

إصلاح الاختبار النهائي للفصل الثاني 18/4/23
(10) رياضيات

السؤال الأول (6 درجات)

$$P \rightarrow (q \wedge r) \equiv \neg P \vee (q \wedge r) \quad (1)$$

(3)

$$\equiv (\neg P \vee q) \wedge (\neg P \vee r)$$

$$\equiv (P \rightarrow q) \wedge (P \rightarrow r)$$

(ج) (أ) نضع الافتراضات التالية: "n لا يقبل القسمة على m"

A: "n لا يقبل القسمة على m"

B: "m لا يقبل القسمة على n"

C: "m = n + l" فان P: A → (B ∨ C)

المناقض العكسي للفتراض P هو:

$$P \equiv \neg (B \vee C) \rightarrow \neg A$$

(1)

$$= (\neg B \wedge \neg C) \rightarrow \neg A$$

بفرض

لأنه إذا لم يقبل القسمة على m و m = n + l فان n يقبل القسمة على m

(ب) نفترض أن n يقبل القسمة على m و m = n + l وانتهى أن n يقبل القسمة على m

(1)

ل يقبل القسمة على m يعني $m | l$ (n يقسم l)

لأن يوجد عدد صحيح k بحيث $l = km$

وبما أن $m = n + l$ فإن لدينا $m = n + km$

(1)

لذا $n = (1 - k)m$ يعني أن $n | m$ (n يقبل القسمة على m)

السؤال الثاني (8 درجات)

1) (أ) R انحصاري على \mathbb{Z} لأن عندما نأخذ $n = 2^0 m$, $m \in \mathbb{Z}$ إذن $m \in R$.

2) R تناظري على \mathbb{Z} لأن عندما نأخذ $m, n \in \mathbb{Z}$ ونفرض

1) أن $m \in R$ فإن يوجد عدد صحيح k بحيث $n = 2^k m$ لذا يوجد أن $n = 2^{-k} m$ ($-k$ أيضا عدد صحيح) إذا $n \in R$.

3) R انحصاري على \mathbb{Z} لأن عندما نأخذ $n, m, p \in \mathbb{Z}$ ونفرض

1) أن $m \in R$ و $n \in R$ فإن لدينا $m = 2^k n$ و $n = 2^{k'} p$ (2) $m = 2^k \cdot 2^{k'} p = 2^{(k+k')} p = 2^l p$ (حيث $l = k+k'$ و l عدد صحيح) لذا $m \in R$.

بما أن R انحصاري، تناظري، و \mathbb{Z} انحصاري فإن R هو عدد قوة 2 على \mathbb{Z} .

(أ) $[1] = \{m \in \mathbb{Z} / m \in R\}$ (ii)
 $[1] = \{m \in \mathbb{Z} / m = 2^k \text{ (} k \in \mathbb{Z} \text{)}\}$
 $[1] = \{1, 2, 4, 8, \dots\}$

بما أن $40 \in R$ فإن $40 = 2^3 \cdot 5$

1) لذا يوجد أن $40 \in [5]$

2) (ب) $T = \{(a,a), (b,b), (c,c), (d,d), (e,e), (f,f), (a,d), (d,a), (b,e), (e,b), (b,f), (f,b), (e,f), (f,e)\}$

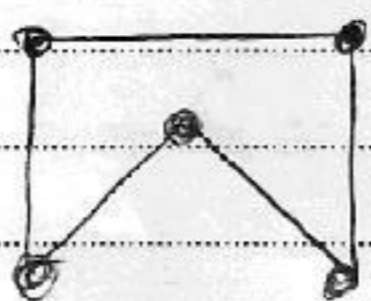
1) - بما أن T تناظري فإننا نكتب مخالفته.

