

Tugas - 1 (Proporsi logika & predikat).

18. September 2024

Nama : Kafi Fawwaz Adabi

NPM : 2406435572

Kelas : Matius - G

a. Definisi Proposisi:

$\rightarrow P$ = "seseorang mempunyai tinggi badan 90 cm."

q = "Seseorang makan gratis di restoran ini."

R = "Seseorang mendapatkan mainan anak." $(P \wedge q) \vee (R \wedge \neg q)$

Pernyataan pada soal itu $P \wedge q \rightarrow R$

\rightarrow Jika seseorang mempunyai tinggi badan 90 cm, maka ia dapat makan gratis di restoran ini atau mendapatkan mainan anak, tetapi tidak keduanya.

Sehingga, kalimat logika proposisinya $\rightarrow P \rightarrow (q \oplus R)$

b. Definisi Proposisi:

$\rightarrow P$ = "Keldi pergi untuk lari pagi".

q = "Keldi memasak bersama teman-temannya."

R = "Keldi mempunyai waktu luang."

S = "Keldi perlu mengikuti kelas pemrograman."

Pernyataan pada soal itu

\rightarrow Keldi pergi untuk lari pagi atau memasak bersama teman-temannya jika dan hanya jika dia mempunyai waktu luang dan tidak perlu mengikuti kelas pemrograman.

Sehingga, kalimat logika proposisinya $\rightarrow (P \vee q) \leftrightarrow (R \wedge \neg S)$

c. Definisi proposisi:

P = "Arisa bisa menonton film oppenheimer."

q = "Arisa di atas umur 17 tahun."

R = "Arisa sudah membeli tiket bioskop di kasir."

Pernyataan pada soal itu

\rightarrow Jika Arisa di atas umur 17 tahun dan sudah membeli tiket bioskop di kasir, maka Arisa bisa menonton film.

Sehingga, kalimat logika proposisinya $\rightarrow (q \wedge R) \rightarrow P$

2). a. $(P \wedge q) \leftrightarrow (\neg P \vee q)$

P	q	$P \wedge q$	$\neg P$	$\neg P \vee q$	$(P \wedge q) \leftrightarrow (\neg P \vee q)$	NPM : 3077260406
T	T	T	F	T	T	B - Matematika
T	F	F	F	F	T	1. a. Definisi proposisi
F	T	F	T	T	F	"T" = q "F" = p
F	F	F	T	T	F	"T" = p "F" = q

b. $(P \rightarrow q) \vee (\neg r \rightarrow \neg P)$

P	q	r	$P \rightarrow q$	$\neg r$	$\neg r \rightarrow \neg P$	$(P \rightarrow q) \vee (\neg r \rightarrow \neg P)$
T	T	T	T	F	T	Definisi proposisi
T	T	F	T	T	T	definisi proposisi
T	F	T	F	F	T	Definisi proposisi
T	F	F	F	T	T	Definisi proposisi
F	T	T	T	F	F	Definisi proposisi
F	T	F	T	T	T	Definisi proposisi
F	F	T	T	F	T	Definisi proposisi
F	F	F	T	T	T	Definisi proposisi

3). a. A : "Alex adalah pelaku"

B : "Benny adalah pelaku"

C : "Charlie adalah pelaku"

D : "Doni adalah pelaku"

E : "Elly adalah pelaku"

Penyelesaian $A \leftrightarrow (P \vee q)$ A : $B \oplus E$ B : $\neg A \rightarrow (C \vee D)$ C : $\neg A \leftrightarrow D$ D : $(A \wedge B) \vee (C \wedge E)$ E : $(A \vee C) \rightarrow D$

b. K	A	B	C	D	E	$B \oplus E$	$\neg A \rightarrow (C \vee D)$	$\neg A \leftrightarrow D$	$(A \wedge B) \vee (C \wedge E)$	$(A \vee C) \rightarrow D$
T	T	F	F	F	F	T	T	T	T	T
T	F	T	F	F	F	F	F	F	F	F
T	F	F	T	F	F	F	T	T	T	T
T	F	F	F	T	F	F	T	T	T	T
F	T	T	F	F	F	T	T	T	T	T
F	T	F	T	F	F	F	F	F	F	F
F	T	F	F	T	F	F	F	F	F	F
F	F	T	T	F	F	F	T	T	T	T
KIKY	F	F	T	F	T	T	T	T	F	F
	F	F	F	T	T	T	F	T	T	F

Dari pernyataan tersebut yang konsisten adalah g yang dimana e dan f adalah pelaku dan pernyataan mereka salah.

