Noma: Fauhai knoiriausyah w NPM: 2406436335 Kelos: G

	,	Mardi.		u: 6		
Date /	1				OM 0	T OW OT OF OS OS
1. O. sese	orang m	nempunya	tingo	gi badan d	libawah go cm	adalah syarat
cuk	UP UNTUR	maran a	ratis d	i restoran in	I atov mendo pat	kan mainan anak,
teto	pi buka	an kega	anya			
P:	Seseora	ng mempu	nyal tiv	1991 bodan	di bawah go ci	M
q :	Sexorar	ng maka	n groti	\$		
. .	seseore	ang mend	opat mo	aron anak		
- 9-	→ (4 Br)	0 6			1. 2.1
b. K	eidi pergi	untuk la	ni pagi	otav memaso	ak bersoma te	man - temannya jik
						ak perlu mengikuti
	•	ograman	·			,
		pergi untu	k lori p	pagi		,
				temau - t	emannya	
	: keidi	mempunyo	i wat	tu luang		
	d : keidi	11dak	perlu m	engikuH ke	ias pemrogramai	1.
		> (cvq)				
C. F	Arisa bi	sa menont	on tell	n oppenhei	mer jika dia d	iotas umur 17 tah
	dan Suda	h membe	II tiked	t worken de	kallr.	
				1 0.03.0		
	: Arisa	Way men	noth	tum oppenh		3 1 2 1/4 p
	: Arisa	giatas n	mur (7	tum appenh		
	: Arisa G: Arisa C: Arisa	bish meni diatas u Sudah m	mur (7	tum appenh		
	: Arisa	bish meni diatas u Sudah m	mur (7	tum appenh		
	e: Arisa f: Arisa r: Arisa (anr)	diatas u Sudah m	imor is	tum appenh		
	e: Arisa f: Arisa r: Arisa (anr)	bish meni diatas u Sudah m	imor is	tum appenh	elmer	Pva)
2. a. (§	e: Arisa f: Arisa r: Arisa (anr)	bisq meni diatas u Sudah m P	onton in mur it nembeli	tum Oppenho tanun tucet		PVQ)
2. a. (§	e: Arisa f: Arisa r: Arisa (anr)	bisa meni diatas u Sudah m P o (-p v	onton in mur it nembeli	tum Oppenho tanun tucet	elmer	PVQ)
2. a. (§	e: Arisa r: Arisa r: Arisa (anr) (na)	busa meno diatas u Sudah m P O (-p vo	onton mur (7 nembeli 9) PAQ	tum appendiction threat	elmer	Pva)
2. a. (§	e: Arisa r: Arisa r: Arisa (anr) (na)	busa meno diatas u Sudah m P O (-p vo	mur (7- nembeli 9) 919	tum appendiction threat	ermer (PAQ) ↔ (PVQ)
2. a. (§	9: Arisa r: Arisa r: Arisa (911) (911)	busa meno diatas u Sudah m P O (-p vo	ontou mur (7 nembeli 9 1 0 0	tum appendiction threat	elmer $(\gamma \land Q) \leftrightarrow (\neg \\ \downarrow \\ \downarrow \\ 0$	P v q)
2. a. (§	9: Arisa r: Arisa r: Arisa (911) (911)	basa mena diatas u Sudah m P O O I	onton mur (7 nembel) P N Q 1 0 0 0	tum oppenhoration tanum thicet	(PAQ) ↔ (
2. a. (§	9: Arisa r: Arisa r: Arisa (91) (91)	basa mena diatas u Sudah m P O O I	onton mur (7 nembel) P N Q 1 0 0 0	tum appendiction threat	elmer $(\gamma \land Q) \leftrightarrow (\neg \\ \downarrow \\ \downarrow \\ 0$	
2. a. (§	$\begin{array}{c} : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ (a \wedge r) \\ ? \wedge a) \leftarrow \\ a \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0$	basa mena diatas u Sudah m P O O O I I I O O O O O O O O O O O O O	nembeli PAQ O O O	tum oppenhatanum tanum tanum tanum tanuet	(PAQ) ↔ (
2. a. (§	$\begin{array}{c} : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ ? : A \cap Sa \\ (a \wedge r) \\ ? \wedge a) \leftarrow \\ a \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0$	busa meno diatas u Sudah m P O O O I I (¬r → -	ontou mur (7 nembeli 9) PAQ 1 0 0 0 7 P)	tum oppenhatanum tanum tanum tanum tanuet	(PAQ) ↔ (
2. a. (§	$\begin{array}{c} : A \cap Sa \\ ? A \cap S$	basa mena diatas u Sudah m P O O O I I I O O O O O O O O O O O O O	ontou mur (7 nembeli 9) PAQ 1 0 0 0 7 P)	tum oppenhatanum tanum tanum tanum tanuet	elmer $(PAQ) \leftrightarrow (-$ 0 0 0 $-17 \rightarrow -P$ 1	(P>a) V(~r
2. a. (§	P: Arisa P: Ar	basa mena diatas u Sudah m P O O O I (-r -rp O O	ontou mur (7 nembel) P / A 1 0 0 0 1	tilm oppenhor tanun tan	elmer $(PAQ) \leftrightarrow (-$ 0 0 0 $-17 \rightarrow -P$ 1	(P→Q) V(¬r→¬
2. a. (§	9: Arisa 7: Arisa 7: Arisa (91) (91) 000 000 000 000 000 000 000 0	basa mena diatas u Sudah m P o (¬P V ¬P o o o o o o o o o o o o o	ontou mur (7 nembel) P / A 1 0 0 0 1	tilm oppenhor tanun thicet -p v a 1 0 1 1 0	elmer $(PAQ) \leftrightarrow (-$ 0 0 0 $-17 \rightarrow -P$ 1	(P>Q) V(¬r→¬

Noma: Fashai knoiriausyah w NPM: 2406436335

Kelos: 6

	7	ugas 1	Noto!	s Kek	03:6		
Date	1	1		, , , ,		OMO	T OWOT OF OS OS
١. ٥.	seseura	ang m	empunya	ting	go badan a	dibawah go cm	adalah syarat
	cukup	untur	maran g	ratis	di restoran in	il atav menda pat	kan maluan anak,
			in kegn			1	
				•		di bawah go c	M
	,		g maka				
	+ + + × × × × × × × × × × × × × × × × ×		-	apat III	arnon anak		
	`						1178.6
	o. Keidi	pergi	untuk la	ri pagi	otav memas	ak bersoma te	man - temannya jil
			•	mempu	nyai waktu	luang dan tid	ak perlu mengikuti
			ogramau	. 144			
			pergi untu			0449404044	
					tu luana	emonnya	
			,		tu luang	nas pemrograman	1.