السؤال الثالث (9 درجات)

(أ) ليكون G رسمًا منتظمًا لابد أن $k=2$. هذا الرسم له 5 رؤوس ومنتظم من نوع 2 فإن عدد أطرافه

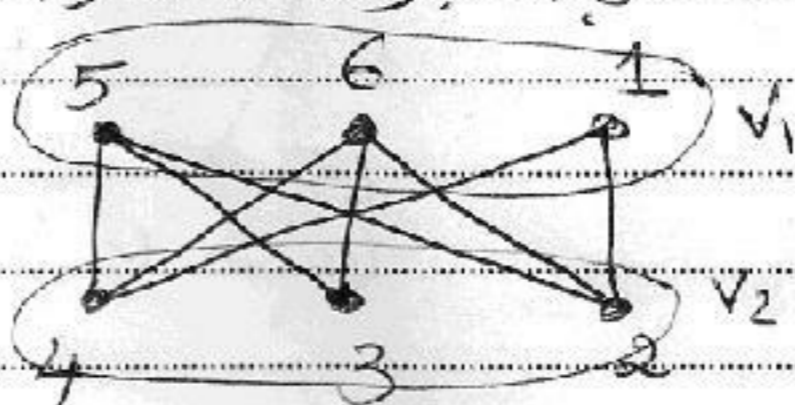
$\frac{5 \times 2}{2} = 5$ ، إذن G موجود.

2



(ب) هو رسم ثنائي التجزئة لا يحتوي على دورات فردية. التمثيل ثنائي التجزئة له هو:

1



(ليس تام)

1

(ج) نفترض أن H ذاتي التجميع فإن $H \cup \bar{H}$ هو رسم منتظم من نوع 5 وله 6 رؤوس

فإن عدد أطراف $H \cup \bar{H}$ يساوي $\frac{6 \times 5}{2} = 15$

و بما أن H له 7 أطراف فإن عدد أطراف \bar{H} هو 8

2

لذا نستنتج أن $H \not\cong \bar{H}$ (ليس متماثل)

بمعنى H ليس ذاتي التجميع.

f تطبيق تماثل من G إلى H

3

$\alpha \in V(G)$	1	2	3	4	5
$f(x) \in V(H)$	b	a	e	d	c

(د)

فإن $G \cong H$

السؤال الرابع (7 درجات)

(أ) شجرة T ذات 6 رؤوس فان عدد أطرافها 5 وهو رسمًا بسيطاً فهي تحقق الخاصية التالية
 $\sum_{i=1}^6 \deg(x_i) = 2|E|$; x_i رؤوس T ; E مجموعة أطراف T

(2)

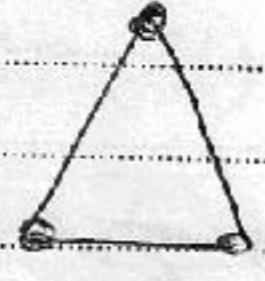
$$1 + 2 + 3 + k + k + 2k = 2 \times 5 = 10$$

