ECEN 227 - Introduction to Finite Automata and Discrete Mathematics

Dr. Mahmoud Nabil

Dr. Mahmoud Nabil mnmahmoud@ncat.edu

North Carolina A & T State University

September 3, 2020

< A > < > > <

Talk Overview

- Propositions and logical operations
- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers
 - Quantified statements

- 4 回 ト 4 ヨ ト 4 ヨ ト

Outline

Propositions and logical operations

- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers
- Quantified statements

< □ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 >

What is logic?

Logic

Logic is the study of formal reasoning.

- Logic statement always has a well defined meaning.
- Logic used in
 - Artificial intelligence for automated reasoning.
 - Embedded systems for designing digital circuits.
 - Laws logic for defining the implications of a particular law.
 - Medicine for conditions and diagnosis.

Proposition(1/2)

Proposition

Proposition is a statement that is either evaluated to true or false.

Truth Value

It is a value indicating whether the proposition is actually true or false.

Propositions Examples:

- There are an infinite number of prime numbers. True
- The Declaration of Independence was signed on July 4,1812. False

▲ □ ▶ ▲ 三 ▶ ▲ 三

Preposition(2/2)

Propositions are declarative sentences. Not Propositions Examples:

- What time is it? Question
- Have a nice day. Command
- Proposition truth value can be true, false, unknown, or a matter of opinion. Examples:
 - Monday will be cloudy. Unknown
 - The movie was funny. A matter of opinion
 - The extinction of the dinosaurs was caused by a meteor. Unknown

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

• Have a nice day.

3

イロト 不得 トイヨト イヨト

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.

3

イロト 不得下 イヨト イヨト

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.

3

イロト 不得下 イヨト イヨト

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.

< □ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.

< ロト < 同ト < ヨト < ヨト

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.
 - Proposition. Negation: It is not a beautiful day.

(4) (日本)

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.
 - Proposition. Negation: It is not a beautiful day.
- 2 + 3 = 6

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.
 - Proposition. Negation: It is not a beautiful day.
- 2 + 3 = 6
 - Proposition. Negation: $2 + 3 \neq 6$.

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.
 - Proposition. Negation: It is not a beautiful day.
- 2 + 3 = 6
 - Proposition. Negation: $2 + 3 \neq 6$.
- All politicians are dishonest.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 >

Determine whether each of the following sentences is a proposition. If the sentence is a proposition, then write its negation.

- Have a nice day.
 - Command, not a proposition.
- The soup is cold.
 - Proposition. Negation: The soup is not cold.
- The patient has diabetes.
 - Proposition. Negation: The patient does not have diabetes.
- The light is on.
 - Proposition. Negation: The light is off.
- It's a beautiful day.
 - Proposition. Negation: It is not a beautiful day.
- 2 + 3 = 6
 - Proposition. Negation: $2 + 3 \neq 6$.
- All politicians are dishonest.
 - Proposition. Negation: All politicians are honest

Variables

• Variables names such as p and q can be used to denote arbitrary propositions.

Example:

- p: January has 31 days.
- q: February has 33 days.

Compound Proposition

It is created by connecting individual propositions with logical operations.

Types of logical operations:

- Negation **Ex.** not $p \equiv \neg p$
- Conjunction. **Ex.** $p \text{ and } q \equiv p \land q$
- Disjunction. **Ex.** $p \text{ and } q \equiv p \lor q$

Negation Operation

- The negation operation acts on just one proposition.
- It has the effect of reversing the truth value of the proposition.
- It is denoted as $\neg p$ and read as not p.

Example:

- p: The patient has diabetes.
- ¬ p: The patient does not have diabetes

・ 何 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト

Conjunction Operation

- The proposition p \lambda q is read p and q. p \lambda q is true if both p is true and q is true.
- $p \land q$ is false if p is false, q is false, or both are false

Ex.

- p: January has 31 days.
- q: February has 33 days.
- **p** \land **q**:January has 31 days and February has 33 days.

Given the truth values of "p" and "q", what is the truth value of $p\,\wedge\,q?$

イロト 不得下 イヨト イヨト

Disjunction Operation

- The proposition p ∨ q is read p or q. p ∨ q is true if either p is true or q is true.
- $p \lor q$ is false if both p and q are false.

Ex.

- p: January has 31 days.
- q: February has 33 days.
- **p** \vee **q**:January has 31 days or February has 33 days.

Given the truth values of "p" and "q", what is the truth value of p \lor q?

- 31

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 >

Types of OR

Inclusive or

The inclusive or is the same as the disjunction \lor operation and evaluates to true when one or both of the propositions are true

Example: Lucy opens the windows or doors when warm

Exclusive or

The exclusive or of p and q evaluates to true only when p is true and q is false or when q is true and p is false.

Example: Lucy is going to the park or the movie

Denoted as $p \oplus q$

September 3, 2020

Indicate whether each statement is true or false, assuming that the "or" in the sentence means the inclusive or. Then indicate whether the statement is true or false if the "or" means the exclusive or.

• February has 31 days or the number 5 is an integer.

Indicate whether each statement is true or false, assuming that the "or" in the sentence means the inclusive or. Then indicate whether the statement is true or false if the "or" means the exclusive or.

- February has 31 days or the number 5 is an integer.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: True.

- February has 31 days or the number 5 is an integer.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: True.
- The number π is an integer or the sun revolves around the earth.

- February has 31 days or the number 5 is an integer.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: True.
- The number π is an integer or the sun revolves around the earth.
 - Inclusive or: False. Exclusive or: False.

- February has 31 days or the number 5 is an integer.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: True.
- The number π is an integer or the sun revolves around the earth.
 - Inclusive or: False. Exclusive or: False.
- 20 nickels are worth one dollar or whales are mammals.

- February has 31 days or the number 5 is an integer.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: True.
- The number π is an integer or the sun revolves around the earth.
 - Inclusive or: False. Exclusive or: False.
- 20 nickels are worth one dollar or whales are mammals.
 - Inclusive or: True. Exclusive or: False.

