

UNIVERSITI SAINS MALAYSIA

Peperiksaan Semester Pertama
Sidang 1989/90

Oktober/November 1989

CST201 - Struktur Diskret

Masa : [3 jam]

Sila pastikan bahawa kertas peperiksaan ini mengandungi 6 muka surat yang bercetak sebelum anda memulakan peperiksaan ini.

Jawab SEMUA soalan.

Semua jawapan mestilah ditulis di dalam Bahasa Malaysia.

1. (a) Gunakan hukum-hukum H1-H12 untuk mendapatkan bentuk kanonik hasil tambah hasil darab (HTHD) rumus berikut:

$$(Q \vee R) \rightarrow P$$

(15 markah)

- (b) Diberi rumus bentuk akhiran

$$RPQ \vee QP \top \wedge + \wedge$$

Gunakan gambarajah pohon untuk menentukan semua keadaan yang menyebabkan rumus ini benar. Kemudian berikan bentuk kanonik hasil darab hasil tambahnya (HDHT).

(20 markah)

- (c) Berdasarkan jawapan anda bagi (a) dan (b) di atas, tentukan sama ada hujah berikut merupakan suatu hujah sah (terangkang):

$$\neg R \rightarrow P \vdash (((P \vee Q) \rightarrow (\neg P \wedge Q)) \wedge R) \vee ((Q \vee R) \rightarrow P)$$

(20 markah)

...2/-

- (d) Menganggapkan hujah dalam (c) sebagai suatu hujah sah, simpulkan sama ada hujah berikut merupakan hujah sah atau tidak (terangkan):

Hakikat bahawa, jika Ali malas atau suka tidur maka dia suka tidur dan tidak malas, tetapi dia akan lulus peperiksaan, adalah tidak benar; tidak benar juga bahawa dia malas sekiranya sama ada dia suka tidur atau akan lulus peperiksaan. Oleh demikian, Ali tidak malas tetapi tidak akan lulus peperiksaan.

(25 markah)

- (e) Jadual kebenaran berikut menakrifkan dua pengait biner, iaitu \varnothing dan $*$.

P	Q	$P \varnothing Q$	$P * Q$
0	0	1	0
0	1	0	0
1	0	1	1
1	1	1	0

Dengan hanya menggunakan maklumat bahawa set pengait $\{\varnothing, *\}$ adalah lengkap secara fungsian, buktikan bahawa set pengait $\{\varnothing, *\}$ juga merupakan set pengait yang lengkap secara fungsian.

(20 markah)

2. (a) Gunakan kaedah bukti secara automatik untuk menentukan sama ada hujah berikut merupakan suatu hujah sah atau tidak:

Jika saya sentiasa gosok gigi, maka gigi saya tak rongak; sama ada gigi saya rongak atau gusi saya berkulat. Oleh demikian, saya sentiasa gosok gigi tetapi gusi saya berkulat.

(25 markah)

...3/-

- (b) Dengan menambah petua-petua pentaabiran berikut kepada senarai petua pentaabiran yang disediakan,

$$-||-k: \frac{(y = x), (x \geq 0)}{y = |x|}$$

$$+||-k: \frac{(y = -x), (x < 0)}{y = |x|}$$

dirikan suatu bukti formal untuk membuktikan pernyataan berikut:

$$((y = x) \wedge (x \geq 0)) \vee ((y = -x) \wedge (x < 0)) \vdash y = |x|$$

(25 markah)

- (c) Dirikan bukti formal untuk membuktikan kesetaraan berikut:

$$\neg P \vee Q \Leftrightarrow P \rightarrow Q$$

[Petunjuk]: (i) gunakan V-H untuk membuktikan \Rightarrow
(ii) gunakan percanggahan untuk membuktikan \Leftarrow .