$$4k + 6 = 10$$

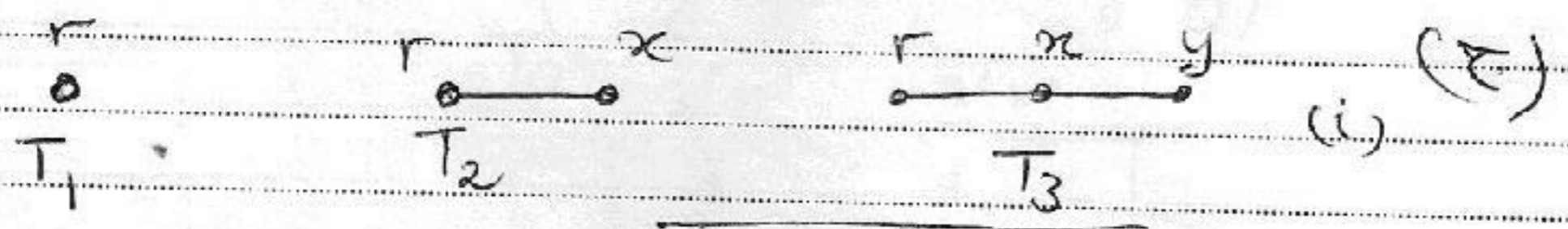
بانين $k=1$

(ب) تصميم الشجرة هو الرسم التالي

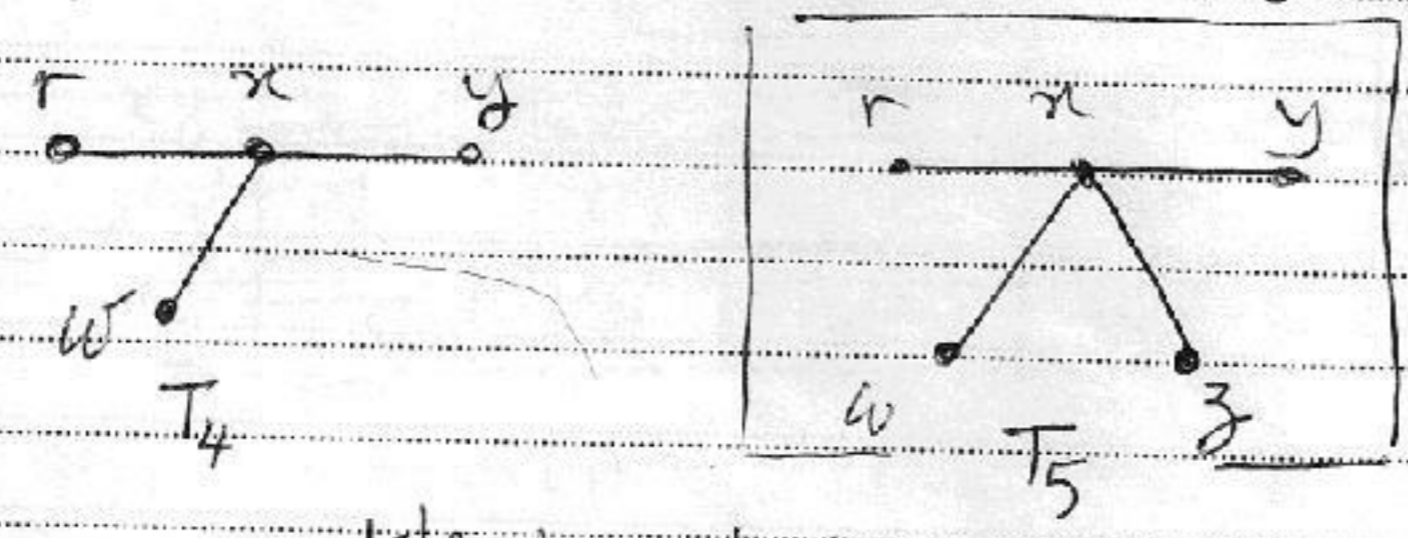
(1)