4. a. Roni hanya bermain di salah satu posisi. Yaitu sebagai bek, gelandang, atau Penyerang.

A = Roni bermain sebagai bek.

B = Roni bermain sebagai gelandang

C = Roni bermain sebagai penyerang

Roni dalam kondisi yang prima jika dan hanya jika dia tidak mengalami cedera dan tidak terkena kartu merah.

P = Roni dalam kondisi prima.

q = Roni mengalami cedera.

r = Roni terkena kartu merah.

Roni bermain sebagai gelandang, apabila tidak membuat lebih dari 2 assist untuk timnya.

P_b : Roni membuat lebih dari 2 assist

C : Roni bermain sebagai gelandang

FLP = P_b \rightarrow C

Roni bermain sebagai penyerang dan sedang dalam kondisi prima atau tim kebobolan lebih dari dua gol.

P = Roni bermain sebagai penyerang.

R = Roni dalam kondisi prima.

G = (Tim kebobolan > 2 gol) \rightarrow ((2 \rightarrow r) \wedge p) \vee ((7 \rightarrow p) \wedge ((7 \wedge r) \rightarrow 2))

Kiper tim pak Iton melakukan lebih dari 4 penyelamatan di babak pertama dan tim tidak kebobolan lebih dari 2 gol.

P_r = Kiper pak Iton melakukan lebih dari 4 penyelamatan di babak pertama

(P_r) = Tim kebobolan 2 gol (2 \rightarrow r) \wedge g \rightarrow ((7 \wedge s) \wedge ((7 \wedge r) \vee f))

FLP = (P_r \wedge P_c \wedge g) \rightarrow

Roni tidak dapat bermain sebagai bek jika dia telah menerima kartu merah atau tim pak Iton mengantikannya lebih dari 2 pemain sepanjang pertandingan.

A = (Roni bermain sebagai bek) \wedge q \rightarrow ((7 \wedge r) \wedge g) \rightarrow

(Roni terkena kartu merah) \vee p \vee ((7 \wedge r) \vee (p \wedge q))

F = (Tim pak Iton mengantikan lebih dari 2 pemain sepanjang pertandingan)

FLP = (G \vee F) \rightarrow A \wedge ((2 \wedge r) \wedge f) \vee ((7 \wedge r) \wedge g) \vee p

((2 \wedge r) \wedge f) \vee ((7 \wedge r) \wedge g) \vee p

((2 \wedge r) \wedge f) \vee ((7 \wedge r) \wedge g) \vee p

((2 \wedge r) \wedge f) \vee ((7 \wedge r) \wedge g) \vee p

(KIKY)

- 3 nob 3. Diketahui pernyataan P adalah hasilnya tidak melakukan lebih dari 4 penyelamatan di babak pertama, maka tim pak Iton kalah.

C = Roni mengalami cedera $\rightarrow P$

P_p = kiper tim pak Iton melakukan lebih dari 4 penyelamatan di babak pertama

K : Tim pak Iton kalah

Praktis diperlukan minimal 5 kali

- Roni dalam kondisi prima dan membuat lebih dari 2 assist atau tim pak Iton tidak menggantikan lebih dari 2 pemain dan kalah, namun tidak keduanya.

Pr = Roni dalam kondisi prima $\rightarrow FLP = (P \wedge A) \vee (\neg P \wedge K)$

A = Roni membuat lebih dari 2 assist

G_p = Tim pak Iton menggantikan lebih dari 2 pemain sepanjang pertandingan.