			> (cvg)	5.10 //	engikuti re	y contragramma.	r shi ranak s
				on til	m oppenhei	mer jika dia d	latas umur 17 tak
_					t bioskop de		
	P:	Arisa	Way Mend	nton	tilm Oppenh	elmer	
			diatas u		1 '		
			Sudah m	embeli	thicet		
	= (9	(VL)-	-> P				
	101	۵۱،	(-8 V	. \			
2. a	2	4	70	819	-P V Q	$(PAQ) \leftrightarrow (-$	e v a \
- 7		<u> </u>	0	4	1	1	1 • •()
	\	0	0	0	0	1	
	0	1	1	0	. 1	0	
	0	0	1	٥		0	
6.	(P→	a) v	(¬r → -	٦٩)		o manachair	167 17
4	7 9	٢	78	75	Pag	75->-16	(P→a) V(~r→-
	1 1	•	0	0	description of the contract of	and Total	l
		0	0		1	0	1
	1 (01	0	0	0	1	1
		00	0	. 1.	0.	. 0	
	0	10	Ì	1	(1	36 lines, 6 mm
	0	0 1		0	(i	1

Date / /	OM OT OW O	OT OF OS OS
3. A: Alex adalah pelaku		(1.0)
B: Benny adalah pelaku		4.2.2.2.2.2.2.3.2.3.2.3.2.3.2.3.2.3.2.3.
C: Charlie adalah pelaku	1.4	
P: Dom adalah pelaku	1.1	
E : Elly adulah pelaku	41 (3)	
a. formula logika:	1 1 1	
- A(Alex): Pelakunyo adalah salah satu dari Formula: (BUE)	Benny dan Elly	
· B(Benny) : Jita pelatunya bukan Alex Formula: ¬A → (C U D)	· Maka pelakunya Charlie	atou Doni
- c (Charlie): Alex bokan pelakunya jika d	lan hanya jika Poni adala	th pelakunya
Formula: ¬A ↔ D	The state of the s	
- D(Doni): Alex bersekongkol dengan	Benny, atau Charlie bers	erongkol
dengan Elly	S. J. Lander Age ger	
Formula: (AAB) V (CAE)		
E(Elly): Doni adalah pelakunya, jika	Alox about charge a dala	h pelakinua wag
Citings . Dani administ folianinga i Juna	HIEX WAY CHAINE WOOD	Leginory 123
Formula: $(AVC) \rightarrow D$ b. A B C D E BUE $\neg A \rightarrow (CUD)$) -14 ↔ D (A VB)A (CVE)	
Formula: (AVC) -> D		
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A-> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya Chorlie dan Elly		
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A -> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya Chorlie dan Elly	Formula logita: 1. A ⊕ B ⊕ C	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A -> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horlie dan Elly A: Rom bermain sebagai Sebagai bek	Formula logita: 1. A \(\text{D} \text{B} \text{C} \) 2. D \(\text{C} \) (-\(\text{E} \) \(-\text{F} \)	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A -> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horlie dan Elly A: Roni bermain sebagai sebagai bek B: Roni bermain sebagai gelandang	Formula logita: 1. A ⊕ B ⊕ C	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A-> (CUD) (Konsisten) L> Peratunya (horrie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gerandang c: Rom bermain sebagai penyerang	Formula logita: 1. A \(\text{D} \text{B} \text{C} \) 2. D \(\text{C} \) (-\(\text{E} \) \(-\text{F} \)	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE -1A -> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horlie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang c: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima	Formula logika: 1. $A \oplus B \oplus C$ 2. $D \leftrightarrow (\neg E \land \neg F)$ 3. $\neg 6 \rightarrow B$ 4. $(C \land D) \lor H$ 5. $J \land \neg H$	(AVC)→ D
Formula: (AVC) D A B C D E BVE TA (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horlie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang c: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera	Formula logita: 1. $A \oplus B \oplus C$ 2. $D \leftrightarrow (\neg E \land \neg F)$ 3. $\neg 6 \rightarrow B$ 4. $(C \land D) \lor H$	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BVE -1A -> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horrie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang C: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera F: Rom tertena kartu merah	Formula logita: 1. $A \oplus B \oplus C$ 2. $D \leftrightarrow (\neg E \land \neg F)$ 3. $\neg 6 \rightarrow B$ 4. $(C \land D) \lor H$ 5. $J \land \neg H$ 6. $(F \lor I) \rightarrow \neg A$	(AVC)→ D