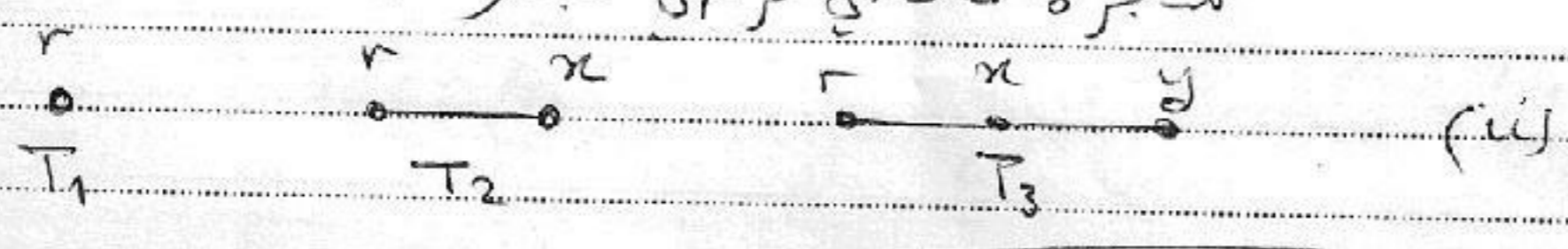
لهذا الرسم ليس شجرة لأنه يحتوي على دورة



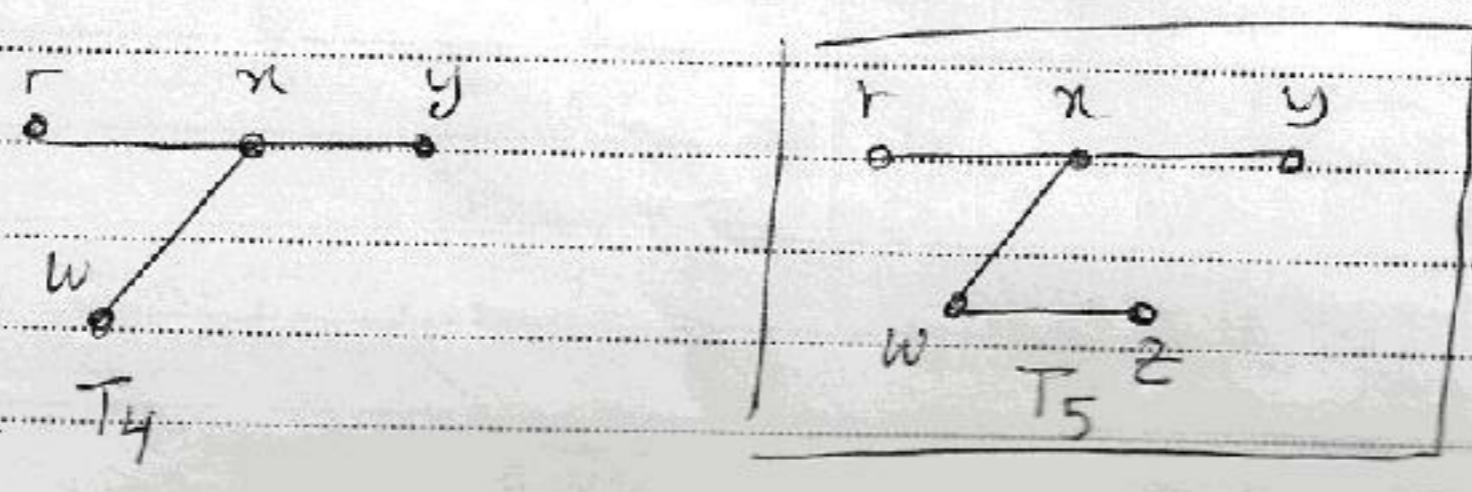
(2)



شجرة متقطعة كـ SP جزئياً



(2)



شجرة متقطعة كـ SP جزئياً

السؤال الخامس (10 درجات)

$$f(x, y, z) = xy' + y \quad (i) (f)$$

$$f(x, y, z) = xy'(z+z') + (x+x')y(z+z')$$

$$CSP(f) = xy'z + xy'z' + xy'z + x'yz' + x'yz + x'yz'$$

1.5

	yz	$y'z$	$y'z'$	yz'	
x	1	1	1	1	شكل كارنو for f
x'	1	0	0	1	

0.5

$$CSP(f') = x'y'z + x'y'z' \quad (ii)$$

0.5

$$CPS(f) = (CSP(f'))'$$

$$= (x'y'z + x'y'z')'$$

0.5

$$CPS(f) = (x+y+z')(x+y+z)$$

	$z\omega$	$z\omega'$	$z'\omega'$	$z'\omega$	
xy	1	1	1	1	شكل كارنو for g
xy'	0	1	1	0	
$x'y'$	1	1	0	0	
$x'y$	0	1	0	0	

$x'y'z$

$z\omega'$

$x\omega'$

3

(i)