K = Tim pak Iton kalah

Praktis diperlukan minimal 5 kali

- b. Meringkas apakah kejadian di atas konsisten

$$T \equiv (A \oplus B \oplus C) \wedge (\underbrace{P \wedge (\neg A \wedge B)}_{\text{Pr}} \wedge \underbrace{\neg P \wedge \neg C}_{\text{G}_p}) \wedge (\underbrace{P \wedge A}_{\text{A}}) \vee (\underbrace{\neg P \wedge K}_{\text{K}}) \wedge (\underbrace{G_p \wedge F}_{\text{F}}) \rightarrow \neg A \wedge \neg (\neg (C \wedge P)) \wedge \neg (\neg (P \wedge A)) \wedge \neg (\neg (G_p \wedge F))$$

- C. Semua pernyataan terpenuhi dengan nilai kebenaran ini, sehingga ringkasan kejadian bersifat konsisten.

$$\Sigma a. ((P \rightarrow (q \vee r)) \wedge (\neg q \rightarrow \neg r)) \vee (\neg P \wedge (r \leftrightarrow s)), \text{ dan } q \vee \neg((P \wedge (\neg r \vee s)))$$

Mengubah bentuk kalimat preposisi dengan hukum ekivalensi

$$((P \rightarrow (q \vee r)) \wedge (\neg q \rightarrow \neg r)) \vee (\neg P \wedge (r \leftrightarrow s))$$

$$\equiv ((\neg P \vee (q \vee r)) \wedge (\neg q \vee \neg r)) \vee (\neg P \wedge (r \leftrightarrow s)) \quad (\text{implikasi})$$

$$\equiv ((\neg P \vee q) \wedge (\neg P \vee r)) \vee (\neg q \vee (\neg r \wedge s)) \quad (\text{biimplikasi})$$

$$\equiv (\neg P \wedge (\neg q \vee r)) \vee (\neg q \vee (\neg r \wedge s)) \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \quad (\text{distribusi})$$

$$\equiv (\neg P \wedge (\neg q \vee r)) \vee (\neg q \vee (\neg r \wedge s)) \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \quad (\text{distribusi})$$

$$\equiv (\neg P \wedge (\neg q \vee r)) \vee (\neg q \vee \text{False}) \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \quad (\text{negasi})$$

$$\equiv (\neg P \wedge (\neg q \vee r)) \vee \neg q \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \quad (\text{identitas})$$

$$\equiv ((\neg P \wedge q) \vee (\neg P \wedge \neg r)) \vee q \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \quad (\text{distribusi})$$

$$\equiv q \vee (\neg P \wedge q) \vee (\neg P \wedge \neg r) \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \vee (\neg r \wedge \neg s) \quad (\text{asosiasi})$$

$$\equiv q \vee (\neg P \wedge (\neg r \wedge s)) \vee (\neg r \wedge \neg s) \quad (\text{absorpsi})$$

$$\equiv q \vee (\neg P \wedge (\neg r \vee (\neg r \wedge s))) \vee (\neg r \wedge \neg s) \quad (\text{asosiasi})$$

$$\equiv q \vee (\neg P \wedge (\neg r \vee \neg r)) \vee (\neg r \wedge \neg s) \quad (\text{absorpsi})$$

Kunci

$$\begin{aligned} &\equiv q \vee (\neg p \wedge ((\neg r \vee r) \wedge (\neg r \vee s))) \text{ (distribusi)} \\ &\equiv q \vee (\neg p \wedge (\top \wedge (\neg r \vee s))) \text{ (negasi)} \\ &\equiv q \vee (\neg p \wedge (\neg r \vee s)) \text{ (identitas).} \end{aligned}$$

b. $(p \vee (q \wedge r) \rightarrow (\neg p \vee s) \text{ dan } (\neg(p \wedge q) \vee (r \rightarrow s)) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r))$ c (8)

mengubah bentuk kalimat proposisi dengan hukum ekivalensi :