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

● ¬p

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

● ¬p • True

- 20

イロト 不得 トイヨト イヨト

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

¬*p* True
 q ∧ *s*

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* True
 q ∧ *s*
 - True

- 20

イロト 不得 トイヨト イヨト

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* True
 q ∧ *s*
 - True
- $q \lor s$

- 20
Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* True
 q ∧ *s*
 - True
- $q \lor s$
 - True

- 20

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 >

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* • True
- q ∧ s

• True

- $q \lor s$
 - True
- *q* ⊕ *s*

- 20

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* ● True
- q ∧ s

• True

• $q \lor s$

• True

q ⊕ *s*

• False

- 20

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p* • True
- q∧s
 - True
- $q \lor s$
 - True
- $q \oplus s$
 - False
- *q* ⊕ *r*

- 20

Assume the propositions p, q, r, and s have the following truth values:

- p is false
- q is true
- r is false
- s is true

Ex.

- ¬*p*
 - True
- *q* ∧ *s*

• True

q ∨ *s*

• True

• $q \oplus s$

• False

- *q*⊕ *r*
 - True

Dr. Mahmoud Nabil (NCAT)

- 20

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- **n**: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

• The patient had nausea and migraines.

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

• The patient had nausea and migraines.

• $n \wedge m$

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

- The patient had nausea and migraines.
 - $n \wedge m$
- The patient took the medication, but still had migraines.

- 4 個 ト 4 ヨ ト 4 ヨ ト -

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

- The patient had nausea and migraines.
 - $n \wedge m$
- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$

く 白 ト く ヨ ト く ヨ ト

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

- The patient had nausea and migraines.
 - $n \wedge m$
- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.

・何ト ・ヨト ・ヨト

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

- The patient had nausea and migraines.
 - $n \wedge m$
- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.
 - ¬*m*

く 白 ト く ヨ ト く ヨ ト

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

- The patient had nausea and migraines.
 - $n \wedge m$
- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.

• ¬*m*

• Despite the fact that the patient took the medication, the patient had nausea.

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

• The patient had nausea and migraines.

- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.

• ¬*m*

- Despite the fact that the patient took the medication, the patient had nausea.
 - $t \wedge n$

イロト イポト イヨト イヨト 二日

[•] $n \wedge m$

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

• The patient had nausea and migraines.

- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.

• ¬*m*

• Despite the fact that the patient took the medication, the patient had nausea.

• $t \wedge n$

• There is no way that the patient took the medication.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

[•] $n \wedge m$

Express each English statement using only logical operations \land , \lor , \neg and the propositional variables t, n, and m defined below.

- t: The patient took the medication.
- n: The patient had nausea.
- m: The patient had migraines.

Ex.

• The patient had nausea and migraines.

- The patient took the medication, but still had migraines.
 - $t \wedge m$
- The patient did not have migraines.

• ¬*m*

• Despite the fact that the patient took the medication, the patient had nausea.

• $t \wedge n$

• There is no way that the patient took the medication.

• ¬t

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

[•] $n \wedge m$

Truth Table(1/2)

Truth Table

It shows the truth value of a compound proposition for every possible combination of truth values for the variables contained in the compound proposition.

Conjunction

р	q	$\mathbf{p} \wedge \mathbf{q}$
Т	Т	Т
Т	F	F
F	Т	F
F	F	F

р	q	$\mathbf{p} \lor \mathbf{q}$
Т	Т	Т
Т	F	Т
F	Т	Т
F	F	F

Negation

р	¬ p
Τ	F
F	Т

(4) (日本)

Truth Table(2/2)

How to fill the truth table for a compound proposition?

- If there are **n** variables, there are 2^n . rows.
- The T and F values for each row are unique.
- Note that: The column of the first varible on the right alternates T F T F..., the column for the second variable alternates T T F F ..., etc.
- Can you fill the following truth table?

р	q	$\mathbf{p} \oplus \mathbf{q}$
Т	Т	
Т	F	
F	Т	
F	F	

Outline



2 Evaluating compound propositions

- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers
- Quantified statements

Evaluation Order

Since the compound proposition can contain many variables and many operations, the order of evaluating the operations matters. Order of operations in absence of parentheses.

- 🕚 ¬ not
- \bigcirc \land and
- ③ ∨ or

Example:

 $\textcircled{1} p \land \neg(q \lor r)$

Evaluation Order

Since the compound proposition can contain many variables and many operations, the order of evaluating the operations matters. Order of operations in absence of parentheses.

- 💶 ¬ not
- \bigcirc \land and
- ③ ∨ or

Example:

- p : T, q : F, r : T
- $p \land \neg(q \lor r)$
- $T \land \underline{\neg(F \lor T)}$
- $T \land \underline{\neg T}$
- T ∧ <u></u>

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Evaluation Order

Since the compound proposition can contain many variables and many operations, the order of evaluating the operations matters. Order of operations in absence of parentheses.

- 💶 ¬ not
- \bigcirc \land and
- ③ ∨ or

Example:

• p: T, q: F, r: T • p $\land \neg$ (q \lor r) • T $\land \neg$ (F \lor T) • T $\land \neg$ T • T $\land F$ • F

Dr. Mahmoud Nabil (NCAT)

Try this! • $p \lor \neg q \land r$

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

• Write the truth table for $r \vee (p \wedge \neg q)$.

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

• Write the truth table for $r \vee (p \wedge \neg q)$.

р	q	r	$r \lor (p \land \neg q)$
Т	Т	Т	
Т	Т	F	
Т	F	Т	
Т	F	F	
F	Т	Т	
F	Т	F	
F	F	Т	
F	F	F	

3

イロン イヨン イヨン

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.

- 4 目 ト 4 日 ト

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

- The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.
 - B v D v M

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

- The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.
 - $B \lor D \lor M$
- The applicant must present at least two of the following forms of identification: birth certificate, drivers license, marriage license.

September 3, 2020

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

- The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.
 - $B \lor D \lor M$
- The applicant must present at least two of the following forms of identification: birth certificate, drivers license, marriage license.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

September 3, 2020

• $(B \land M) \lor (B \land D) \lor (M \land D)$

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

- The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.
 - $B \lor D \lor M$
- The applicant must present at least two of the following forms of identification: birth certificate, drivers license, marriage license.

• $(B \land M) \lor (B \land D) \lor (M \land D)$

Applicant must present either a birth certificate or both a drivers license and a marriage license.

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Consider the following identification a person might have to apply for credit:

- B: Applicant presents a birth certificate.
- D: Applicant presents a drivers license.
- M: Applicant presents a marriage license.

Questions

- The applicant must present either a birth certificate, a drivers license or a marriage license.
 - $B \lor D \lor M$
- The applicant must present at least two of the following forms of identification: birth certificate, drivers license, marriage license.