Formula: (AVC) D A B C D E BUE TA (CUD) (Konsisten) L> Peratunya (horrie dan Elly 1. A: Rom berman sebagai sebagai bek B: Rom berman sebagai gerandang C: Rom berman sebagai penyerang D: Rom berman sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera F: Rom tertena kartu merah 6: Rom membuat lebih 2 Assist H: Tim pat inton kebobolan lebih 2	Formula logika: 1. $A \oplus B \oplus C$ 2. $D \leftrightarrow (\neg E \land \neg F)$ 3. $\neg 6 \rightarrow B$ 4. $(C \land D) \lor H$ 6. $(F \lor I) \rightarrow \neg A$	(AVC)→ D
Formula: (AVC) D A B C D E BUE TA (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horrie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang C: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera F: Rom ferkena kartu merah 6: Rom membuat lebih 2 Assist H: Tim pak inton kebobolan lebih 2 I: Tim pak inton menggantikan lebih	Formula logika: 1. A D B D C 2. D \leftarrow (-FA-F) 3. \tau 6 \rightarrow B 4. (C \tau D) V H 5. J \tau 7 H 6. (F \tau I) \rightarrow 7 A gol dan 2 pemain	(AVC)→ D
Formula: (AVC) -> D A B C D E BUE TA-> (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horlie dan Elly) 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang C: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera F: Rom terkena karty meran 6: Rom membuat lebih 2 Assist H: Tim pak inton kebobolan lebih 2 I: Tim pak inton menggantikan lebih J: Kiper melakukan lebih dari 4 peny	Formula logika: 1. A D B D C 2. D \leftarrow (-FA-F) 3. \tau 6 \rightarrow B 4. (C \tau D) V H 5. J \tau 7 H 6. (F \tau I) \rightarrow 7 A gol dan 2 pemain	(AVC)→ D
Formula: (AVC) D A B C D E BUE TA (CUD) (Konsisten) L> Pelatunya (horrie dan Elly 1. A: Rom bermain sebagai sebagai bek B: Rom bermain sebagai gelandang C: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom bermain sebagai penyerang D: Rom dalam kondisi prima E: Rom mengalami cedera F: Rom ferkena kartu merah 6: Rom membuat lebih 2 Assist H: Tim pak inton kebobolan lebih 2 I: Tim pak inton menggantikan lebih	Formula logika: 1. A D B D C 2. D \leftarrow (-FA-F) 3. \tau 6 \rightarrow B 4. (C \tau D) V H 5. J \tau 7 H 6. (F \tau I) \rightarrow 7 A gol dan 2 pemain	(AVC)→ D

(9) jugo berubah (menjadi (DAG) ⊕ (¬JAK)). Konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qvr))) A (¬q→¬r) V (¬pA (r→s)) don qv (¬pA (¬r vs)) • Misai (p=E,q=F, r=F, dan S=F): (P→(qvr)) A (¬a→¬r) V (¬pA (r→s)) menghasilkan rilai False qv (¬pA (¬r vs)) mengnasilkan rilai True ∴ Kedua Formula tidak etulualen b. (Pv(qA¬r)) → (¬pvs) dan (¬(pAq) v (r→s)) A (pv(¬pA¬r)) • Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv(qA¬r)) → (¬pvs) akan bernilai true (¬(pAq) v (r→s)) A (pv(¬qA¬r)) akan bernilai Falle ∴ Kedua Formula tidak elsuivalen	1	Date / / OM OT OW OT OF OS OS
Permyataan dan by:T 11 TH (JKa in; benor (T), l=t dan H=F)=T .4) CADVH (H=F.C=T, D=T)=T .1) AB BBC(C=T,A=F,B=F)=T .3) 16→B(B=F, 6∈T)=T .4) FV)→¬A(F=F,A=F,J=T)=T .2) P↔ ¬EATF(P=T, E=F,F=F)=T .3) P↔ ¬EATF(P=T, E=F,F=F)=T .4) PV→¬EATF(P=T, E=F,F=F)=T .7) EVII→ k(E=f, I=T, K=T)=T .7) EVII→ k(E=f, I=T, K=T)=T .7) PA 6 ¬DAK(P=T'6=T,)=T, K=T)=T .7) PA 6 ¬DAK(P=T'6=T,)=T, K=T)=T .7) Ringkan tersebut konsisten saat (A=F)(B=f).(C=T).(P=T).(F=F) .(6=T), (H=F).(F=F)(I=T).()=T).(k=T) C. Informasi boru .Tim pak Ifon menong 3-2 .Tim pak Ifon menong 3-1 .Roni memberi 3 Assist Dampaknyo, pernyataan (P) berubah (menjadi (EVII→K=T))dan pernyataan (D) jvgo berubah (menjadi (DAG)⊕(¬JAK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVI))) A (¬q→¬r) V (¬pA(r→S)) don qV (¬pA(¬rVS)) .Misai (P=F,q=F, f=F, dan S=F): [P-(qVI)) A (¬q→¬r) V (¬pA(r→S)) menghasikan nisai False .Kedua Formula Hak eruwajen b. (PV(qA¬r)) → (¬pvS) dan (¬(PAQ)V(r→S))A (PV(¬pA¬r)) .Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(¬A¬r)) → (¬pvS) akon bernilai true (¬(PAQ) V (r→S)) A (PV(¬qA¬r)) akon bernilai False (¬(PAQ) V (r→S)) A (PV(¬qA¬r)) akon bernilai False		b. Ringkasan kejadian di atas bersifat konsisten. Milal y adobih seluruh
. y) CADVH (HEF.CET, DET) =T 1) AB BBC(CET, A = F, B = F) = T 3) 76 \rightarrow B (B = F, G = T) = T 6) FV) \rightarrow 7A (F = F, A = F,) = T) = T 2) P \rightarrow 7A (F = F, A = F,) = T) = T 2) P \rightarrow 7A (F = F, A = F,) = T 2) P \rightarrow 7A (F = F, A = F,) = T 2) P \rightarrow 7A (F = F, E = F, E = F) = T 3) EV 1 \rightarrow k (E = F, I = T, K = T) = T 3) Ringkan tersebut konsisten saat (A = F) (B = F). (C = T). (D = T), (E = F) 4. (B = T), (H = F). (F = F). (I = T). () = T). (k = T) 5. (H = F). (F = F). (I = T). () = T). (k = T). (D =		