$$\begin{aligned} &\equiv (\neg p \vee (q \wedge r)) \rightarrow (\neg p \vee s) \quad \text{(implikasi)} \\ &\equiv \neg(\neg p \vee (q \wedge r)) \vee (\neg p \vee s) \quad \text{(De morgan)} \\ &\equiv (\neg \neg p \wedge (\neg q \wedge \neg r)) \vee (\neg p \vee s) \quad \text{(De morgan)} \\ &\equiv (\neg p \wedge (\neg q \vee r)) \vee (\neg p \wedge r) \vee (\neg p \vee s) \quad \text{(distribusi)} \\ &\equiv \neg p \vee (\neg p \wedge r) \vee s \quad \text{(absorpsi)} \\ &\equiv \neg p \vee s \vee (\neg p \wedge r) \quad \text{(komutatif)} \\ &\equiv \neg p \vee s \vee (\neg r \wedge \neg p) \quad \text{(komutatif)} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &\equiv (\neg(p \wedge q) \vee (r \rightarrow s)) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r)) \quad \text{(De morgan dan implikasi)} \\ &\equiv (\neg(p \wedge q) \vee (\neg r \vee s)) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r)) \quad \text{(asosiasi)} \\ &\equiv (\neg p \vee \neg q \vee s \vee \neg r) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r)) \quad \text{(komutatif)} \\ &\equiv ((\neg p \vee s) \vee (\neg q \vee s) \vee \neg r) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r)) \quad \text{(komutatif)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee ((\neg q \vee s) \wedge (p \vee (\neg q \wedge \neg r))) \quad \text{(distributif)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee ((\neg q \vee s) \wedge (\neg q \wedge \neg r)) \vee (\neg q \wedge \neg r) \quad \text{(distributif)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee ((\neg q \vee s) \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge \neg r) \quad \text{(distributif dan idempoten)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee (\neg q \wedge \neg r) \vee (\neg q \wedge \neg r) \quad \text{(komutatif)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee (\neg q \wedge \neg r) \quad \text{(absorpsi)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee (p \wedge (\neg q \vee \neg r)) \quad \text{(distributif)} \\ &\equiv (\neg p \vee s) \vee (\neg q \wedge \neg r) \quad \text{(de morgan & kontraposisi)} \end{aligned}$$

Kedua formula dapat disederhanakan menjadi bentuk yang sama yaitu:

$(\neg p \vee s) \vee (\neg q \wedge \neg r)$ karena itu kedua formula tersebut termasuk ekivalen

6). a. $(a \vee (\neg b \rightarrow c)) \wedge (\neg c \rightarrow \neg a) \wedge \neg(\neg b \rightarrow c)$

menentukan proposisi tersebut :

$$\neg(\neg b \rightarrow c) \equiv \neg b \wedge \neg c \quad (\neg b \wedge \neg c) \leftrightarrow (\neg b \vee \neg c) \wedge (\neg b \wedge \neg c) \quad 0$$

$$(a \vee (\neg b \rightarrow c)) \wedge \neg(\neg b \rightarrow c) \equiv a \wedge \neg b \wedge \neg c \quad a \wedge \neg b \wedge \neg c \neq 0 \quad 1$$

$$\rightarrow (a \wedge \neg b \wedge \neg c) \wedge (\neg c \rightarrow \neg a) \quad a \wedge \neg b \wedge \neg c \neq 0 \quad 1$$

terlihat seperti kontradiksi :

- yang dimana nilai a harus benar (dari awal)

- $\neg c$ harus juga ber nilai benar (dari bagian awal) $(\neg c \rightarrow \neg a) \leftrightarrow (\neg c \wedge \neg a) \neq 0 \quad 1$

• tapi $\neg c \rightarrow \neg a$ juga harus benar, jadi proposisi ini bersifat kontradiksi

- b. $(\neg a \rightarrow c) \wedge (b \rightarrow a) \wedge (c \rightarrow \neg a) \wedge (b \rightarrow \neg c)$
- dari $(\neg a \rightarrow c)$ memiliki kebenaran yang berlawanan
 - $(c \rightarrow \neg a)$ konsisten dengan poin sebelumnya
 - Calon $(b \rightarrow a)$ masih bisa konsisten dengan poin di atas dengan HV bisa dibuat interpretasi $\rightarrow a = T, b = T, c = F$
- Jadi proposisi ini bersifat satisfiable.