• $(B \land M) \lor (B \land D) \lor (M \land D)$

Applicant must present either a birth certificate or both a drivers license and a marriage license.

• $B \lor (D \land M)$

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

Outline



- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
 - 4 Logical Equivalence
 - 5 Laws of propositional logic
 - 6 Predicates and quantifiers
 - Quantified statements

э

Conditional Operation (1/2)

- The proposition $p \rightarrow q$ is read "if p then q".
- In p → q, proposition p is called the hypothesis, and the proposition q is called the conclusion.
- A conditional proposition can be thought of like a contract between two parties.

Conditional Operation (1/2)

- The proposition $p \rightarrow q$ is read "if p then q".
- In p → q, proposition p is called the hypothesis, and the proposition q is called the conclusion.
- A conditional proposition can be thought of like a contract between two parties.



< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Conditional Operation (2/2)

• The proposition $p \rightarrow q$ is false if p is true and q is false; otherwise, $p \rightarrow q$ is true.

Ex.

- p: There is a traffic jam today.
- q: I will be late for work.
- p → q: If there is a traffic jam today, then I will be late for work.

Truth Table



Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.

- 20

Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.
 - False

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.

• False

• s: If Sally took too long getting ready, she missed the bus. Sally did not take too long getting ready. Sally missed the bus.

(人間) トイヨト イヨト 三日
Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.

• False

• s: If Sally took too long getting ready, she missed the bus. Sally did not take too long getting ready. Sally missed the bus.

• True

(人間) トイヨト イヨト ニヨ

Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.

• False

• s: If Sally took too long getting ready, she missed the bus. Sally did not take too long getting ready. Sally missed the bus.

• True

s: If it is sunny out, I ride my bike. It is not sunny out.
I am not riding my bike.

< 回 > < 回 > < 回 >

Examples on Conditional Operations

Think of the following as contracts and find truth values

- s: If it rains today, I will have my umbrella.
 - It is raining today.
 - I do not have my umbrella.

• False

• s: If Sally took too long getting ready, she missed the bus. Sally did not take too long getting ready. Sally missed the bus.

• True

s: If it is sunny out, I ride my bike.
 It is not sunny out.
 I am not riding my bike.

• True

< 回 > < 回 > < 回 >

English expressions of the Conditional Operations

Ex: If you mow Mr. Smith's lawn, then he will pay you.				
	p (hypothesis)	q (conclusion)		
If p, then q.	If you mow Mr. Smith	n's lawn, then he will pay you.		
lf p, q.	If you mow Mr. Smith's lawn, he will pay you.			
q if p	Mr. Smith will pay	you if you mow his lawn.		
p implies q.	Mowing Mr. Smith's law	wn implies that he will pay you.		
p only if q.	You will mow Mr. Sm	ith's lawn only if he pays you.		
p is sufficient for q.	Mowing Mr. Smith's lawr	n is sufficient for him to pay you.		
q is necessary for p.	Mr. Smith's paying you is n	ecessary for you to mow his lawn.		

(I) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1)) < ((1))

Define the following propositions: w: the roads were wet a: there was an accident h: traffic was heavy Express in english form

• $w \rightarrow h$

- 20

イロン イヨン イヨン

- Define the following propositions:
- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."

- 20

イロト 不得 トイヨト イヨト

- Define the following propositions:
- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h

3

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 >

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- w \rightarrow h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."

3

- 4 回 ト 4 ヨ ト 4 ヨ ト

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$

- 20

- 4 回 ト 4 ヨ ト 4 ヨ ト

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$
 - "It is not true that there was an accident and traffic was heavy."

・ 同 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$

"It is not true that there was an accident and traffic was heavy."
h → (a ∨ w)

・ 何 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト ・ ヨ

- Define the following propositions:
- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$
 - "It is not true that there was an accident and traffic was heavy."
- $h \rightarrow (a \lor w)$
 - "If traffic was heavy then there was an accident or the roads were wet."

(4個) (4回) (4回) (日)

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$

• "It is not true that there was an accident and traffic was heavy."

• $h \rightarrow (a \lor w)$

• "If traffic was heavy then there was an accident or the roads were wet."

• $w \wedge \neg h$

(4個) (4回) (4回) (日)

Define the following propositions:

- w: the roads were wet
- a: there was an accident
- h: traffic was heavy

Express in english form

- $w \rightarrow h$
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- w ∧ h
 - "If the roads were wet then traffic was heavy."
- $\neg(a \land h)$
 - "It is not true that there was an accident and traffic was heavy."
- $h \rightarrow (a \lor w)$
 - "If traffic was heavy then there was an accident or the roads were wet."
- $w \wedge \neg h$
 - "The roads were wet but traffic was not heavy."

< < >>

For a degree in Computer Science, a student must take one of three project courses, P1, P2, or P3. The student must also take one of two theory courses, T1 or T2. Furthermore, if the student is an honors student, he or she must take the honors seminar S. Let H be the proposition indicating whether the student is an honors student.

• Formulate the previous statements using logical propositions.

For a degree in Computer Science, a student must take one of three project courses, P1, P2, or P3. The student must also take one of two theory courses, T1 or T2. Furthermore, if the student is an honors student, he or she must take the honors seminar S. Let H be the proposition indicating whether the student is an honors student.

- Formulate the previous statements using logical propositions.
 - $(P1 \lor P2 \lor P3) \land (T1 \lor T2) \land (H \to S)$

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

The Converse, Contrapositive, and Inverse

Proposition:	p → q	Ex: If it is raining today, the game will be cancelled.
Inverse:	¬p → ¬q	If it is not raining today, the game will not be cancelled.
Converse:	q → p	If the game is cancelled, it is raining today.
Contrapositive:	¬q → ¬p	If the game is not cancelled, then it is not raining today.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 > < 0 >

3



Give the inverse, converse and contrapositive for each of the following statements.

• Q: If the patient took the medicine, then she had side effects.

Give the inverse, converse and contrapositive for each of the following statements.

- Q: If the patient took the medicine, then she had side effects.
- A:

Give the inverse, converse and contrapositive for each of the following statements.

- Q: If the patient took the medicine, then she had side effects.
- A:
 - **Inverse:** If the patient didnt take the medicine, then she didnt have side effects.

Give the inverse, converse and contrapositive for each of the following statements.