2

$$MSP(g) = xy + z\omega' + x\omega' + x'y'z$$

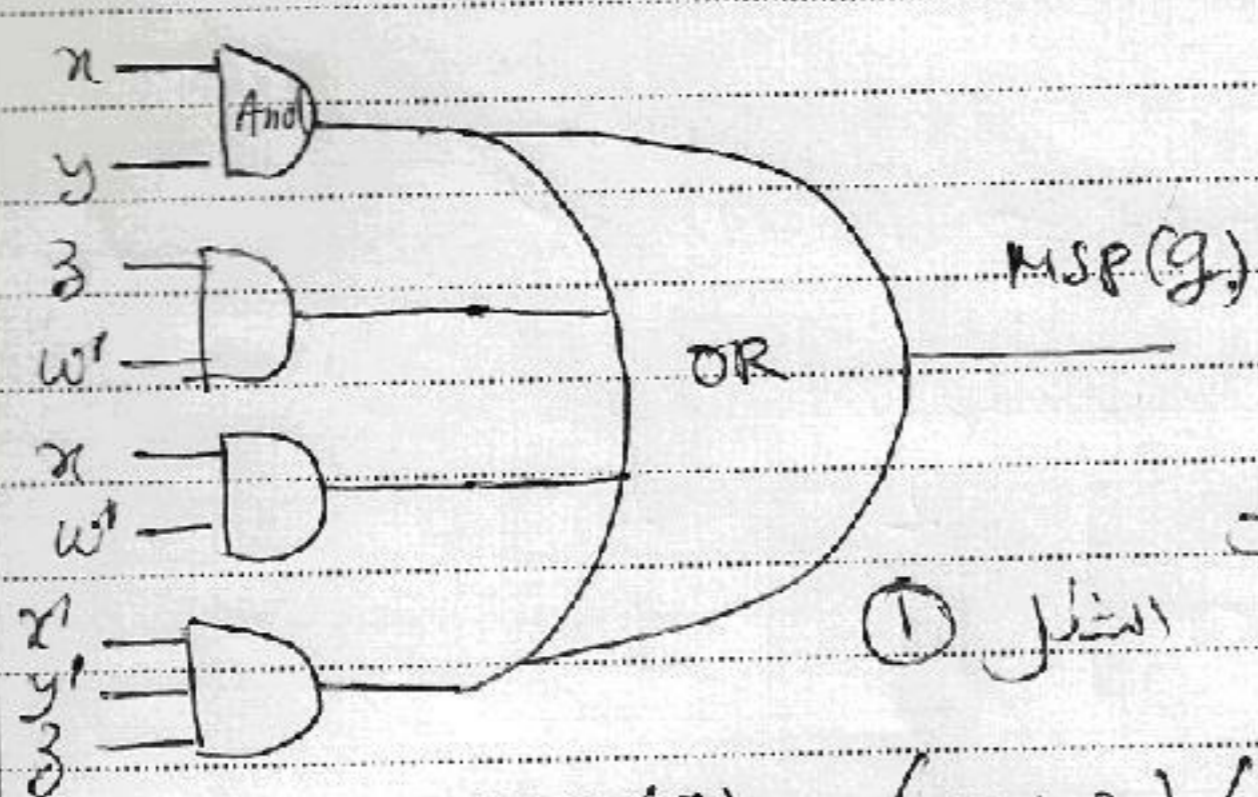
$$MSP(g') = x'z' + xy'\omega + x'y\omega \quad (ii)$$

2

$$MPS(g) = (x+z)(x'+y+\omega) \text{ في الحقيقة } MPS(g) = (MSP(g'))' = (x+y'+\omega')$$

(iii)