- c. $((a \vee b) \wedge (c \vee d)) \rightarrow ((a \vee c) \vee (b \wedge d))$
- dari proposisi ini kita harus ada interpretasi:
- dimana, $(a \vee b) \wedge (c \vee d)$ harus bernilai true, tapi $(a \vee c) \vee (b \wedge d)$ bernilai false

\rightarrow ANALISIS :

1. $(a \vee b) \wedge (c \vee d)$ true

- $(a \vee b)$ harus true: $\rightarrow a = T$ atau $b = T$ atau $a = T \wedge b = T$

- $(c \vee d)$ harus true: $\rightarrow c = T$ atau $d = T$ atau $c = T \wedge d = T$

2. $(a \vee c) \vee (b \wedge d)$ false

- $(a \vee c)$ harus false: $\rightarrow a = F$ dan $c = F$ atau $a = F \wedge c = F$

- $(b \wedge d)$ harus false

3. dari $(a \vee c)$ false, diketahui:

- $a \rightarrow b$ false: $\rightarrow a = T$ dan $b = F$ atau $a = F$ dan $b = T$

- $c \rightarrow d$ false: $\rightarrow c = T$ dan $d = F$ atau $c = F$ dan $d = T$

4. Dari $(b \wedge d)$ false, diketahui:

- b harus false atau $d \rightarrow b$ false

5. Jika a dan b false, $(a \vee b)$ tak mungkin true

- c dan d false, $(c \vee d)$ tak mungkin true

Hasil analisis di atas bahwa proposisi ini tautologi karena asumsi mengarah kontradiksi.

-). a. $\forall x (P(x) \vee Q(x))$ menerjemahkan formula logika predikat
 \rightarrow Setiap mahasiswa fasilkom suka menonton anime atau menggunakan kacamata

- b. $\exists x (\neg P(x) \wedge \neg Q(x))$

\rightarrow Ada setidaknya satu mahasiswa fasilkom yang tidak suka menonton

- c. $\neg \forall x (Q(x))$

\rightarrow Tidak semua mahasiswa fasilkom menggunakan kacamata

- d. $\neg \exists x (\neg P(x) \wedge \neg Q(x))$

\rightarrow Tidak ada mahasiswa fasilkom yang tidak suka menonton anime dan tidak menggunakan kacamata

KKY

$$e. \forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x))$$

→ Setiap mahasiswa fasilkom yang suka menonton anime tidak menggunakan kacamatu.

$$8). a. \neg \forall x \forall y ((x > 0) \wedge (y > 0) \rightarrow (x - y > 0))$$

→ Pernyataan ini Benar, karena tidak semua bilangan x bilangan bulat positif dan y bilangan bulat positif.

$$b. \forall x \forall y ((x > 0) \rightarrow \exists a \exists b (a \neq b \wedge a^2 = x \wedge b^2 = y \wedge \forall c (c \neq a \wedge c \neq b \rightarrow c^2 \neq x))$$

→ Pernyataan ini salah, karena terdapat x bukan kudrat positif, Jadi $\exists a \exists b (a \neq b \wedge a^2 = x \wedge b^2 = y)$ tidak memenuhi karena tidak ada bilangan bulat.

$$c. \exists x ((x > 0) \wedge \forall a \forall b \forall c (x \neq a^2 + b^2 + c^2))$$

Pernyataan ini salah, karena setiap bilangan bulat positif dapat dinyatakan sebagai jumlah dari tiga kuadrat bilangan bulat.

$$g) a. \neg \forall x (P(x) \rightarrow Q(x)) \text{ dan } \neg \exists x (P(x) \wedge \neg Q(x))$$

mengubah bentuk formula menggunakan hukum ekuivalensi:

$$\neg \forall x (P(x) \rightarrow Q(x)) \equiv \neg \forall x (\neg P(x) \vee Q(x)) \quad (\text{definisi implikasi})$$

$$\equiv \neg \exists x (\neg P(x) \vee Q(x)) \quad (\neg \forall x \equiv \exists x)$$

$$\equiv (\neg \exists x (\neg P(x)) \wedge \neg Q(x)) \vee (\neg \forall x \vee \neg Q(x)) \quad (\text{De Morgan})$$