- Q: If the patient took the medicine, then she had side effects.
- A:
 - **Inverse:** If the patient didnt take the medicine, then she didnt have side effects.
 - Converse: If the patient had side effects, then she took the medicine.

Give the inverse, converse and contrapositive for each of the following statements.

- Q: If the patient took the medicine, then she had side effects.
- A:
 - **Inverse:** If the patient didnt take the medicine, then she didnt have side effects.
 - Converse: If the patient had side effects, then she took the medicine.
 - **Contrapositive:** If the patient didnt have side effects, then she didnt take the medicine.

(4) (日本)

The Biconditional Operation

- The proposition "p if and only if q" is expressed with the biconditional operation and is denoted p ↔ q.
- It is true when p and q have the same truth value and is false when p and q have different truth values.

Other meanings includes:

- p is necessary and sufficient for q.
- if p then q, and conversely.
- **iff** is an abbreviation of the expression "if and only if".

Truth Table



(4) (日本)

Evaluation Order Now

Order of operations in absence of parentheses.

- 🚺 🦳 not
- \bigcirc \land and
- $\textcircled{0} \rightarrow \mathsf{if}$
- ↔ if and only if

э

イロン 不聞 とくほとう ほとう



- Evaluate: $p \lor \neg (q \leftrightarrow r)$
- Given p : T, q : T, r : F



< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <



• Evaluate:
$$p \lor \neg (q \leftrightarrow r)$$

• Given p : T, q : T, r : F

$$T \lor \neg (T \leftrightarrow F)$$

$$T \lor \neg F$$

イロト イ部ト イヨト イヨト 二日



• Evaluate:
$$p \lor \neg (q \leftrightarrow r)$$

• Given p : T, q : T, r : F

$$T \lor \neg (T \leftrightarrow F)$$

$$T \lor \neg F$$

$$T \lor \neg T$$

イロト イポト イヨト イヨト 二日



• Evaluate:
$$p \lor \neg (q \leftrightarrow r)$$

• Given p : T, q : T, r : F

$$T \lor \neg (T \leftrightarrow F)$$

$$T \lor \neg F$$

$$T \lor T$$

$$T \lor T$$

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Give a truth table for each expression.

$$(\neg p \land q) \rightarrow p$$
 $(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$ $(p \leftrightarrow q) \oplus (p \leftrightarrow \neg q)$

3

イロン イヨン イヨン

Give a truth table for each expression.

$$(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$$

$$(p \leftrightarrow q) \oplus (p \leftrightarrow \neg q)$$

р	q	$(\neg p \land q) \rightarrow p$
Т	Т	Т
Т	F	Т
F	Т	F
F	F	Т

 $(\neg p \land q) \rightarrow p$

р	q	$(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$
т	т	Т
Т	F	Т
F	Т	F
F	F	Т

р	q	$(p\leftrightarrowq)\oplus(p\leftrightarrow\negq)$
т	т	Т
Т	F	Т
F	Т	Т
F	F	Т

イロト イポト イヨト イヨト

э

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

•
$$(s \lor y) \to p$$

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

• $(s \lor y) \to p$

• Being 17 years of age is a necessary condition for being able to park in the school parking lot.

- 本間下 本臣下 本臣下 三臣

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

• $(s \lor y) \to p$

• Being 17 years of age is a necessary condition for being able to park in the school parking lot.

• $p \rightarrow y$

イロト イポト イヨト イヨト 二日

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

• $(s \lor y) \to p$

• Being 17 years of age is a necessary condition for being able to park in the school parking lot.

• $p \rightarrow y$

• A person can park in the school parking lot if and only if the person is a senior and at least 17 years of age.

イロト イポト イヨト イヨト 二日

- s: A person is a senior
- y: A person is at least 17 years of age
- p: A person is allowed to park in the school parking lot

Express in logic form

• A person can park in the school parking lot if they are a senior or at least seventeen years of age.

• $(s \lor y) \to p$

• Being 17 years of age is a necessary condition for being able to park in the school parking lot.

• $p \rightarrow y$

• A person can park in the school parking lot if and only if the person is a senior and at least 17 years of age.

• $p \leftrightarrow (s \wedge y)$
Outline

- Propositions and logical operations
- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
 - 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers
- Quantified statements

Tutology and Contradiction

- Tutology: A compound proposition that is always true.
 - Ex. $p \lor \neg p$
- Contradiction: A compound proposition that is always false.
 Ex. p ∧ ¬p

Is this statuent a tutology, contradiction, or neither. $p \land q \rightarrow p$?

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

Show whether each logical expression is a tautology, contradiction or neither.

 $(p \lor q) \lor (q \to p)$

イロト 不得 トイヨト イヨト 二日

Show whether each logical expression is a tautology, contradiction or neither.

$$(p \lor q) \lor (q \to p)$$

	р	q	$(p \lor q) \lor (q \to p)$
	т	Т	Т
	т	F	Т
	F	Т	Т
•	F	F	Т

イロト イヨト イヨト ・

æ

Show whether each logical expression is a tautology, contradiction or neither.

$$(p \lor q) \lor (q \to p)$$



3

イロト イポト イヨト イヨト

Show whether each logical expression is a tautology, contradiction or neither.

$$(p \lor q) \lor (q \to p)$$

р	q	$(p \lor q) \lor (q \to p)$
Т	т	Т
т	F	Т
F	т	Т
F	F	Т

2
$$(p \rightarrow q) \leftrightarrow (p \land \neg q)$$

۰

р	q	$(p \to q) \leftrightarrow (p \land \neg q)$
т	Т	F
Т	F	F
F	Т	F
F	F	F

イロト イポト イヨト イヨト

3

Logical Equivalence

Logical Equivalence

Two compound propositions are logically equivalent if they have the same truth value regardless of the truth values of their individual propositions.

- The notation s ≡ r is used to indicate that r and s are logically equivalent.
- Propositions s and r are logically equivalent if and only if the proposition s ↔ r is a tautology

Show logical equivalence of $\neg(p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 圖▶ ▲ 圖▶ ― 圖 … のへで

Show logical equivalence of $\neg(p \lor q) \equiv \neg p \land \neg q$

р	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \lor q$	$ eg(p \lor q)$	$ eg p \land eg q$
Т	Т	F	F	Т	F	F
Т	F	F	Т	Т	F	F
F	Т	Т	F	Т	F	F
F	F	Т	Т	F	Т	Т

- Also known as the De Morgans first law.
- When the negation operation is distributed inside the parentheses, the disjunction operation changes to a conjunction operation.