(50 markah)

3. (a) Katakan $X = \{1, 3, a\}$ ialah alam semesta dan diberikan predikat-predikat berikut:

$$\begin{aligned} N(x) &: x \text{ suatu nombor} \\ A(x) &: x \text{ suatu huruf} \\ B(x) &: x \text{ nombor genap} \\ C(x) &: x \text{ nombor ganjil} \\ D(x, y) &: x \text{ terbahagikan oleh } y \end{aligned}$$

...4/-

- (i) Kembangkan tegasan-tegasan berikut ke dalam bentuk konjungsi/disjungsi untuk menentukan kebenaran atau kepalsuannya.

$$\begin{aligned} & \neg(\forall x)(N(x) \wedge C(x)) \\ & \neg(\forall x)(N(x) \rightarrow C(x)) \end{aligned}$$

Kemudian tuliskan tegasan-tegasan ini dalam ayat Bahasa Malaysia yang mudah.

(20 markah)

- (ii) Tuliskan ayat-ayat berikut dalam bentuk bersimbol dengan menggunakan predikat-predikat di atas:

- Ada terdapat yang bukan nombor genap dan bukan juga nombor ganjil.
- Semua nombor genap terbahagikan oleh suatu huruf.

Kemudian nyatakan sama ada ayat-ayat ini benar atau palsu. Jika palsu, berikan contoh yang menyebabkan palsu; dan jika benar, terangkan dengan contoh-contohnya.

(20 markah)

- (b) Dirikan bukti formal untuk membuktikan hujah berikut:

$$(\forall x)(\forall y)(S(x) \rightarrow \neg P(y)), (\forall z)(P(z) \Leftrightarrow Q(z)),$$

$$(\exists x)(\exists y)(\neg Q(x) \vee S(y)) \vdash (\exists z) \neg P(z)$$

(30 markah)

- (c) Dengan mengambil \mathbb{Z} sebagai alam semesta dan menganggapkan bahawa hujah di dalam (b) merupakan hujah sah, simpulkan (dengan memberi penerangan) bahawa hujah berikut juga merupakan hujah sah:

Untuk setiap dua integer x dan y , jika x melebihi 5 maka y melebihi 10; terdapat integer-integer p dan q yang memenuhi sama ada q melebihi 5 atau p tak kurang dari 3; tetapi semua integer tidak melebihi 10 jika dan hanya jika ia kurang dari 3. Oleh demikian, sama ada semua integer adalah di antara 7 dan 18 ataupun tidak benar bahawa semua integer tidak melebihi 10.

(30 markah)

...5/-

4. (a) (i) Buktikan ketetapan separa gelung berikut:

```
{(rnk = n2m) ∧ (k ≥ 0)}
while k > 0 do
begin    r := r * n;
          k := k - 1
end
```

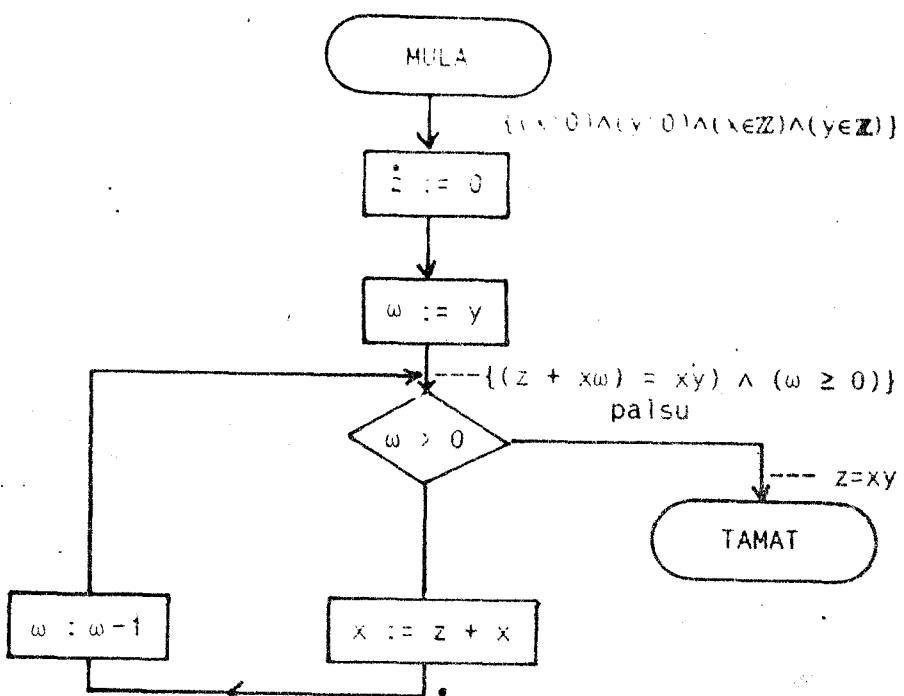
$$\{r = n^{2m}\}$$

(30 markah)