(pada bagian kedua ya ekivalen) $\neg \forall x (\neg P(x)) \vee (\neg \forall x \vee \neg Q(x)) \equiv \neg \forall x \vee \neg Q(x)$

$$b. \exists x (P(x) \wedge Q(x)) \text{ dan } \exists x \neg P(x) \wedge \exists x \neg Q(x)$$

↳ berarti ada x yang sama ⇔ berarti ada x dimana $P(x)$

sehingga $\neg P(x)$ dan $\neg Q(x)$ benar, dan ada (mungkin beda)

keduanya benar di tempat lain dimana $Q(x)$ benar

(pada bagian kedua pernyataan tidak ekivalen misal domain $\{1, 2\}$ dengan $P(1)$ benar

dan $Q(2)$ benar, tapi tidak ada satu x pun di mana $P(x)$ dan $Q(x)$ benar

secara bersamaan.)

$$c. \forall x (P(x) \leftrightarrow Q(x)) \text{ dan } \forall x P(x) \leftrightarrow \forall x Q(x)$$

misal domain x_1 dan x_2

$P(x_1) = \text{True}$, $P(x_2) = \text{False}$ (kedua formula tidak ekivalen)

$Q(x_1) = \text{True}$, $Q(x_2) = \text{False}$

maka akan

$\forall x (P(x) \leftrightarrow Q(x))$ bernilai false karena $P(x_2) \neq Q(x_2)$.

$\forall x P(x) \rightarrow \forall x Q(x)$ bernilai true, karena $\forall x (P(x))$ false, sehingga nilai selalu true.

d. $\forall x (P(x) \wedge \neg Q(x))$ dan $\neg \exists x (P(Px) \wedge Q(x))$

misalkan domain x , dan x_1 dan x_2 adalah anggota himpunan $\{1, 2, 3\}$ sehingga

$P(x_1) = \text{true}$, $P(x_2) = \text{false}$

$Q(x_1) = \text{false}$, $Q(x_2) = \text{true}$

$\neg Q(x_1) = \text{true}$, $\neg Q(x_2) = \text{false}$

maka

$\forall x (P(x) \wedge \neg Q(x))$ adalah false, karena tidak semua x memenuhi $P(x)$ dan $\neg Q(x)$

$\neg \exists x (P(x) \wedge Q(x))$ adalah true, karena tidak ada x yang memenuhi $P(x)$ dan $Q(x)$.

jadi kedua formula **tidak ekivalen**.

10. Mengubah pernyataan menjadi formula logika (predikat): $\forall (x, y) \exists z M(x, y) \wedge K(z)$

$M(x, y) \rightarrow x$ mengikuti turnamen y , dan $| x = \text{Atlet} \wedge z = \text{Turnamen}$

$K(z) \rightarrow z$ memenangkan turnamen y , $| y = \text{Turnamen}$

a). Tidak semua atlet mengikuti turnamen dalam tahun 2023.

$$\rightarrow \neg \forall x \forall y (M(x, y))$$

b). Semua atlet mengikuti setidaknya dua turnamen dalam tahun 2023.

$$\rightarrow \forall x \exists y \exists z ((y \neq z) \wedge M(x, y) \wedge M(x, z))$$

c). Ada tepat satu atlet yang memenangkan semua turnamen yang dia ikuti dalam tahun 2023.

$$\rightarrow \exists x (\forall y (K(x, y) \leftrightarrow M(x, y)) \wedge \forall z (z \neq x \rightarrow \exists y (M(z, y) \wedge K(z, y)))$$

d). Terdapat tepat satu atlet yang mengikuti lebih dari 1 turnamen dalam tahun 2023.

$$\rightarrow \exists x \forall y \forall z (y \neq z \wedge M(x, y) \wedge M(x, z)) \wedge \forall u (u \neq x \rightarrow \neg \exists v (v \neq x \wedge M(u, v) \wedge M(w, v)))$$

$$((x) \theta \wedge \forall x \forall y \forall z \theta)$$

$$((x) \theta \wedge \forall x \forall y \forall z \theta)$$

$$((x) \theta \wedge \forall x \forall y \forall z \theta)$$

Tujuan sebenarnya untuk maximalkan ketergantungan pada variabel x dan y

Untuk mendapatkan ketergantungan

(KKY)

