



LOGIKA MATEMATIKA

OLEH:
BAMBANG AVIP PRIATNA MARTADIPUTRA

Materi apa yang harus Bapak/Ibu persiapkan dalam mengajarkan

Logika Matematika kepada siswa ?

- Kalimat terbuka dan kalimat tertutup
- Pernyataan
- Nilai kebenaran pernyataan
- Operasi-operasi pada logika
 - 1) Negasi
 - 2) Konjungsi
 - 3) Disjungsi
 - 4) Implikasi
 - 5) Biimplikasi/ekivalensi
- Konvers, invers, dan kontraposisi
- Pernyataan berkuantor
- Cara penarikan kesimpulan: 1) Modus Ponnens; 2) Modus Tollens; dan 3) Silogisme

Kalimat Terbuka dan Tertutup

- **Kalimat terbuka** adalah kalimat yang tidak mengandung nilai kebenaran
- **Kalimat tertutup** adalah kalimat yang mengandung nilai kebenaran, yaitu bisa **benar (B)** atau **salah (S)** dan tidak bisa kedua-duanya. Kalimat tertutup disebut **pernyataan / statement**, dan dilambangkan dengan p.

NILAI KEBENARAN PERNYATAAN

- $\tau(p) = B$
- artinya nilai kebenaran pernyataan p adalah **benar**
- $\tau(p) = S$
- artinya nilai kebenaran pernyataan p adalah **salah**

OPERASI-OPERASI PADA LOGIKA MATEMATIKA

1) Negasi (Ingkaran)

Notasi : $\sim p$

Dibaca: tidak benar bahwa p

$\tau(p)$	$\tau(\sim p)$
Benar	Salah
Salah	Benar

Dalam logika matematika, Negasi termasuk operasi uner, sama halnya dengan operasi komplemen pada himpunan

KONJUNGSI (DAN)

- Notasi :
- Dibaca : p dan q

- Tabel kebenaran

$\tau(p)$	$\tau(q)$	$\tau(p \wedge q)$
B	B	B
B	S	S
S	B	S
S	S	S

- Konjungsi termasuk operasi biner, sama halnya dengan $P \cap Q$ pada himpunan

DISJUNGSI INKLUSIF (\vee)

- Notasi : $p \vee q$
- Dibaca : p atau q atau kedua-duanya
 - Tabel kebenaran

$\tau(p)$	$\tau(q)$	$\tau(p \vee q)$
B	B	B
B	S	B
S	B	B
S	S	S

- Disjungsi dalam logika, sama halnya dengan ($P \cup Q$) pada himpunan

DISJUNGSI EKSKLUSIF ($\underline{\vee}$)

- Notasi : $p \underline{\vee} q$
- Dibaca : p atau q atau tidak kedua-duanya
 - Tabel kebenaran

$\tau(p)$	$\tau(q)$	$\tau(p \underline{\vee} q)$
B	B	S
B	S	B
S	B	B
S	S	S

- Disjungsi termasuk operasi biner, sama halnya dengan operasi $(P + Q)$ pada himpunan

IMPLIKASI ($\dots \Rightarrow \dots$)

- Notasi : $p \Rightarrow q$
- Dibaca : jika p maka q

- Tabel kebenaran

$\tau(p)$	$\tau(q)$	$\tau(p \Rightarrow q)$
B	B	B
B	S	S
S	B	B
S	S	B

- Implikasi dalam logika sama halnya dengan ($P \subseteq Q$) pada himpunan

EKIVALENSI/BIIMPLIKASI (\Leftrightarrow)

- Notasi : $p \Leftrightarrow q$
- Dibaca : p jika dan hanya jika q

- Tabel kebenaran

$\tau(p)$	$\tau(q)$	$\tau(p \Leftrightarrow q)$
B	B	S
B	S	B
S	B	B
S	S	S

- Ekuivalensi/biimplikasi dalam logika, sama halnya dua himpunan yang sama ($P = Q$, artinya $P \subseteq Q$ dan $P \supseteq Q$)

KONVERS, INVERS, DAN KONTRAPOSISI

Dari implikasi $p \Rightarrow q$ dapat disusun:

1) **Konvers**: $q \Rightarrow p$

2) **Invers** : $\sim p \Rightarrow \sim q$

3) **Kontraposisi** : $\sim q \Rightarrow \sim p$

Catatan:

Implikasi \equiv Kontraposisi

Konvers \equiv Invers

SIFAT-SIFAT OPERASI LOGIKA

- **Komutatif** : 1) $p \wedge q = q \wedge p$; 2) $p \vee q = q \vee p$
- **Asosiatif** : 1) $p \wedge (q \wedge r) = (p \wedge q) \wedge r$
2) $p \vee (q \vee r) = (p \vee q) \vee r$
- **Distributif** : 1) $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$
2) $p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$
- **De Morgan** : 1) $\sim(p \wedge q) = \sim p \vee \sim q$
2) $\sim(p \vee q) = \sim p \wedge \sim q$
- **Negasi** : 1) $\sim(p \Rightarrow q) = p \wedge \sim q$

PERNYATAAN BERKUANTOR

1) Kuantor Universal

- Simbol : \forall
- Dibaca : Untuk setiap / semua

2) Kuantor Eksistensial

- Simbol : \exists
- Dibaca : Ada / beberapa

3) Negasi pernyataan berkuantor

- 1) $\sim[\forall(x)P(x)] = \exists(x)[\sim P(x)]$
- 2) $\sim[\exists(x)P(x)] = \forall(x)[\sim P(x)]$

CARA PENARIKAN KESIMPULAN

1) **Modus Ponens:** $[(p \Rightarrow q) \wedge p] \Rightarrow q$

premis (1) : $p \Rightarrow q$

premis (2) : p

konklusi : q

2) **Modus Tollens:** $[(p \Rightarrow q) \wedge \sim q] \Rightarrow \sim p$

premis (1) : $p \Rightarrow q$

premis (2) : $\sim q$

konklusi : $\sim p$

3) **Silogisma** $[(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)] \Rightarrow (p \Rightarrow r)$

premis (1) : $p \Rightarrow q$

premis (2) : $q \Rightarrow r$

konklusi : $p \Rightarrow r$