(ii) Dengan menggunakan gelung ini, tuliskan suatu program yang dapat mengiraikan nilai n^{2m} apabila diinputkan nilai-nilai integer n dan m , dengan $n > 0$ dan $m > 0$ (jangan lupakan tegasan-tegasan penting dalam program ini).

(15 markah)

(b) (i) Bagi carta aliran berikut, tuliskan suatu program yang melaksanakannya mengikut pernyataan-pernyataan dan aliran yang ditunjukkan (jangan lupakan tegasan-tegasan penting dalam program ini; bukti tidak diperlukan):



(15 markah)

... 6/-

- (ii) Buktikan bahawa program berikut tepat seluruh dan melaksanakan tugas yang sama dengan carta aliran di atas.

```
begin      z := 0 ;   w := x  
repeat     z := z + y ;   w := w - 1  
          until w = 0  
end
```

(40 markah)

- 0000000 -

- 1 -

Jadual 1: Implikasi

I ₁	$P \wedge Q \Leftrightarrow P$	}	(penyederhanaan)
I ₂	$P \wedge Q \Leftrightarrow Q$		
I ₃	$P \Leftarrow P \vee Q$	}	(penambahan)
I ₄	$Q \Leftarrow P \vee Q$		
I ₅	$\neg P \Rightarrow P \rightarrow Q$		
I ₆	$Q \rightarrow P \rightarrow Q$		
I ₇	$\neg(P \rightarrow Q) \Leftrightarrow P$		
I ₈	$\neg(P \rightarrow Q) \Leftrightarrow \neg Q$		
I ₉	$P, Q \Leftrightarrow P \wedge Q$		
I ₁₀	$\neg P, P \vee Q \Rightarrow Q$		(silogisma disjunksi)
I ₁₁	$P, P \rightarrow Q \Rightarrow Q$		(modus ponens)
I ₁₂	$\neg Q, P \rightarrow Q \Rightarrow \neg P$		(modus tollens)
I ₁₃	$P \rightarrow Q, Q \rightarrow R \Rightarrow P \rightarrow R$		(silogisma hipotesisan)
I ₁₄	$P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow R \Rightarrow R$		(dilema)
I ₁₅	$(\forall x)A(x) \vee (\exists x)B(x) \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \vee B(x))$		
I ₁₆	$(\exists x)(A(x) \wedge B(x)) \Leftrightarrow (\exists x)A(x) \wedge (\exists x)B(x)$		

- 2 -

Jadual 2: Kesetaraan		
S_1	$\neg\neg P \Leftrightarrow P$	(penafian ganda dua)
S_2	$P \wedge Q \Leftrightarrow Q \wedge P$	} (Hukum kalis tukar tertib)
S_3	$P \vee Q \Leftrightarrow Q \vee P$	
S_4	$(P \wedge Q) \wedge R \Leftrightarrow P \wedge (Q \wedge R)$	} (Hukum kalis sekutuan)
S_5	$(P \vee Q) \vee R \Leftrightarrow P \vee (Q \vee R)$	
S_6	$P \wedge (Q \vee R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$	} (Hukum kalis taburan)
S_7	$P \vee (Q \wedge R) \Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$	
S_8	$\neg(P \wedge Q) \Leftrightarrow \neg P \vee \neg Q$	} (Hukum De Morgan)
S_9	$\neg(P \vee Q) \Leftrightarrow \neg P \wedge \neg Q$	
S_{10}	$P \vee P \Leftrightarrow P$	
S_{11}	$P \wedge P \Leftrightarrow P$	
S_{12}	$R \vee (P \wedge \neg P) \Leftrightarrow R$	
S_{13}	$R \wedge (P \vee \neg P) \Leftrightarrow R$	
S_{14}	$R \vee (P \vee \neg P) \Leftrightarrow 1$	
S_{15}	$R \wedge (P \wedge \neg P) \Leftrightarrow 0$	
S_{16}	$P \rightarrow Q \Leftrightarrow \neg P \vee Q$	
S_{17}	$\neg(P \rightarrow Q) \Leftrightarrow P \wedge \neg Q$	
S_{18}	$P \rightarrow Q \Leftrightarrow \neg Q \rightarrow \neg P$	
S_{19}	$P \rightarrow (Q \rightarrow R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \rightarrow R$	
S_{20}	$\neg(P \rightarrow Q) \Leftrightarrow P \wedge \neg Q$	