1) A ⊕ B ⊕ C (C=T, A = F, B = F)=T 3) 76→ B (B=F, G=T) = T 6) FV) → 7A (F=F, A=F,)=T)=T 2) P ↔ 7EATF (P=T, E=F, F=F)=T 7) EVT → k (E=F, I=T, K=T)=T 9) PA 6 ⊕ 7) A k (P=T, G=T, N=T)=T 7 Ringkan tersebut konsisten saat (A=F) (B=F).(C=T).(D=T), (E=F) 1 (G=T), (H=F), (F=F)(I=T).()=T).(k=T) C. Informasi baru 7 Im pak Iton manang 3-2 7 Im pak Iton manang 3-2 7 Im pak Iton manang 3-2 9 Impaknyu: pernyataan (7) berubah (menjadi (EvTI→K=T)) don pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (7)Ak)). konsistensi proposisi tetaP 5. a. ((P→(qVT))) A (¬q→¬r) V (¬PA (r→S)) don qV (¬PA (¬r VS)) Misai (P=E, q=F, f=F, dan S=F): (P→(aVT)) A (¬a→¬r) V (¬PA (r→S)) menghasikan miai Faise av (¬PA (¬r VS)) menghasikan miai true ∴ Kedua formula Haak eruwajen b. (PV (qA¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PAQ) V (r→S)) A (PV (¬PA¬r)) Misai (P=F), (A=F), (F=T), (S=T) (P(A¬V)) → (¬PVS) akon bernilai true (¬(PAQ) y (r→S)) A (PV (¬QA¬r)) akon bernilai Faise ∴ kedua Formula Maak ekuwalen		
3) 76→ B (B=F, G=T) = T 6) FV) → 7A (F=F, A=F,)=T 7) EV71→ k (E=F, I=T, K=T)=T 7) Ringkan tersebut konsisten saat (A=F)(B=F).(C=T).(D=T).(E=F) 1. (G=T), (H=F).(F=F).(I=T).()=T).(k=T) C. Informosi borv 1. Tim pak Iton menogra 3-2 1. Tim pak Iton menogra 3-2 1. Tim pak Iton menografi 3 pemain 1. Roni memberi 3 Assist Dampaknyu i pernyataan (7) berubah (menjadi (EV71→K=T)) dan pernyataan 1. (9) jiygo berubah (menjadi (OAG)⊕ (¬JAK)). konsistensi proposisi tetaP 5. a. ((p→(qvr))) A (¬q→¬r) V (¬pA (r→S)) don qv (¬pA (¬r vS)) 1. Misai (p=E, q=F, f=F, dan S=F): 1. (q→(qvr)) A (¬q→¬r) V (¬pA (r→S)) menghasikan niiai Faise 2. (qv(qA¬r)) → (¬pvs) dan (¬(PAQ) V (r→S)) A (PV (¬PA¬r)) 1. Misai (P=F), (a=F). (r=T). (s=T) 1. Misai (P=F), (a=F). (r=T). (s=T) 1. Misai (P=F), (a=F). (r=T). (s=T) 1. Keduci Formula maat ekuivalen 1. Keduci Formula maat ekuivalen		. 4) C ADVH (H=F,C=T, D=T)=T
. (b) FV) → TA(F:F, A = F,) = T 2) P → TEATF (PET, E:F, F=F)=T 7) EVTI → k (E:F, I:T, K:T)=T 9) DA 6 Ø T) AK (PET, 6:T,) ≥ T, K:T) = T 7 Ringkan tersebut konsisten saat (A:F).(B:F).(C:T).(P:T).(E:F) 1. (6:T), (H:F).(F:F).(I:T).()=T).(k:T) C. Informosi boru 1. Tim pak Iton menong 3-2 1. Roni memberi 3 Assist Dampaknya: pernyataan (7) berubah (menjadi (EvTI → K:T)) dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DA6) ⊕ (TJAK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVI))) A (¬q→¬r) V (¬PA(I→S)) don qV (¬PA(¬r VS)) 1. Mijai (P:F:, q:F, I:F, dan S:F): 1. (P→(avI)) A (¬a→¬r) V (¬PA(F→S)) menghasilkan niiai False 2. Kedua Formula tidak eruwajen b. (PV (qA¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PAQ) V (¬→S)) A (PV (¬PA¬r)) 1. Misai (P:F), (a:F). (I:T). (s:T) 1. (PV (¬PA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true 1. (PA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true 1. (PA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true 1. (PA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai false 2. kedua Formula tidak ekuwajen		
2) P → ¬ENTF (PET, E=F, F=F)=T ?) EVTI → k (E=F, I=T, K=T)=T ?) DN6 Ø ¬) NK (PET, G=T,)=T, K=T)=T ? Ringkan tersebut konsisten saat (A=F)(B=f), (C=T), (P=T), (F=F), (G=T), (H=F), (F=F)(I=T), (J=T), (K=T) C. Informosi boru . Tim pak Iton monong 3-2 . Tim pak Iton menggoni ? pemain . Roni memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (?) berubah (menjadi (EVTI→K=T)) dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DA6)⊕ (¬JAK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVT))) N (¬q→¬r) V (¬pN (F→S)) don qV (¬PN (¬r VS)) . Misai (P=F, q=F, r=F, dan S=F): (P→(qVT)) N (¬a→¬r) V (¬pN (r→S)) menghasikan miai False av (¬pN (¬r VS)) mengyasiskan miai True . Kedua Formula tidak eruwaten b. (Pv (qN¬r)) → (¬pvs) dan (¬(pNq) V (r→S)) N (PV (¬pN¬r)) . Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv (QN¬r)) → (¬pvs) akan bernilai true (¬(pNq) y (r→S)) N (Pv (¬qN¬r)) akan bernilai False . kedua Formula ridak ekwivaten		