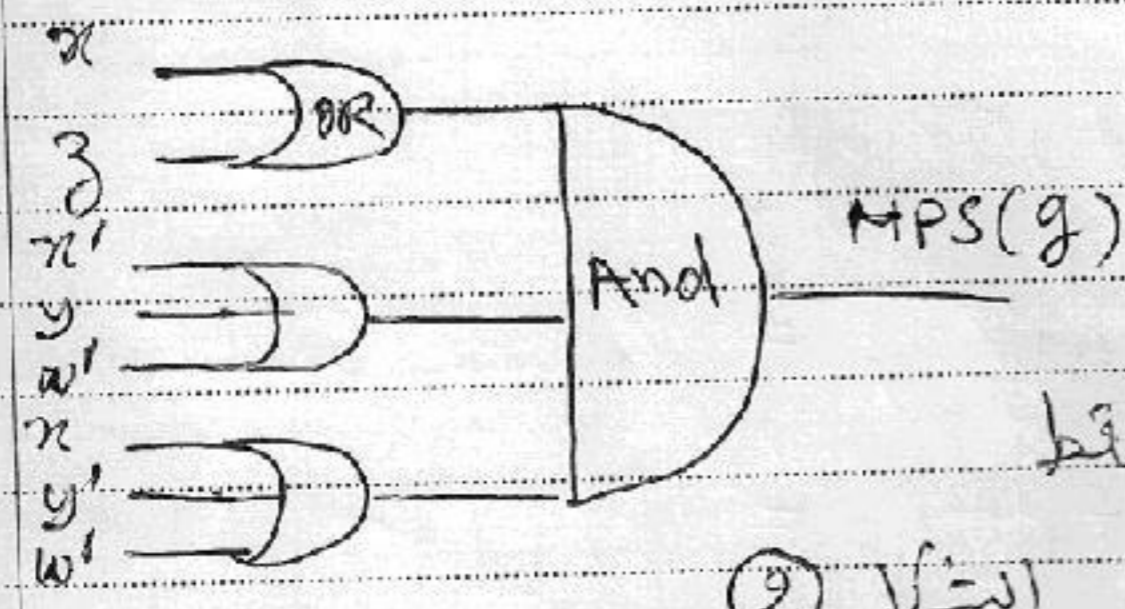
$$MSP(g) = xy + zw' + xw' + x'y'z$$



تحتوي على 5 بوابات

الشكل ①

$$MPS(g) = (x+z)(x'+y+w')(x+y'+w')$$



تحتوي على 4 بوابات فقط

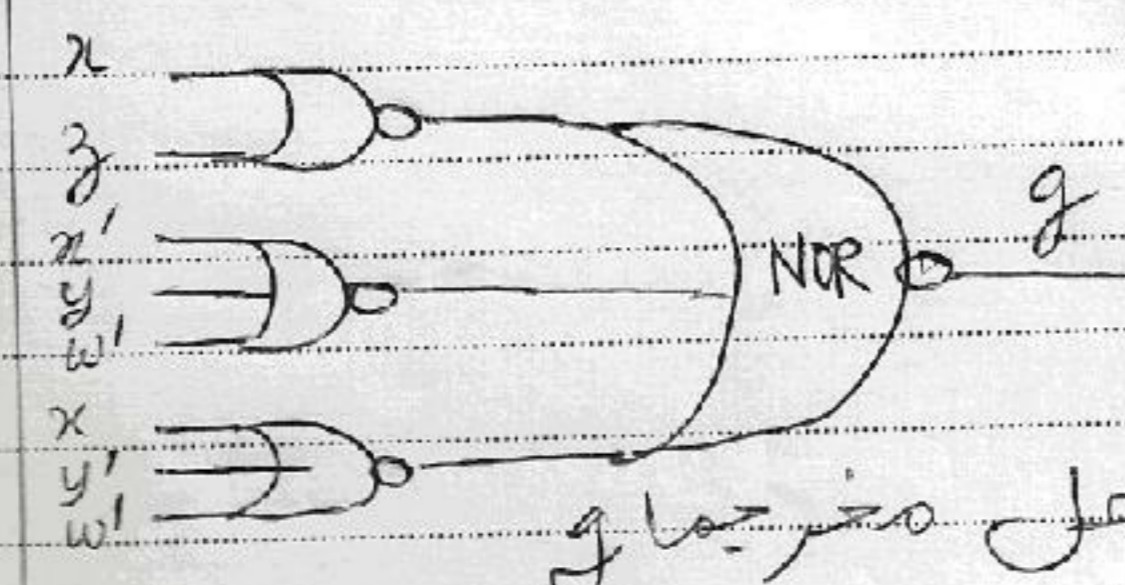
الشكل ②

الشكل الثاني هو شبكة طرف فقط أصغر من مجموع

$$MPS(g) = \left[(x+z)(x'+y+w')(x+y'+w') \right]'$$

$$= \left[(x+z)' + (x'+y+w')' + (x+y'+w')' \right]'$$

وبالتالي



شبكة نفي الفصل من مجموع

السؤال الأول (8 درجات)

(أ) بين فيما إذا كان $(p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r) \equiv p \rightarrow (q \wedge r)$. (درجتان)

(ب) أثبت أن: $\frac{2}{1 \times 3} + \frac{2}{2 \times 4} + \frac{2}{3 \times 5} + \dots + \frac{2}{n(n+2)} = \frac{1}{n+2}$ لكل عدد صحيح موجب n

(4 درجات)

(ج) لتكن m, n, l أعدادا صحيحة وليكن P هو التقرير " إذا كان n لا يقبل القسمة على m فإن l لا يقبل القسمة على m أو أن $m \neq n+l$.