- 3 -

Jadual 2: Kesetaraan (sambungan)

S_{21}	$P \nleftrightarrow Q \Leftrightarrow (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$
S_{22}	$(P \nleftrightarrow Q) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge \neg Q)$
S_{23}	$(\exists x)(A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow (\exists x)A(x) \vee (\exists x)B(x)$
S_{24}	$(x)(A(x) \wedge B(x)) \Leftrightarrow (x)A(x) \wedge (x)B(x)$
S_{25}	$\neg(\exists x)A(x) \Leftrightarrow (x)\neg A(x)$
S_{26}	$\neg(x)A(x) \Leftrightarrow (\exists x)\neg A(x)$
S_{27}	$(x)(A \vee B(x)) \Leftrightarrow A \vee (x)B(x)$
S_{28}	$(\exists x)(A \wedge B(x)) \Leftrightarrow A \wedge (\exists x)B(x)$
S_{29}	$(x)A(x) \rightarrow B \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \rightarrow B)$
S_{30}	$(\exists x)A(x) \rightarrow B \Leftrightarrow (x)(A(x) \rightarrow B)$
S_{31}	$A \rightarrow (x)B(x) \Leftrightarrow (x)(A \rightarrow B(x))$
S_{32}	$A \rightarrow (\exists x)B(x) \Leftrightarrow (\exists x)(A \rightarrow B(x))$
S_{33}	$(\exists x)(A(x) \rightarrow B(x)) \Leftrightarrow (x)A(x) \rightarrow (\exists x)B(x)$
S_{34}	$(\exists x)A(x) \rightarrow (x)B(x) \Leftrightarrow (x)(A(x) \rightarrow B(x))$

- 4 -

PETUA UNTUK MEMBUKTIKAN TEOREM SECARA AUTOMATIK

Petua Anteseden:

Petua $\neg \Rightarrow$: Jika $\alpha, \beta \Vdash x, \gamma$, maka $\alpha, \neg x, \beta \Vdash \gamma$.

Petua $\wedge \Rightarrow$: Jika $x, y, \alpha, \beta \Vdash \gamma$, maka $\alpha, x \wedge y, \beta \Vdash \gamma$.

Petua $\vee \Rightarrow$: Jika $x, \alpha, \beta \Vdash \gamma$ dan juga $y, \alpha, \beta \Vdash \gamma$, maka $\alpha, x \vee y, \beta \Vdash \gamma$.

Petua $\rightarrow \Rightarrow$: Jika $y, \alpha, \beta \Vdash \gamma$ dan juga $\alpha, \beta \Vdash x, \gamma$, maka $\alpha, x \rightarrow y, \beta \Vdash \gamma$.

Petua $\neq \Rightarrow$: Jika $x, y, \alpha, \beta \Vdash \gamma$ dan $\alpha, \beta \Vdash x, y, \gamma$, maka $\alpha, x \neq y, \beta \Vdash \gamma$.

Petua Akibat:

Petua $\Rightarrow \neg$: Jika $x, \alpha \Vdash \beta, \gamma$, maka $\alpha \Vdash \beta, \neg x, \gamma$.

Petua $\Rightarrow \wedge$: Jika $\alpha \Vdash x, \beta, \gamma$ dan juga $\alpha \Vdash y, \beta, \gamma$, maka $\alpha \Vdash \beta, x \wedge y, \gamma$.