-7) EVII→ k (E=F, I=T, K=T)=T -8) DA 6 Ø ¬AK (P=T,6=T,)=T, K=T)=T -8 Ringkan tersebut konsistensaat (A=F)(B=f),(C=T),(P=T),(F=F) .(6=T), (H=F), (F=F),(I=T),()=T),(k=T) C. Informosi boru . Tim pak Iton monong 3-2 . Tim pak Iton menggont 3 pemain . Roni memberi 3 Assist Dampaknyo, pernyataan (7) berubah (menjadi (EvII→K=T))dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qVI))) A (¬q→¬r) V (¬pA (r→S)) don qV (¬pA (¬r VS)) . Misai (p=F,q=F,r=F,danS=F): (P→(aVI)) A (¬a→¬r) V (¬pA (r→S)) menghasikan nilai False av (¬pA(¬r VS)) mengyasiskan nilai True . Kedua Formula tidak eruwaten b. (Pv (qA¬r)) → (¬pVS) dan (¬(pAq)V(r→S))A (PV (¬pA¬r)) . Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv (qA¬r)) → (¬pVS) akan bernilai true (¬(pAq)y (r→S)) A (Pv (¬qA¬r)) akan bernilai Falle . kedua Formula ridak ekuvaten		·6) FV) → ¬A(F=F,A=F,)=T)=T
** PA 6 Ø ¬) AK (P=T'6=T,)=T, K=T)=T Ringkan tersebut konsisten saat (A=F)(B=F).(C=T).(D=T).(E=F) .(G=T), (H=F).(F=F).(I=T).(J=T).(k=T) C. Informosi boru . Tim pak Iton monong 3-1 . Tim pak Iton menoganti 3 pemain . Roni memberi 3 Assist Pampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (Ev ¬I→K=T))dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAK)). konsistensi proposisi tetap G. a. ((p→(qvr))) Λ (¬q→¬r) ν (¬pΛ (r→S)) don qv (¬pΛ (¬r vs)) . Misai (p=F,q=F,r=F,dan S=F): (P→(qvr)) Λ (¬α→¬r) ν (¬pΛ (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬pΛ (¬r vs)) mengyasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak eruwajen b. (Pv (qΛ¬r)) → (¬pvs) dan (¬(pΛq)ν(r→s))Λ (Pν (¬pΛ¬r)) . Misai (P=F), (q=F), (r=T).(s=T) (Pv (qΛ¬r)) → (¬pvs) aran bernilai true (¬(pΛq)γ(r→s))Λ (pγ (¬qΛ¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula ridat elevivalen		·2) D → ¬E17F (P=T, E=F, F=F)=T
# Ringkan tersebut konsisten saat (A=F)(B=F).(C=T).(D=T).(E=F). (G=T), (H=F).(F=F)(I=T).(J=T).(k=T) (C) Informasi baru Tim pak Iton manang 3-2 Tim pak Iton menggany 3 pemain Roni memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (Evil → K=T))dan pernyataan (9) juga berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qvr))) Λ (¬q→¬r) V (¬pΛ (r→S)) dan qv (¬pΛ (¬rvs)) Misai (p=F, q=F, r=F, dan S=F). (P→(avr)) Λ (¬a→¬r) v (¬pΛ (r→S)) menghasilkan nilai False Av (¬pΛ (¬rvs)) merupusilkan nilai true ∴ Kedua Formula tidak etuwajen b. (Pv (qΛ¬r)) → (¬pvs) dan (¬(p∧q)v(r→s))Λ (pv (¬p∧¬r)) Misai (p=F), (q=F). (r=T). (s=T) (Pv (qΛ¬r)) → (¬pvs) akan bernilai true (¬(p∧q) y (r→s)) Λ (pv (¬q∧¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula ridat ekwivajen		·7) E V 7 → k (E = f, 1 = T , K = T) = T
. (6=T), (H=F), (F=F), (I=T), ()=T), (k=T) C. Informasi baru Tim pak Itan menang 3-2 Tim pak Itan menang 1-1 Top pak		· 8) P16 O 7) 1K (P=T'6=T,)=T, K=T)=T
C. Informasi boru Tim pak Iton menang 3-2 Tim pak Iton menang 3-2 Tim pak Iton menang 3-2 Roni memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (EV71→K≡T)) dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (7)Ak)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVr))) A (¬q→¬r) V (¬PA (r→S)) dan qV (¬PA (¬r VS)) Misai (P=E, q=F, r=F, dan S=F): (P→(qVr)) A (¬q→¬r) V (¬PA (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬PA (¬r VS)) menghasilkan nilai True Kedua Formula tidak etulualen b. (PV(qA¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PAQ)V(r→S))A (PV(¬PA¬r)) Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(qA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(PAQ)V(r→S))A(PV(¬QA¬r)) akan bernilai Falle kedua Formula tidak ekulvalen		
Tim pak Iton monong 3-2 Tim pak Iton menyopant 3 pemain Roni memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (EVII→K≡T)) dan pernyataan (9) jugo berubah (menjadi (ONG)⊕ (¬JNK)). konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVr))) N (¬q→¬r) V (¬PN (r→S)) dan qV (¬PN (¬rVS)) Misai (P=E,q=F,r=F,dan S=F): (P→(qVr)) N (¬q→¬r) V (¬PN (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬PN (¬r∀S)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak eruwajen b. (PV(qN¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PNQ)V(r→S))N (PV(¬PN¬r)) · Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(qN¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(PNQ) Y (r→S)) N (PV(¬QN¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula tidak ekwivajen		,(6=T),(H=F),(F=F),(I=T),()=T),(K=T)