イロト 不得下 イヨト イヨト 二日

Show logical equivalence of $\neg(p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 圖▶ ▲ 圖▶ ― 圖 … のへで

Show logical equivalence of $\neg(p \land q) \equiv \neg p \lor \neg q$

р	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \wedge q$	$ eg(p \land q)$	$ eg p \lor eg q$
Т	Т	F	F	Т	F	F
Т	F	F	Т	F	Т	Т
F	Т	Т	F	F	Т	Т
F	F	Т	Т	F	Т	Т

- Also known as the De Morgans second law.
- When the negation operation is distributed inside the parentheses, the conjunction operation changes to a disjunction operation.

Show the logical equivalence using truth table

 $p \land (p \rightarrow q) \equiv p \land q$

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

Show the logical equivalence using truth table

 $p \land (p \rightarrow q) \equiv p \land q$

р	q	$p \land (p \to q)$	рлq
Т	Т	Т	Т
Т	F	F	F
F	Т	F	F
F	F	F	F

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

Outline

- Propositions and logical operations
- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
 - 6 Predicates and quantifiers
 - Quantified statements

э

(日) (四) (日) (日) (日)

Laws of Propositional Logic

- Used to get a simplified form of a complex compoud proposition.
- Used to show logical equivalence

3

(日)

Laws of Propositional Logic

- Used to get a simplified form of a complex compoud proposition.
- Used to show logical equivalence

Idempotent laws:	p∨p≡p	p∧p≡p
Associative laws:	(pvq)vr≡pv(qvr)	$(p \land q) \land r \equiv p \land (q \land r)$
Commutative laws:	$p \lor q \equiv q \lor p$	$p \land q \equiv q \land p$
Distributive laws:	$pv(q \wedge r) \equiv (pvq) \wedge (pvr)$	$p \land (q \lor r) \equiv (p \land q) \lor (p \land r)$
Identity laws:	pvF≡p	p∧T≡p
Domination laws:	p∧F≡F	pvT≡T
Double negation law:	¬¬p≡p	
Complement laws:	p∧¬p≡F ¬T≡F	p ∨ ¬p ≡ T ¬F ≡ T
De Morgan's laws:	¬(p∨q)≡ ¬p∧¬q	-(p∧q)≡-p∨-q
Absorption laws:	$p \lor (p \land q) \equiv p$	$p \land (p \lor q) \equiv p$
Conditional identities:	p → q ≡ ¬p v q	$p \leftrightarrow q \equiv (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p)$

44 / 70

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.
¬(p ∨ q) ∨ (¬p ∧ q)

イロト 不得下 イヨト イヨト 二日

- Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.
 - $\neg(p \lor q) \lor (\neg p \land q)$
 - $(\neg p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$ Demorgan

イロト 不得 トイヨト イヨト 二日

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $\neg (p \lor q) \lor (\neg p \land q)$
- $(\neg p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$ Demorgan
- $\neg p \land (\neg q \lor q)$ Distributive

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $\neg(p \lor q) \lor (\neg p \land q)$
- $(\neg p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$ Demorgan
- $\neg p \land (\neg q \lor q)$ Distributive
- $\neg p \land (q \lor \neg q)$ Commutative

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $\neg(p \lor q) \lor (\neg p \land q)$
- $(\neg p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$ Demorgan
- $\neg p \land (\neg q \lor q)$ Distributive
- $\neg p \land (q \lor \neg q)$ Commutative
- $\neg p \land T$ Complement

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $\neg(p \lor q) \lor (\neg p \land q)$
- $(\neg p \land \neg q) \lor (\neg p \land q)$ Demorgan
- $\neg p \land (\neg q \lor q)$ Distributive
- $\neg p \land (q \lor \neg q)$ Commutative
- $\neg p \land T$ Complement
- ¬p Identity

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws. • $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$

イロト 不得下 イヨト イヨト 二日

- **Ex.** Simplify the following compoud proposition using propositional laws.
 - $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
 - $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
- $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity
- $(q \lor \neg p) \land (q \lor p)$ Commutative Law

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
- $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity
- $(q \lor \neg p) \land (q \lor p)$ Commutative Law
- $q \lor (\neg p \land p)$ Distributive Law

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
- $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity
- $(q \lor \neg p) \land (q \lor p)$ Commutative Law
- $q \lor (\neg p \land p)$ Distributive Law
- $q \lor (p \land \neg p)$ Commutative Law

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
- $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity
- $(q \lor \neg p) \land (q \lor p)$ Commutative Law
- $q \lor (\neg p \land p)$ Distributive Law
- $q \lor (p \land \neg p)$ Commutative Law
- $q \lor F$ Complement Law

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Simplify the following compoud proposition using propositional laws.

- $(p \rightarrow q) \land (q \lor p)$
- $(\neg p \lor q) \land (q \lor p)$ Conditional Identity
- $(q \lor \neg p) \land (q \lor p)$ Commutative Law
- $q \lor (\neg p \land p)$ Distributive Law
- $q \lor (p \land \neg p)$ Commutative Law
- $q \lor F$ Complement Law
- q Identity Law

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \land r)$ • $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 臣▶ ▲ 臣▶ 三臣 - のへの

- **Ex.** Show the logical equivalence: $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \land r)$
 - $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$
 - $(\neg p \lor q) \land (p \to r)$ Conditional Law

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

- **Ex.** Show the logical equivalence: $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \land r)$
 - $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$
 - $(\neg p \lor q) \land (p \to r)$ Conditional Law
 - $(\neg p \lor q) \land (\neg p \lor r)$ Conditional Law

- **Ex.** Show the logical equivalence: $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \land r)$
 - $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$
 - $(\neg p \lor q) \land (p \to r)$ Conditional Law
 - $(\neg p \lor q) \land (\neg p \lor r)$ Conditional Law
 - $\neg p \lor (q \land r)$ Distributive Law

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \land r)$

•
$$(p \rightarrow q) \land (p \rightarrow r)$$

- $(\neg p \lor q) \land (p \to r)$ Conditional Law
- $(\neg p \lor q) \land (\neg p \lor r)$ Conditional Law
- $\neg p \lor (q \land r)$ Distributive Law
- $p \rightarrow (q \wedge r)$ Conditional Law