Petua $\Rightarrow \vee$: Jika $\alpha \Vdash x, y, \beta, \gamma$, maka $\alpha \Vdash \beta, x \vee y, \gamma$.

Petua $\Rightarrow \rightarrow$: Jika $x, \alpha \Vdash y, \beta, \gamma$, maka $\alpha \Vdash \beta, x \rightarrow y, \gamma$.

Petua $\Rightarrow \neq$: Jika $x, \alpha \Vdash y, \beta, \gamma$ dan juga $y, \alpha \Vdash x, \beta, \gamma$,
maka $\alpha \Vdash \beta, x \neq y, \gamma$

PETUA PENTAAHIRAN DI DALAM SISTEM BUKTI FORMAL	
1(a)	$\wedge - K : \frac{A_1, \dots, A_n}{A_1 \wedge \dots \wedge A_n}$
1(b)	$\wedge - H : \frac{A_1 \wedge \dots \wedge A_n}{A_i}$
2(a)	$\vee - K : \frac{A_i}{A_1 \vee \dots \vee A_n}$
2(b)	$\vee - H : \frac{A_1 \vee \dots \vee A_n, A_1 \rightarrow A, \dots, A_n \rightarrow A}{A}$
3(a)	$\neg - K : \frac{\text{Dari } A \text{ taabirkan } A_1 \wedge \neg A_1}{\neg A}$
3(b)	$\neg - H : \frac{\text{Dari } \neg A \text{ taabirkan } A_1 \wedge \neg A_1}{A}$
4(a)	$\rightarrow - K : \frac{\text{Dari } A_1, \dots, A_n \text{ taabirkan } A}{(A_1 \wedge \dots \wedge A_n) \rightarrow A}$
4(b)	$\rightarrow - H : \frac{A_1 \rightarrow A_2, A_1}{A_2}$
5(a)	$\dagger - K : \frac{A_1 \rightarrow A_2, A_2 \rightarrow A_1}{A_1 \dagger A_2}$
5(b)	$\dagger - H : \left\{ \begin{array}{l} \frac{A_1 \dagger A_2}{A_1 \rightarrow A_2} \\ \frac{A_1 \dagger A_2}{A_2 \rightarrow A_1} \end{array} \right.$
6(a)	$(\text{IF-THEN-ELSE})-K : \frac{A \rightarrow B, \neg A \rightarrow C}{(\text{IF } A \text{ THEN } B \text{ ELSE } C)}$
6(b)	$(\text{IF-THEN-ELSE})-H : \left\{ \begin{array}{l} \frac{(\text{IF } A \text{ THEN } B \text{ ELSE } C)}{A \rightarrow B} \\ \frac{(\text{IF } A \text{ THEN } B \text{ ELSE } C)}{\neg A \rightarrow C} \end{array} \right.$
7.	Petua Ketransitifan : $\frac{A_1 \rightarrow A_2, A_2 \rightarrow A_3}{A_1 \rightarrow A_3}$
8.	Petua Penggantian : $\frac{A_1 \dagger A_2, A(A_1)}{A(A_2)}$

AKSIOM BAGI BUKTI KETEPATAN PROGRAM	
1.	Aksiom nol: $A \{ \} A$
2.	Aksiom umpanan melalui Penggantian ke depan: $\wedge(x_1, x_2, \dots, x_n) \{x_i : = U(x_1, x_2, \dots, x_n)\}$ $(\exists y)(A(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, y, x_{i+1}, \dots, x_n) \wedge$ $x_i = U(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, y, x_{i+1}, \dots, x_n))$
3.	Aksiom umpanan melalui Penggantian ke belakang: $A(x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, U(x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_n), x_{i+1}, \dots, x_n)$ $\{x_i : = U(x_1, x_2, \dots, x_n)\} A(x_1, x_2, \dots, x_n)$