(i) أذكر (بدقة) المكافئ العكسي للتقرير P . (درجة)

(ii) استخدم الفقرة (i) لإثبات صواب P . (درجة)

السؤال الثاني (7 درجات)

(أ) لتكن R علاقة معرفة على مجموعة الأعداد الصحيحة \mathbb{Z} بالقاعدة:

$$m R n \text{ إذا وفقط إذا وجد عدد صحيح } k \text{ بحيث } m = 2^k n$$

(i) أثبت أن R علاقة تكافؤ على \mathbb{Z} . (3 درجات)

(ii) جد $[1]$ ثم بين فيما إذا كان $40 \in [5]$. (درجتان)

(ب) لتكن $\{c\}, \{b, e, f\}, \{a, d\}$ هي جميع فصول تكافؤ علاقة التكافؤ T المعرفة على المجموعة $A = \{a, b, c, d, e, f\}$

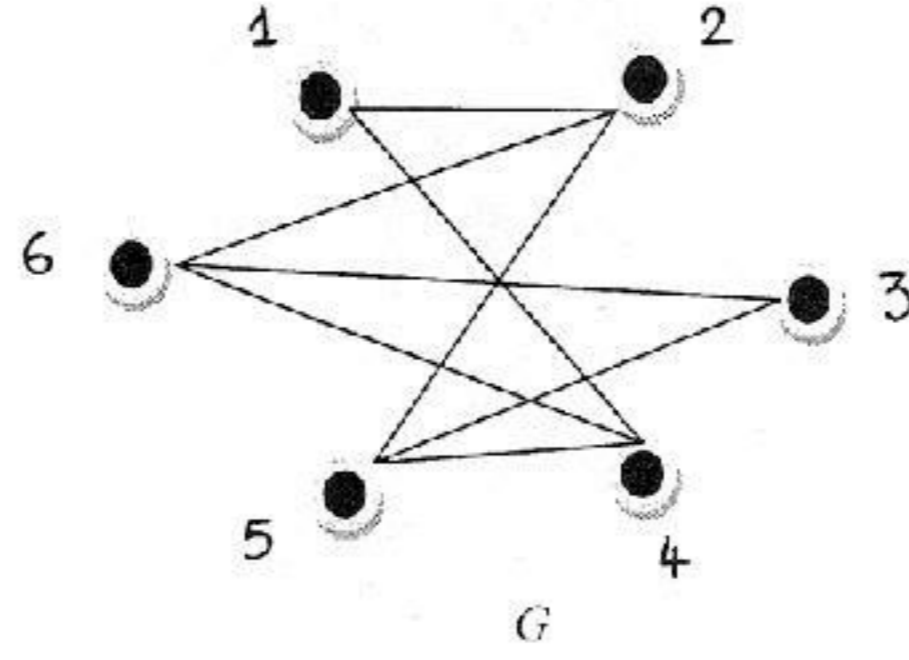
اكتب T كمجموعة أزواج مرتبة ثم بين فيما إذا كانت T تخالفية. (درجتان)

السؤال الثالث (8 درجات)

(أ) لتكن G رسما عدد أضلاعه 5 ودرجات رؤوسه $k, 2, 2, 2, 2$. هل الرسم G منتظم؟

علل إجابتك. (درجتان)

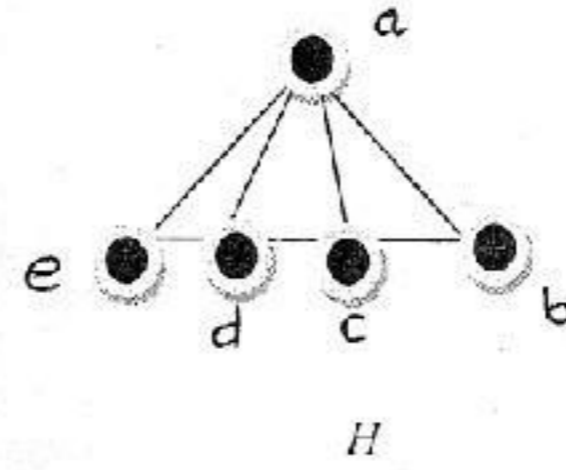
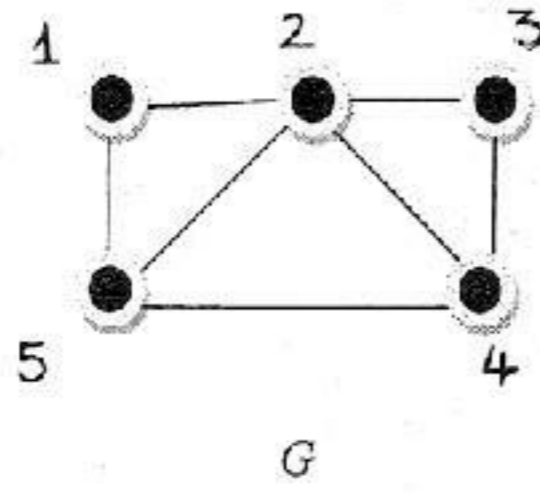
(ب) ليكن G هو الرسم المبين أدناه