Tim pak (ton monong 3-2 Tim pak (ton menggant) 3 penain Roni memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (£v11→K=T)) dan pernyataan (8) jugo berubah (menjadi (0∧6)⊕ (¬¬¬∧1)). Konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qvr))) ∧ (¬q→¬r) v (¬p ∧ (r→5)) don qv (¬p¬∧ (¬r vs)) Misai (p=£,q£f, f£f, dan S£f): (P¬(avr)) ∧ (¬a→¬r) v (¬p ∧ (r→5)) menghasikan nilai False av (¬p ∧ (¬r vs)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak etulualen b. (Pu (q ∧ ¬r)) → (¬p vs) dan (¬(p ∧q) v (r→s)) ∧ (p v (¬p ∧ ¬r)) · Misai (p=f), (q£f), (r£T), (s£T) (P v (q ∧ ¬r)) → (¬p vs) akan bernilai true (¬(p ∧q) v (r→s)) ∧ (p v (¬q ∧ ¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula maat ekuivalen		
Tim fak Iton Menopoanti 3 pemain Roni Memberi 3 Assist Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (EVII→K =T)) dan pernyataan (9) juga berubah (menjadi (DAG)⊕ (JAK)). Konsistensi proposisi tetap 5. a. ((P→(qVr))) Λ (¬q→¬r) V (¬PΛ (r→S)) dan qV (¬PΛ (¬r VS)) Misai (P=E, q=F, r=F, dan S=F): (P→(avr)) Λ (¬a→¬r) V (¬PΛ (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬PΛ(¬r VS)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak etuwajen b. (PV(qΛ¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PΛq)V(r→S))Λ (PV(¬PΛ¬r)) · Misai (P=F), (q=F), (r=T), (S=T) (PV(qΛ¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(PΛq) V (r→S)) Λ (PV(¬qΛ¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula tidak ekuwajen		C. Informasi boru
Pampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (EVII→K =T))dan pernyataan (8) jugo berubah (menjadi (OAG)⊕ (¬JAK)). Konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qVr))) A (¬q→¬r) V (¬pA (r→S)) dan qV (¬pA (¬rVS)) • Misai (p=E,q=F, f=F, dan S=F): (p→(avr)) A (¬a→¬r) V (¬pA (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬pA (¬rVS)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak eruwajen b. (PV(qA¬r)) → (¬pVS) dan (¬(pAq)V(r→S))A (PV(¬pA¬r)) • Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(A¬r)) → (¬pVS) akan bernilai true (¬(pAq)y(r→S)) A (PV(¬qA¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula tidak elkuivalen		· Tim pak Iton monary 3-2
Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (£ y 11 → K = T)) dan pernyataan. (9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAk)). Konsistensi proposisi tetaP 5. a. ((P→ (qvr))) A (¬q→ ¬r) V (¬PA (r→s)) dan qv (¬PA (¬rvs)) • Misai (P=E, q = F, f = F, dan S = F): (P→ (qvr)) A (¬q→¬r) V (¬PA (r→s)) menghasilkan niiai Faise av (¬PA (¬rvs)) menghasilkan niiai True ∴ Kedua Formula tidak etuivalen b. (Pv (q A¬r)) → (¬Pvs) dan (¬(PAQ) V (r→s)) A (PV (¬PA¬r)) • Misai (P=F), (q = F), (r = T), (s = T) (Pv (q A¬r)) → (¬Pvs) akan bernilai true (¬(PAQ) y (r→s)) A (Pv (¬q A¬r)) akan bernilai Falle ∴ kedua Formula tidak elkuivalen		- Tim pak Iton menggonti 3 pemain
(9) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAk)). Konsistensi proposisi tetap 5. a. ((p→(qvr))) A (¬q→¬r) V (¬pA(r→s)) don qv (¬pA(¬rvs)) • Misai (p=F,q=F,r=F,danS=F): (P→(avr)) A (¬a→¬r) V (¬pA(r→s)) menghasilkan nilai False av (¬pA(¬rvs)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak ekulualen b. (Pv(qA¬r)) → (¬pvs) dan (¬(pAq) V (r→s)) A (pv(¬pA¬r)) • Misai (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv(qA¬r)) → (¬pvs) akan bernilai true (¬(pAq) v (r→s)) A (pv(¬qA¬r)) akan bernilai Falle ∴ kedua Formula tidak ekulualen		
5. 9. ((P→(qVr))) 1 (¬q→¬r) V (¬P1 (r→S)) don qV (¬P1 (¬rVS)) • Misai (p=F,q=F,r=F,dan S=F): (P→(qVr)) 1 (¬q→¬r) V (¬P1 (r→S)) menghasilkan nilai False av (¬P1 (¬rVS)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula Hdak etulualen b. (PV(q1¬r)) → (¬PVS) dan (¬(P1q)V(r→S))1 (PV(¬P1¬r)) • Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(q1¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(P1q) V (r→S)) 1 (PV(¬q1¬r)) akan bernilai Falle ∴ kedua Formula Hdak ekulvalen		Dampaknya, pernyataan (7) berubah (menjadi (EV71→K=T))dan pernyataan