イロト イポト イヨト イヨト 二日

Show the logical equivalence: $\neg p \rightarrow \neg q \equiv q \rightarrow p$

• $\neg p \rightarrow \neg q$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 圖▶ ▲ 圖▶ ― 圖 … のへで

Show the logical equivalence: $\neg p \rightarrow \neg q \equiv q \rightarrow p$

- $\neg p \rightarrow \neg q$
- $\neg \neg p \lor \neg q$ Conditional identity

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <
Show the logical equivalence: $\neg p \rightarrow \neg q \equiv q \rightarrow p$

- $\neg p \rightarrow \neg q$
- $\neg \neg p \lor \neg q$ Conditional identity
- $p \vee \neg q$ Double negation law

イロト 不得下 イヨト イヨト 二日

Show the logical equivalence: $\neg p \rightarrow \neg q \equiv q \rightarrow p$

- $\neg p \rightarrow \neg q$
- $\neg \neg p \lor \neg q$ Conditional identity
- $p \vee \neg q$ Double negation law
- $\neg q \lor p$ Commutative law

Show the logical equivalence: $\neg p \rightarrow \neg q \equiv q \rightarrow p$

- $\neg p \rightarrow \neg q$
- ¬¬p ∨ ¬q Conditional identity
- $p \vee \neg q$ Double negation law
- ¬q ∨ p Commutative law
- $q \rightarrow p$ Conditional identity

3

(日)

Show the logical equivalence: $p \land (\neg p \rightarrow q) \equiv p$

• $p \land (\neg p \rightarrow q)$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 臣▶ ▲ 臣▶ 三臣 - のへで

Show the logical equivalence: $p \land (\neg p \rightarrow q) \equiv p$

- $p \land (\neg p \rightarrow q)$
- $p \land (\neg \neg p \lor q)$ Conditional identity

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 臣▶ ▲ 臣▶ 三臣 - のへで

Show the logical equivalence: $p \land (\neg p \rightarrow q) \equiv p$

•
$$p \land (\neg p \rightarrow q)$$

- $p \land (\neg \neg p \lor q)$ Conditional identity
- $p \land (p \lor q)$ Double negation law

イロト 不得下 イヨト イヨト 二日

Show the logical equivalence: $p \land (\neg p \rightarrow q) \equiv p$

•
$$p \land (\neg p \rightarrow q)$$

- $p \land (\neg \neg p \lor q)$ Conditional identity
- $p \land (p \lor q)$ Double negation law
- p Absorption law

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

• $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$

▲□▶ ▲圖▶ ▲ 臣▶ ▲ 臣▶ 三臣 - のへで

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity

▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ ▲□▶ □ ののの

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law
- $\neg p \lor \neg q \lor (r \lor r)$ Commutative law

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law
- $\neg p \lor \neg q \lor (r \lor r)$ Commutative law
- $\neg p \lor \neg q \lor r$ Idempotent law

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law
- $\neg p \lor \neg q \lor (r \lor r)$ Commutative law
- $\neg p \lor \neg q \lor r$ Idempotent law
- $(\neg p \lor \neg q) \lor r$ Associative law

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law
- $\neg p \lor \neg q \lor (r \lor r)$ Commutative law
- $\neg p \lor \neg q \lor r$ Idempotent law
- $(\neg p \lor \neg q) \lor r$ Associative law
- $\neg(p \land q) \lor r$ De Morgans law

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex. Show the logical equivalence: $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r) \equiv (p \land q) \rightarrow r$

- $(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow r)$
- $(\neg p \lor r) \lor (q \to r)$ Conditional identity
- $(\neg p \lor r) \lor (\neg q \lor r)$ Conditional identity
- $\neg p \lor r \lor \neg q \lor r$ Associative law
- $\neg p \lor \neg q \lor (r \lor r)$ Commutative law
- $\neg p \lor \neg q \lor r$ Idempotent law
- $(\neg p \lor \neg q) \lor r$ Associative law
- $\neg(p \land q) \lor r$ De Morgans law
- $(p \land q) \rightarrow r$ Conditional identity

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Outline

- Propositions and logical operations
- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers
 - Quantified statements

э

(日) (四) (日) (日) (日)

Consider the following logical statment:

x is an odd number

- If x = 5, then the truth value is True.
- If x = 4, then the truth value is False.
- Hence, this statment is function of x. It can be denoted as P(x). We call it a predicate.

- 4 回 ト - 4 回 ト

Predicate

Predicate is a logical statement whose truth value is a function of one or more variables.

Ex.
$$Q(x, y) : x^2 = y$$

Q(5, 25) is true because $5^2 = 25$
Q(7, 51) is false because $7^2 = 51$

3

(日) (四) (日) (日) (日)

Predicate Domain

It is the set of all possible values for the variable in the logical statement.

Ex.

- P(x) : x + 1 > 1 Domain(x) :all integers.
 - P(5) is True
 - P(-5) is False
- P(city) : city has a population over 5,000,000 Domain(x): US cities
 - P(New York) is True
 - P(Greensboro) is False

Predicate Domain

It is the set of all possible values for the variable in the logical statement.

Ex.

- P(x) : x + 1 > 1 Domain(x) :all integers.
 - P(5) is True
 - P(-5) is False
- P(city) : city has a population over 5,000,000 Domain(x): US cities
 - P(New York) is True
 - P(Greensboro) is False

Note That: Once all the variables within the predicate are assigned values from the domain, then the predicate is truned to a proposition.

(4) (日本)

Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value

• P(3)

Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value

P(3)False

Given the following pedicates

P(x): x is even. T(x,y): $2^x = y$

Indicate the truth value

Given the following pedicates

P(x): x is even. T(x,y): $2^x = y$

Indicate the truth value

Given the following pedicates

P(x): x is even. T(x,y): $2^x = y$

Indicate the truth value

Given the following pedicates

P(x): x is even. T(x,y): $2^x = y$

Indicate the truth value



Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value



Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value

- P(3)

 False
 ¬P(3)

 True
- T(5,32)
 - True
- T(5,x)
 - Not a Proposition it is a predicate

- 20

(日)

Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value

P(3)

False
¬P(3)

True

T(5,32)

True

T(5,x)

Not a Proposition it is a predicate

P(3) ∨ T(5,32)

Given the following pedicates

 $\begin{array}{l} \mathsf{P}(\mathsf{x}): \ \mathsf{x} \ \text{is even}. \\ \mathsf{T}(\mathsf{x},\mathsf{y}): \ 2^{\mathsf{x}} = \mathsf{y} \end{array}$

Indicate the truth value

• P(3) • False ● ¬P(3) • True • T(5,32) • True • T(5,x) Not a Proposition it is a predicate • $P(3) \vee T(5,32)$ • True

Quantifiers

Quantifiers

It is another way to turn a predicate into a proposition.