PETUA PENTAAHIRAN BAGI BUKTI KETEPATAN PROGRAM	
1.	$\frac{A_1 \{P_1\} A_2, A_2 \{P_2\} A_3}{A_1 \{P_1; P_2\} A_3}$ (Petua Pengubahan)
2(a)	$\frac{A_1 \rightarrow A_2, A_2 \{P\} A_3}{A_1 \{\overline{P}\} A_3}$
2(b)	$\frac{A_1 \{P\} A_2, A_2 \rightarrow A_3}{A_1 \{\overline{P}\} A_3}$
3.	$\frac{(A_1 \wedge syarat) \{P_1\} A_2, (A_1 \wedge \neg syarat) \{P_2\} A_2}{A_1 \{IF syarat THEN P_1 ELSE P_2\} A_2}$ (Petua IF-THEN-ELSE)
4.	$\frac{(A_1 \wedge syarat) \{P\} A_2, (A_1 \wedge \neg syarat) \rightarrow A_2}{A_1 \{IF syarat THEN P\} A_2}$ (Petua IF-THEN)
5.	$\frac{(A \wedge syarat) \{P\} A}{A \{WHILE syarat DO P\}(A \wedge \neg syarat)}$ (Petua WHILE-DO)
6.	$\frac{A_1 \{P\} A_2, (A_2 \wedge \neg syarat) \rightarrow A_1}{A_1 \{REPEAT P UNTIL syarat\}(A_2 \wedge syarat)}$ (Petua REPEAT-UNTIL)

KESEPADANAN ISOMORFISMA (KESEPADANAN SATU DENGAN SATU)		
Aljabar Set	Aljabar Boolean	Aljabar Permutasi
$A \cup A = A$	$a + a = a$	Hukum identitas $P \vee P \leftrightarrow P$
$A \cap A = A$	$a \cdot a = a$	$P \wedge P \leftrightarrow P$
$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$	$(a + b) + c = a + (b + c)$	Hukum Komutatif (rekursif) $(P \vee Q) \vee R \leftrightarrow P \vee (Q \vee R)$
	$(a + b) + c = a + (b + c)$	$(P \wedge Q) \wedge R \leftrightarrow P \wedge (Q \wedge R)$
$A \cup \emptyset = A$ $A \cap S = A$ (S , set semesta)	$a + b + b = a$ $a + b + b = a$	Hukum kalis tukar tempat $P \vee Q \leftrightarrow Q \vee P$
		$P \wedge Q \leftrightarrow Q \wedge P$
$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$	$a + (b + c) = (a + b) + (a + c)$ $a + (b + c) = (a + b) + (a + c)$	Hukum kalis gabungan $P \vee (Q \wedge R) \leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$
		$P \wedge (Q \vee R) \leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$
$A \cup \emptyset = A$ $A \cap \emptyset = \emptyset$	$a + 0 = a$ $a + 0 = 0$	$P \vee 0 \leftrightarrow P$
		$P \wedge 1 \leftrightarrow P$
$A \cup S = S$ $A \cap \emptyset = \emptyset$	$a + 1 = 1$ $a + 0 = 0$	$P \vee 1 \leftrightarrow 1$
		$P \wedge 0 \leftrightarrow 0$
$A \cup \bar{A} = S$ $A \cap \bar{A} = \emptyset$	$a + \bar{a} = 1$ $a + \bar{a} = 0$	$P \vee \bar{P} \leftrightarrow 1$
		$P \wedge \bar{P} \leftrightarrow 0$
$A \cup (A \cap B) = A$ $A \cap (A \cup B) = A$	$a + (a \cdot b) = a$ $a \cdot (a + b) = a$	Hukum penyelepasan $P \vee (P \wedge Q) \leftrightarrow P$
		$P \wedge (P \vee Q) \leftrightarrow P$
$\bar{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$ $\bar{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$ $\bar{0} = 1$ $\bar{1} = 0$ $\bar{\bar{A}} = A$	$(a + b) = \bar{a} \cdot \bar{b}$ $(a \cdot b) = \bar{a} + \bar{b}$ $\bar{0} = 1$ $\bar{1} = 0$ $\bar{\bar{a}} = a$	Hukum De Morgan $\bar{(P \vee Q)} \leftrightarrow \bar{P} \wedge \bar{Q}$ $\bar{(P \wedge Q)} \leftrightarrow \bar{P} \vee \bar{Q}$
		$\bar{0} = 1$
		$\bar{1} = 0$
		$\bar{\bar{P}} \leftrightarrow P$