Misal (P=F, q=F, f=F, dan S=F): (P→(avr)) / (¬a→¬r) v (¬p / (r↔s)) menghasilkan nilai False av (¬p / (¬r ys)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak etulualen b. (Pv (q / ¬r)) → (¬p vs) dan (¬(p / q) v (r → s)) / (p v (¬p / ¬r)) · Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv (q / ¬r)) → (¬p vs) akan bernilai true (¬(p / q) v (r → s)) / (p v (¬q / ¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula tidak ekulvalen	_	(8) jugo berubah (menjadi (DAG)⊕ (¬JAK)). Konsistensi proposisi tetaP
Mosal (P=E,q=F, f=F, dan S=F): (P→(avr)) Λ (¬a→¬r) ν (¬pΛ(r↔S)) menghasilkan nilai False av (¬pΛ(¬r VS)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak etulualen b. (Pv(qД¬r)) → (¬pvs) dan (¬(pлq) v (r→s)) Λ (pv(¬pл¬r)) · Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (Pv(¬n¬r)) → (¬pvs) akan bernilai true (¬(pлq) v (r→s)) Λ (pv(¬qл¬r)) akan bernilai False ∴ kedua Formula tidak ejkuivalen		
(P→(avr)) Λ (¬a→¬r) ν (¬PΛ(r→s)) menghasikan nilai False av (¬PΛ(¬r ∀s)) menghasilkan nilai True ∴ Kedua Formula tidak etulualeh b. (Pu(q Λ¬r)) → (¬P vs) dan (¬(P Λq) ν (r→s))Λ (P ν (¬PΛ¬r)) · Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (P ν (q Λ¬r)) → (¬P vs) akan bernilai true (¬(PΛq) ν (r→s))Λ (P ν (¬q Λ¬r)) akan bemilai Falle ∴ kedua Formula tidak elkulvalen		5. a. ((p→ (qur))) 1 (¬q→ ¬r) V (¬p1 (r→s)) don qu (¬p1 (¬rvs))
AV (¬PЛ(¬¬¬ VS)) meraposillan nilai True :. Kedua Formula tidak etuivalen b. (Pu (q Л ¬¬¬)) → (¬P vs) dan (¬(P л q) v (¬→ s)) Л (P v (¬РЛ¬¬¬¬)) · Misal (P=F), (q=F), (Г=Т), (S=T) (P v (q Л ¬¬¬¬)) → (¬P vs) akan bernilai true (¬(P л q) v (¬¬ s)) Л (P v (¬¬ д л ¬¬¬)) akan bernilai Falle :. kedua Formula maak elkuivalen		
 Kedua Formula tidak ekuwajeh (PV(qA¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PAQ)V(r→S))A (PV(¬PA¬r)) Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(qA¬r)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(PAQ)V(r→S))A (PV(¬QA¬r)) akan bernilai FaUe kedua Formula tidak ekuwajen 		
b. (PV(qA¬r)) → (¬PVS) dan (¬(PAQ)V(r→s))A (PV(¬PA¬r)) · Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(qA¬r)) → (¬PVS) aron bernilai true (¬(PAQ)V(r→s))A (PV(¬QA¬r)) aron bernilai Falle ∴ keduci Formula rdar excivalen		
· Misal (P=F), (q=F), (r=T), (s=T) (PV(917)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(P19) V(r→S)) 1 (PV(¬9117)) akan bernilai Falle ∴ kedua Formula +dak elkuivalen		:. Kedua Formula tidak ekuwaleh
· Misal (P=F), (Q=F), (r=T), (s=T) (PV(9171)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(P19)V(r→S)) 1 (PV(¬9171)) akan bernilai Falle ∴ keduci Formula toak ekuivalen	_	
(PY(9171)) → (¬PVS) akan bernilai true (¬(P19)y(r→S))/(PY(¬91+1)) akan bemilai Falle : kedua Formula #dak ekuivalen		
(¬(paq)y(r→s)) / (pv(¬q n=r)) akan bemilai falle : kedua Formula #dak ekuivalen		
: kedua Formula tidak ekuivalen		
36 lines 6 mm	_	: kedua formula trade elkulvaten
36 lines 6 mm		·
36 lines 6 mm	_	
36 lines 6 mm		
36 lines 6 mm	_	
	_	

Date / /	OM OT OW OT OF OS OS
6. a. (av(¬b→c)) ∧(¬c→¬a) ∧¬ (¬b→ c))
= (av(bvc)) 1 (cv 7a) 17 (bvc)	~ 123 I
= (av(bvc)) 1 (cva) 1 (-b1-c)	
7b: 7 b: F	
7C = T C = F	*
(auf) 1 (f v1a) T dan F	200
- Maka preposisinya bersitat kontradiksi, kar bernilai talse	ena salah satu preposisinya
b. (¬a ↔ c) 1 (b→ a) 1 (c→ ¬a) 1 (b↔ ¬c)	Section to the section
= (¬a→c)1 (c→¬a)1 (b→a)1(c→¬a)1	
C:T	and the control of
a: F → Preposisinya bersitat kontrodiksi, k	sarena salah Satu preposisinya Falre
¬C: F	
$C.((avb)\Lambda(cvd)) \rightarrow ((avc)v(b\Lambda d))$	
$\equiv \neg ((avb) \land ((vd)) \lor ((avc) \lor (b\land d))$	
= (-1(avb) V-1(cvd))V (Avc) V (b1d))	
= ((-a1-b) v (-(1-d)) v ((avc) v (b1d))	
-> Preposisinya bersitat tautologi, karena sel	juruhnya akan bernilai true
7. P(x): "X Suka menonton anime"	
Q(x): "x menggunakan kacamata"	
domain × adalah Seluruh Mahasiswa Fasili	kom.