- Two types of quantifiers:
 - Universal Quantifiers
 - Existential Quantifiers

(日) (四) (日) (日) (日)

Ex.

- P(x): Student x in the class completed the assignment.
- $\forall x P(x)$: Every student in the class completed the assignment

3

(日)

Ex.

- P(x): Student x in the class completed the assignment.
- $\forall x P(x)$: Every student in the class completed the assignment

Definition.

- The logical statement $\forall x P(x)$ is read "for all x P(x) is true".
- It asserts that that P(x) is true for every possible value for x in its domain.
- $\forall x P(x)$ is a proposition.

$$\forall x P(x) \equiv P(a_1) \land P(a_2) \land \dots \land P(a_k) \quad \text{Domain}_{a_1 \dots a_k}$$

▲ □ ▶ ▲ 三 ▶ ▲ 三

• To show a statment with universal quatifier is **false** only a counter example is needed.

Ex. $\forall x (x + 1) > 0$ Domain is all integers.

3

イロト 不得 トイヨト イヨト

• To show a statment with universal quatifier is **false** only a counter example is needed.

Ex. $\forall x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(-5) is false.
Universal Quantifier

• To show a statment with universal quatifier is **false** only a counter example is needed.

Ex. $\forall x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(-5) is false.

• To show a statment with universal quatifier is **true** a proof is needed. (OR show that it **true** for every value in the domain)

Ex. $\forall x(\frac{1}{x+1}) < 1$ Domain is positive integers

Universal Quantifier

• To show a statment with universal quatifier is **false** only a counter example is needed.

Ex. $\forall x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(-5) is false.

• To show a statment with universal quatifier is **true** a proof is needed. (OR show that it **true** for every value in the domain)

Ex. $\forall x(\frac{1}{x+1}) < 1$ Domain is positive integers

Proof.

0 < x</p>

2 1 < x + 13 $\frac{1}{x+1} < 1$

by divided both sides by x+1

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?
∀x (x² ≥ 0)

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

•
$$\forall x \ (x^2 \ge 0)$$

• True.

3

イロト イポト イヨト イヨト

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

- $\forall x \ (x^2 \ge 0)$ • True. • $\forall x \ (x^2 - x \ne 0)$
 - False.

イロト イポト イヨト イヨト 一日

Ex.

- P(x): Student x in the class completed the assignment. .
- $\exists x P(x)$: There is a student in the class completed the assignment

3

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Ex.

- P(x): Student x in the class completed the assignment. .
- $\exists x P(x)$: There is a student in the class completed the assignment

Definition.

- The logical statement $\exists x \ P(x)$ is read "There exists an x, such that P(x) is true".
- It asserts that that P(x) is true for just one value in the domain.
- $\exists x P(x) is a proposition.$

 $\exists x P(x) \equiv P(a_1) \lor P(a_2) \lor \cdots \lor P(a_k) \quad \text{Domain}_{a_1 \dots a_k}$

・ 同 ト ・ ヨ ト ・ ヨ

• To show a statment with existential quatifier is **true** only a counter example is needed.

Ex. $\exists x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(5) is true.

イロト イポト イヨト イヨト 二日

 To show a statment with existential quatifier is true only a counter example is needed.

> **Ex.** $\exists x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(5) is true.

• To show a statment with existential quatifier is **false** a proof is needed. (OR show that it **false** for every value in the domain)

Ex. $\exists x + 1 < x$ Domain is positive integers

・ 同 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト

 To show a statment with existential quatifier is true only a counter example is needed.

> **Ex.** $\exists x (x + 1) > 0$ Domain is all integers. P(5) is true.

• To show a statment with existential quatifier is **false** a proof is needed. (OR show that it **false** for every value in the domain)

Ex. $\exists x + 1 < x$ Domain is positive integers

Proof.

x+1<x
1<0

both sides minus \boldsymbol{x}

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

•
$$\exists x (x+2=1)$$

12

・ロト ・四ト ・ヨト ・ヨト

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

3

イロト イボト イヨト イヨト

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

•
$$\exists x \ (x + 2 = 1)$$

• True.

• $\exists x \ (x+x=1)$

2

イロト 不得 トイヨト イヨト

Given the domain is the set of all integers. Which statements are true?

• False.

2

・ロト ・四ト ・ヨト ・ヨト

The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your answer. Ex.

● ∀x P(x)



The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- $\forall x P(x)$
 - True.



The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- ∀x P(x)
 - True.
- ∃x P(x)



The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- $\forall x P(x)$
 - True.
- ∃x P(x)
 - True.



The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

● ∀x P(x)

• True.

- ∃x P(x)
 - True.
- $\forall x \ Q(x)$



The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

• $\forall x P(x)$

• True.

- ∃x P(x)
 - True.

False.

	Ρ	Q	R
а	Т	Т	F
b	Т	F	F
С	Т	F	F
d	Т	F	F

The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- $\forall x P(x)$
 - True.
- ∃x P(x)
 - True.
- ∀x Q(x)False.
- ∃x Q(x)

	Ρ	Q	R
а	Т	Т	F
b	Т	F	F
С	Т	F	F
d	Т	F	F

- 4 回 ト 4 三 ト 4 三 ト

The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- ∀x P(x)
 - True.
- ∃x P(x)
 - True.
- ∀x Q(x)False.
- ∃× Q(×)
 - True.

	Ρ	Q	R
а	Т	Т	F
b	Т	F	F
С	Т	F	F
d	Т	F	F

- 4 四 ト - 4 回 ト

The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- $\forall x P(x)$
 - True.
- ∃x P(x)
 - True.
- ∀x Q(x)False.
- ∃× Q(×)
 - True.
- ∃x R(x)

	Ρ	Q	R
а	Т	Т	F
b	т	F	F
с	т	F	F
d	Т	F	F

The domain for this problem is a set $\{a,b,c,d\}$. The table below shows the value of three predicates for each of the elements in the domain. For example, Q(b) is false because the truth value in row b, column Q is F.

Which statements are true? Justify your

answer. Ex.