هل G ثنائي التجزئة؟ وإذا كان كذلك فجد التمثيل ثنائي التجزئة له؟ (درجتان)

(ج) ليكن H رسماً عدد رؤوسه 6 وعدد أضلاعه 7. هل H ذاتي التثمين؟ علل إجابتك. (درجتان)

(د) بين فيما إذا كان الرسمان H و G متماثلين حيث

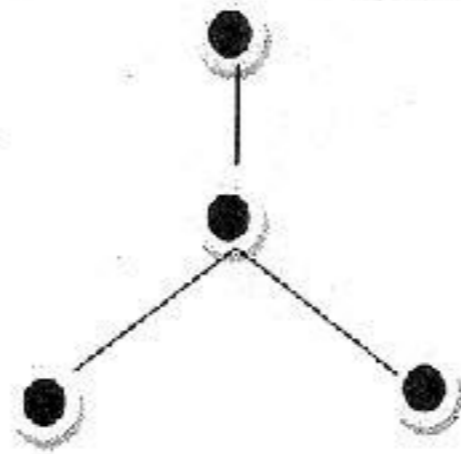


(درجتان)

السؤال الرابع (7 درجات)

(أ) إذا كانت T شجرة درجات رؤوسها هي $1, 2, 3, k, k, 2k$ فجد قيمة k . (درجتان)

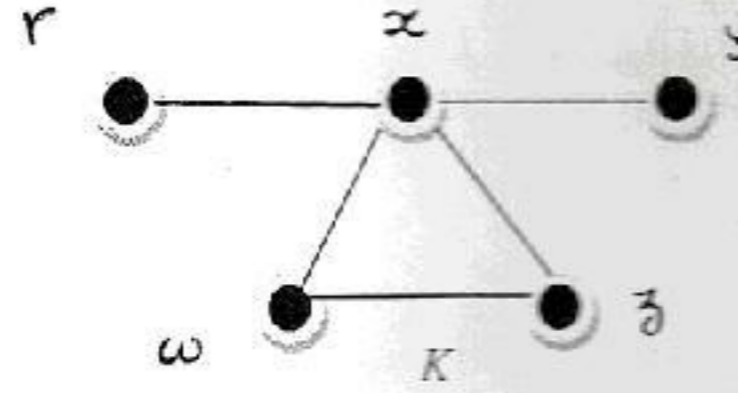
(ب) بين فيما إذا كان متمم الشجرة



(درجة)

هو شجرة أيضاً.

(ج) ليكن K هو الرسم المبين أدناه



- (i) جد شجرة تقصي عرضي جذرها x . (درجتان)
(ii) جد شجرة تقصي عمقي (طولي) جذرها x . (درجتان)

السؤال الخامس (10 درجات)

(أ) للدالة البولية $f(x, y, z) = xy' + y$ (3 درجات)

(i) أنشئ شكل كارنو.

(ii) أوجد شكل CPS .

(ب) لتكن g دالة بولية ممثلة بشكل كارنو المقابل :

	zw	zw'	$z'w'$	$z'w$
xy	1	1	1	1
xy'		1	1	
$x'y'$	1	1		
$x'y$		1		

- (i) أوجد شكل MSP للدالة g . (درجتان)
(ii) أوجد شكل MPS للدالة g . (درجتان)
(iii) صمم شبكة عطف و فصل أصغرية مخرجها الدالة g . (درجة ونصف)
(iv) صمم شبكة منطقية مخرجها الدالة g باستخدام بوابات نفي الفصل فقط. (درجة ونصف)