$a. \forall x (P(x) \lor \emptyset(x))$	
Ly" Semva mahasis wa Fasilkom Suka menantan a	inime atou menggwokan kacamata
b. 7x (-1p(x) 1 - Q(x))	•
b "Ada mahasiswa Fasilkom yang tidak Suka i	menagton anime dan menggurakan kacama
c. ¬ \x (Q(x))	33
Li tidak semua mahasiswa Fosilkom menggu	naton kacamata.
(x)9 - A (x)9-)	
L> " tidak ada mahasiswa Fasikom yang tidak i kacamata"	menonton anime dan tidak menggunak
$e. \forall x (P(x) \rightarrow \neg Q(x))$	
L> "Semva mahasiswa Fasilkom yang suka menun	ton anime tidak menggusakan kacamata
	36 lines, 6 mm

ate / /	OM OT OW OT OF OS OS
. a. ~ Vx Vy ((x>0) 1 (y>0) -> (x-y>0))	in South
L' tidax semua hongan positif x > 0 dans	120 maxa x-y>0
=> x = 2 dan 9=2 = Folse	
=> x = 4 da y = 3 = True /	
b. Vx((x>0) - 30 36 (0 x b) 2 x V .d	AVE ((c + OAC + B) -> (2 + X))
h " semva buangan positif adalah bilorgan ku	
=> contoh bilongon kvadret 1,4,9,16	
- contoh buson bilangan Eugerat 2.3	3.7,11 = Falle V
c. Jx ((x> 0) / Va Vb Vc (x + a2 + b2 + c2))	
h "Ada bilangan bulat positit dan tidak n	memenuhi a2+ b2+C2
=> contoh = 7 True v	
	C (1923
7.7 ∀x y ((x>0)1(y>0) -> (x-y>0))	
= diketahui bahwa x dan y adulan bilangan	positi f
: Pertanyaan hanga true jika x>y; jika x=y	
* Karena + by ((x>0) 1 (y>0) -> (x-y>0)) Sala. -> (x-y>0) benor	4, maka 7. 4x Vy ((x>0)1 (y>0)
o. ∀x((x>0) → ∃a∃b(a≠b 1 a² = x 1 b² : x 1	K ((C≠a1C≠b) → C² ≠x)
: artinga: untur setiop bilangan bulat positof x,	oda duci bilangan bulat a dan b
yong hasil kuadratnya samo dengon x (dan tidat	
hasi kvadratnya sama)	not differentially by a kaladina
= bilangan bulat hanya bisa bernilai soma (sete (misal : -2 dan 2; -1 dan 1)	MAN (11 KVA GIGTEAN) JIEG PERMITED
= Juga bilangon bulat tertentu tidak meme a ² ·3 atan b ² = 3	enuhi akar kuadrat ini, Seperti
: karena tidak berlaku untuk semua bilangan bul	lat positif x. pernyataan ini salah
1.]x ((x>0 N Va V b Vc (x = a2 + b2 + C2))	
= pernyataan in benar karena ada x (cth: x	=7) tidak memenuhi
	36 lines, 6 mm
	oo mes, o min

Pate / /	OM OT OW OT OF OS OS
O. diket .	
M (xiy) : x mengikuti turnomen	u
K (xiy) = x memenangkan turn	omen y
x dan y adolah atlet dan tur	
a. Tidok semua other mengitut sem	
-> 14x by (m (x,y)) = 3x3y -1	m(x,y)
	ya dva turnamen dalam tahun 2013
→ Vx Jy Jz (y + Zn M(x,y)	
	emenongtan cemua tournamen yang la ikutidi za
-> Jx (∀y(M(x,y) -> K (x,y))) 1	Yz (x≠z→ 7 by M(z,y) → K(z,y))
,	kuti lebih dari Satu turnamen dalam 2013
	1 M(x,2))11 Vx2 (x1 + x2 -> 7 (3432 (4x2
1 M (x2,y) 1 M(x2,2))	
,	
•	
	36 lines, 6 mm