- $\forall x P(x)$
 - True.
- ∃x P(x)
 - True.
- ∀x Q(x)
 False.
- ∃× Q(×)
 - True.
- ∃x R(x)
 - False.

Dr. Mahmoud Nabil (NCAT)

	Ρ	Q	R
а	Т	Т	F
b	т	F	F
С	т	F	F
d	т	F	F

イロト 不得 トイヨト イヨト

September	3, 2020	63 / 70

= nar

Outline

- Propositions and logical operations
- 2 Evaluating compound propositions
- 3 Conditional Operation
- 4 Logical Equivalence
- 5 Laws of propositional logic
- 6 Predicates and quantifiers

Quantified statements

< □ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 >

 Logical operators ¬, ∧, ∨ can be used to bind universally and existentially quantified statements.

Ex.

P(x): x is prime. O(x): x is odd.

• $\exists x(P(x) \land \neg O(x))$

イロト イポト イヨト イヨト 二日

 Logical operators ¬, ∧, ∨ can be used to bind universally and existentially quantified statements.

Ex.

P(x): x is prime. O(x): x is odd.

•
$$\exists x(P(x) \land \neg O(x))$$

• True $x = 2$

イロト イポト イヨト イヨト 二日

 Logical operators ¬, ∧, ∨ can be used to bind universally and existentially quantified statements.

Ex.

P(x): x is prime. O(x): x is odd.

∃x(P(x) ∧ ¬O(x))
 True x = 2
 ∀x(P(x) → O(x))

 Logical operators ¬, ∧, ∨ can be used to bind universally and existentially quantified statements.

Ex.

P(x): x is prime. O(x): x is odd.

∃x(P(x) ∧ ¬O(x))
 True x = 2
 ∀x(P(x) → O(x))
 False x=2

(4個) (4回) (4回) (日)

Free and Bounded Variables

- A variable x in the predicate P(x) is called a free variable.
- A variable x in the statement $\forall x P(x)$ is called a bounded variable.
- If all the variables in a statement are bounded, then a predicate is truned to a proposition.

Ex.

 $\begin{array}{l} \forall x(P(x) \, \land \, Q(x)) \ Proposition \\ \forall x(P(x)) \, \land \, Q(x) \ Not \ a \ Proposition \end{array}$

く 目 ト く ヨ ト く ヨ ト

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

• There is a new employee who met the deadline.

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- There is a new employee who met the deadline.
 - $\exists x(N(x) \land \neg D(x)) \equiv True$ (Sam)

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- There is a new employee who met the deadline.
 - $\exists x(N(x) \land \neg D(x)) \equiv True$ (Sam)
- Everyone missed the deadline or is a new employee.

- 本間 と く ヨ と く ヨ と 二 ヨ

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- There is a new employee who met the deadline.
 - $\exists x(N(x) \land \neg D(x)) \equiv True$ (Sam)
- Everyone missed the deadline or is a new employee.
 - $\forall x(D(x) \lor N(x)) \equiv True (Prove for every one)$

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- There is a new employee who met the deadline.
 - $\exists x(N(x) \land \neg D(x)) \equiv True$ (Sam)
- Everyone missed the deadline or is a new employee.

• $\forall x(D(x) \lor N(x)) \equiv$ True (Prove for every one)

• $\forall x((x \neq Sam \rightarrow N(x)))$
For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- There is a new employee who met the deadline.
 - $\exists x(N(x) \land \neg D(x)) \equiv True$ (Sam)
- Everyone missed the deadline or is a new employee.

• $\forall x(D(x) \lor N(x)) \equiv True (Prove for every one)$

•
$$\forall x((x \neq Sam \rightarrow N(x)))$$

• Everyone except Sam is a new employee. False (Melanie, Bert)

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

• Someone miss the deadline and is a new employee.

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- Someone miss the deadline and is a new employee.
 - $\exists x (N(x) \land D(x)) \equiv True$ (Beth)

イロト イポト イヨト イヨト 二日

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

• Someone miss the deadline and is a new employee.

• $\exists x (N(x) \land D(x)) \equiv True$ (Beth)

•
$$\forall x(\neg D(x) \rightarrow \neg N(x))$$

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- Someone miss the deadline and is a new employee.
 - $\exists x(N(x) \land D(x)) \equiv True$ (Beth)

•
$$\forall x(\neg D(x) \rightarrow \neg N(x))$$

• Everyone who did not miss the deadline is not a new employee. False (Sam)

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- Someone miss the deadline and is a new employee.
 - $\exists x(N(x) \land D(x)) \equiv True$ (Beth)

•
$$\forall x(\neg D(x) \rightarrow \neg N(x))$$

- Everyone who did not miss the deadline is not a new employee. False (Sam)
- $N(Bert) \rightarrow D(Bert)$

・ 何 ト ・ ヨ ト ・ ヨ ト ・ ヨ

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- Someone miss the deadline and is a new employee.
 - $\exists x(N(x) \land D(x)) \equiv True$ (Beth)

•
$$\forall x(\neg D(x) \rightarrow \neg N(x))$$

- Everyone who did not miss the deadline is not a new employee. False (Sam)
- $N(Bert) \rightarrow D(Bert)$
 - If Bert is a new employee then he missed the deadline. True

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

• $\forall x(D(x) \leftrightarrow N(x))$

3

く 白 ト く ヨ ト く ヨ ト

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

• $\forall x(D(x) \leftrightarrow N(x))$

• Everyone who missed the deadline is a new employee and vice versa. False (Melanie and Bert)

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- $\forall x(D(x) \leftrightarrow N(x))$
 - Everyone who missed the deadline is a new employee and vice versa. False (Melanie and Bert)
- If there is a new employee except Sam, then he missed the deadline.

For a group of employee below, Convert English to proposition and vice versa, then find the truth value.

D(x): x missed the deadline. N(x): x is a new employee.

Name	N(x)	D(x)
Sam	Т	F
Beth	Т	Т
Melanie	F	Т
AI	Т	Т
Bert	F	Т

Ex.

- $\forall x(D(x) \leftrightarrow N(x))$
 - Everyone who missed the deadline is a new employee and vice versa. False (Melanie and Bert)

• If there is a new employee except Sam, then he missed the deadline.

• $\exists x((x \neq Sam) \land N(x)) \rightarrow D(x)$. True. (Beth and AI)

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >







Dr. Mahmoud Nabil (NCAT)

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > <