

جامعة الملك سعود
كلية العلوم
قسم الرياضيات
الاختبار النهائي
في المقرر
٤٣٤ رطل
الفصل الدراسي الثاني
١٤٣٠ / ١٤٣١ هـ
الزمن: ٣ ساعات

١. اكتب نص مبدأ التجميع والإقصاء وأثبتته .

٢. إذا كانت $u_n + d_1 u_{n-1} + \dots + d_k u_{n-k} = 0$ علاقة ارتباطية خطية ذات معاملات ثابتة وجذورها المميزة $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_k$ مختلفة، فأثبت أنه يمكن كتابة الحد العام على الصورة $u_n = c_1 \alpha_1^n + \dots + c_k \alpha_k^n$ حيث c_1, c_2, \dots, c_k ثوابت .

٣. (أ) أثبت أنه الشجرة التي عدد رؤوسها n يكون عدد أضلاعها $n-1$. (٣)
(ب) إذا كان $G = (V, E)$ مترابطاً بحيث $|V| = n$ فأثبت أنه $|E| \geq n-1$. (٢)

٤. (أ) أثبت أنه T شجرة إذا وفقط إذا كان يوجد ممر وحيد بين كل رأسين في T . (٣)
(ب) إذا كانت T شجرة عدد رؤوسها $n > 1$ فجد عدد المرات في T . (٢)

٥. (أ) إذا كان G هاميلتونياً فأثبت أنه $|S| \leq \omega(G-S)$ لكل مجموعة جزئية S فعلية غير خالية من $V(G)$. (٢)
(ب) إذا كان G رسمًا عدد رؤوسه n وكان $\deg x + \deg y \geq n-1$ لكل رأسين غير متجاورين $x, y \in V(G)$ فأثبت أنه G نصف هاميلتونياً . (٢)

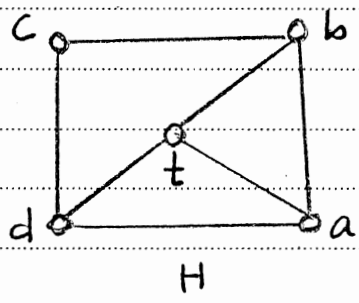
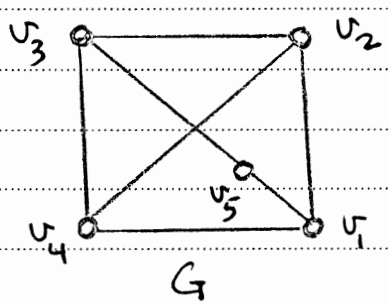
٦. (أ) إذا كان G رسمًا مترابطاً مستويًا عدد رؤوسه v وعدد أضلاعه $e \geq 3$ (٣)
فأثبت أنه $e \leq 3v-6$.
(ب) أثبت أنه K_5 رسم غير مستوي . (٢)

٧. إذا كانت A مجموعة عدد عناصرها $n > 0$ فجد ما يلي :
(أ) عدد التطبيقات التي يمكن تعريفها من A إلى A .
(ب) عدد العلاقات التي يمكن تعريفها على A .
(ج) عدد العلاقات التناظرية التي يمكن تعريفها على A .

سجد عدد الحلول الصحيحة للمألة التالية: $x_1 + x_2 + x_3 = 11$
 $0 \leq x_1 \leq 3$, $0 \leq x_2 \leq 4$, $0 \leq x_3 \leq 6$

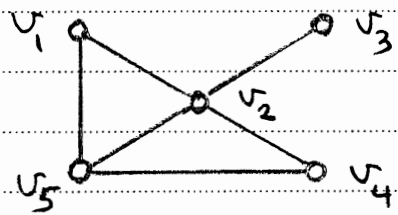
سجد حل المسألة التالية: $a_n - 3a_{n-1} = 5(3^n)$ لكل $n > 1$
 $a_0 = 2$ $a_1 = \frac{1}{2}$

سجد (أ) إذا كان G رسمًا (بسيطًا) عدد أضلاعه 60 فما هو أقل عدد
 حكمة لرؤوسه K عدد لا يماثلته .
 (ب) بيّنه فيما إذا كان الرسم التبادلي متماثلًا أم لا .

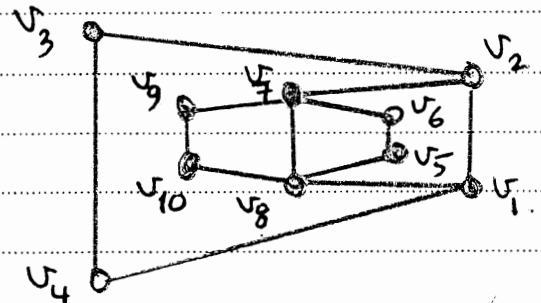


سجد (أ) بيّنه فيما إذا كانت $3, 3, 2, 1, 1$ متتالية رسمية أم لا ،
 وجد تحققًا لها إذا كانت رسمية .

(ب) جد عدد الحارات من الطول 3 من الرأس v_1 إلى الرأس v_2
 في الرسم التالي :



سجد (أ) بيّنه فيما إذا كان الرسم التالي : (أ) ثنائي الجزئية ، (ii) نصفًا أوليًا ،
 (iii) هاميلتونيًا .



(ب) إذا كان G رسمًا ثنائي الجزئية بحيث $\deg x \geq 4$ لكل $x \in V(G)$
 بيّنه فيما إذا كان G متصويًا أم لا .



لا يكتب في هذا الهامش

(ii) $u_1 = \alpha_1, \dots, u_k = \alpha_k$

لنجدنا حلًا خاصًا

حلًا للمعادلة التفاضلية! إذن

$$u_n + d_1 u_{n-1} + \dots + d_k u_{n-k} = 0$$

لتعميرنا $u_n = b_n$ (المعادلة التفاضلية)

$$u_n + d_1 u_{n-1} + \dots + d_k u_{n-k} = c_1, \dots, c_k$$

بمجرد أن نحل المعادلة المتجانسة، يمكننا إيجاد الحل الخاص.

بمجرد أن نحل المعادلة المتجانسة، يمكننا إيجاد الحل الخاص.

$$u_0 = b_0, \dots, u_{k-1} = b_{k-1}$$

$$\begin{aligned} c_1 u_{n-1} + \dots + c_k u_{n-k} &= b_0 \\ \alpha_1 c_1 u_{n-1} + \dots + \alpha_k c_k u_{n-k} &= b_1 \\ \alpha_1^2 c_1 u_{n-1} + \dots + \alpha_k^2 c_k u_{n-k} &= b_2 \\ \vdots & \vdots \\ \alpha_1^{k-1} c_1 u_{n-1} + \dots + \alpha_k^{k-1} c_k u_{n-k} &= b_{k-1} \end{aligned}$$

$$|A| = \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_k \\ \alpha_1^2 & \alpha_2^2 & \dots & \alpha_k^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \alpha_1^{k-1} & \alpha_2^{k-1} & \dots & \alpha_k^{k-1} \end{vmatrix} = \prod_{j < i} (\alpha_j - \alpha_i)$$

بما أن $\alpha_i \neq \alpha_j$ لأي $i \neq j$ ، فإن $|A| \neq 0$

وبالتالي يوجد للحل العام $u_n = b_n$ حلًا واحدًا فقط.

بما أن $k \geq 2$ ، فإن $n = 1$ هو الحد الأدنى لعدد الحدود في كثير الحدود $P(x)$.

بما أن $k \geq 2$ ، فإن $n = 1$ هو الحد الأدنى لعدد الحدود في كثير الحدود $P(x)$.



لانه $\deg v = 1$ و $T = v$ لا تحتوي على درجته T

شجرة لا تحتوي على درجته $T = v$ شجرة درجته

درجته k و $T = v$ درجته $k-1$

و $T = v$ درجته k

(ب) $T = (V, E)$ شجرة T و $E' \subseteq E$ و $|E'| > |E|$

فإن $|E'| \geq n-1$

فإن $|E'| = n-1$

ⓐ: $T = (V, E)$ شجرة T و $E' \subseteq E$ و $|E'| > |E|$

فإن $|E'| \geq n-1$

$H = (X, Y, E')$ حيث $X = \{x_1, \dots, x_e\}$ و $Y = \{y_1, \dots, y_f\}$

اصلاح H و G و X و Y و E' و E

و G و H و X و Y و E' و E

الاصلاح H و G و X و Y و E' و E

لأن $\deg v \geq 3$ و $\deg x \leq 2$

لأن $\deg x \leq 2$ و $\deg v \geq 3$

$$|E'| = \sum_{i=1}^e \deg x_i = \sum_{j=1}^f \deg y_j$$

$$2e \geq 3f \iff 2e \geq |E'| \geq 3f$$



$$3f \leq 2e \Rightarrow$$

$$3v - 3e + 3f = 6 \Rightarrow 3v - 3e + 3e \rightarrow 6$$

$$\Rightarrow -e \geq 6 - 3v \Rightarrow e \leq 3v - 6$$

وذلك المطلوب

(ب) k_5 رسم كرسيفي لانه

لدرجة عدد الرؤوس v (عدد $v=5$)

وعدد الاضلاع e (عدد $e=10$)

بتطبيق المتباينة السابقة

$$10 \leq 3(5) - 6 = 15 - 6 = 9$$

وهذا يناقض ان k_5 رسم كرسيفي

$$|U| = \binom{3-1+11}{11} = \binom{2+11}{11}$$

$$= \binom{13}{11} = \frac{13 \times 12}{2} = 78$$

$$\binom{13}{11}$$

$$A_1 = \{x_1 \geq 4, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0\}$$

$$A_2 = \{x_1 \geq 0, x_2 \geq 5, x_3 \geq 0\}$$

$$A_3 = \{x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 7\}$$

$$|A_1| = \binom{3-1+7}{7} = \frac{9 \times 8}{2} = 36$$

$$|A_2| = \binom{3-1+5}{5} = \frac{7 \times 6}{2} = 21$$

$$|A_3| = \binom{3-1+4}{4} = \binom{6}{4} = \frac{6 \times 5}{2} = 15$$

$$|A_1 \cap A_2| = \binom{3-1+2}{2} = \frac{4 \times 3}{2} = 6$$

$$|A_1 \cap A_3| = \binom{3-1+0}{0} = \binom{2}{0} = 1$$

$$|A_2 \cap A_3| = 0$$



$$\alpha_1 = |A_1| + |A_2| + |A_3| = 72$$

$$\alpha_2 = |A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_2 \cap A_3| = 7$$

$$\alpha_3 = 0$$

$$|U| - \alpha_1 + \alpha_2 - \alpha_3 = 75 - 72 + 7 = 10$$

$$|U - (A_1 \cup A_2 \cup A_3)| = 10$$

$$x^n - 3x^{n-1} = 0$$

$$x - 3 = 0 \Rightarrow x = 3$$

$$\boxed{9}$$

بما أن عدد العناصر n واحد

$$\begin{cases} (h) & a_n = C_1 3^n \\ (p) & a_n = C_2 n 3^n \end{cases}$$

$$C(n) 3 - 3(n-1) 3 = 5(3^n)$$

$$3C = 5 \cdot 3 = 15$$

$$3C = 15 \Leftrightarrow C = \frac{15}{3} \Rightarrow C = 5$$

$$\begin{cases} (p) & a_n = 5 n 3^n \end{cases}$$

لنحسب عدد العناصر n واحد

$$\begin{cases} (h) & a_n = C_1 3^n \\ (p) & a_n = 5 n 3^n \end{cases}$$

$$a_n = a_n + a_n = C_1 3^n + 5 n 3^n = (C_1 + 5 n) 3^n$$

$$C_0 = 2 \Rightarrow C_1 = 2$$

$$a_n = (2 + 5 n) 3^n$$

عدد



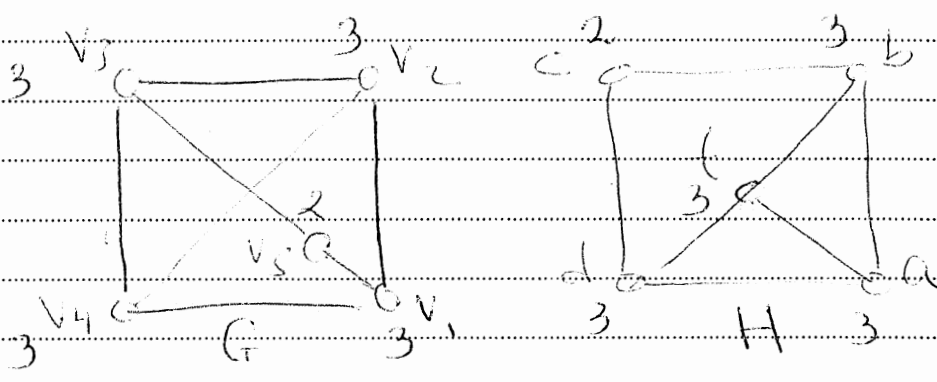
لا
فا

③ لاحظ ان V مجرد دورس فانه لا يمكن
لاحظ ان G رسم بياني عدد اجزائه 60

④ $|V| \geq 11$ فضا ان عدد الاجزائه لا يتبع

⑤ $|V| \geq 12$ فضا ان عدد الاجزائه (66) يتبع

لغرض اقل عدد ممكن لعدد اجزائه هو 12 را 5



⑥

لنقم بتعيين تعيين لادان
من الجداول اولاً

G	H
v_5	c
v_1	b
v_3	d
v_4	e
v_2	a

و بيان $f: V(G) \rightarrow V(H)$

فان f هو تعيين

$g: G \rightarrow H$ هو تعيين

$g(g), g(g)$ هو تعيين



لا يكتب في هذا الهامش

عدد التباديل التي يمكن تشكيلها من

(P)

$$|A| = n > 0$$

عدد التباديل التي يمكن تشكيلها من A و A

$$\binom{n}{1}(n-1)! + \binom{n}{2}(n-2)! + \dots + \binom{n}{k}(n-k)! + \dots + \binom{n}{n}1$$

(2) عدد التباديل التي يمكن تشكيلها من A

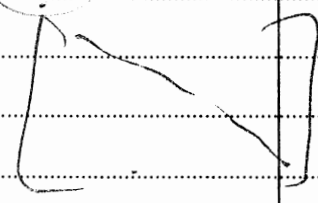
$$|A \times A| = n^2$$

$$\frac{2^{n^2}}{2^n}$$

عدد التباديل التي يمكن تشكيلها من A

$$\frac{2^{n^2+n}}{2^n}$$

عدد



$$\frac{2^{n^2+n}}{2^n}$$

(3) لتفحص ان A مجموعة من التباديل التي يمكن تشكيلها من A

تفحص ان A مجموعة من التباديل التي يمكن تشكيلها من A

$$Q = y_1, \dots, y_{m-1}, y_m \quad P = x_1, \dots, x_m$$

حيث $x_1 = y_1$ و $x_m = y_{m-1}$ وليكن $i+1$

دليل على $x_{i+1} \neq y_{i+1}$ وليكن j اقل عدد

$$y_{j+1} = x_j \quad \text{و} \quad y_{j+1} = x_{j+1}$$

دليل على $x_i x_{j+1} = x_{j+1} y_{j+1} = y_{j+1}$

لا يكت هذا الو

G مترابطة لأنها متصلة في كل دورة X_1, \dots, X_n فان

لا يوجد حمران خارجية X_1 الى X_n و X_1, \dots, X_n (مترابطة) X_1, X_n وهذا

وهذا يوضح ان هذه لا يوجد رسوم عمود لربطها (لا يكون ذلك)

درمان اذن T شجرة

(ب) T شجرة عدد رؤوسها n فان

عدد حمران T هي $n-1$

$S = (3, 3, 2, 1, 1)$

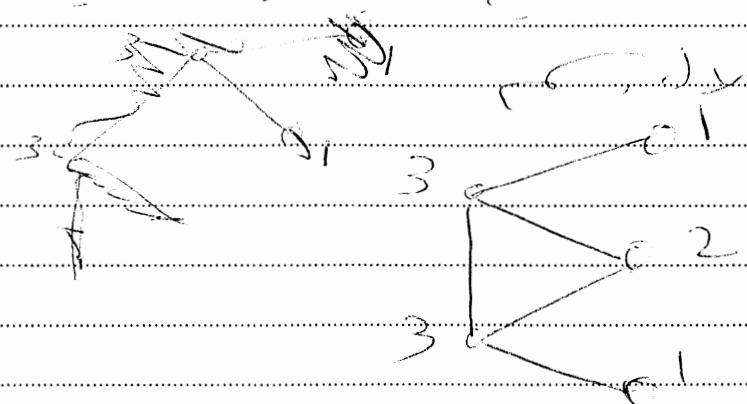
$S' = 2, 1, 0, 1$

$(2, 1, 1, 0)$

$0, 0, 0$

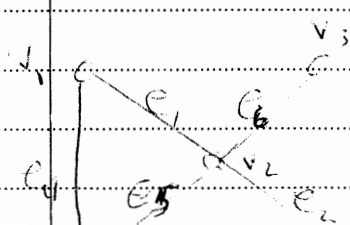
(ج) n

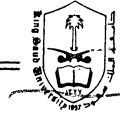
لأنه اذن S رسمه S



(د) عدد الجسور بين v_1 الى v_2 هي

- $e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6$
- $e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6$
- $e_1, e_2, e_3, e_4, e_5, e_6$





۱۴ - (i) رسم گرافیک لجره لایه

لا یکتب فی کله دوران فردیه

7
74, 75
افزودگی

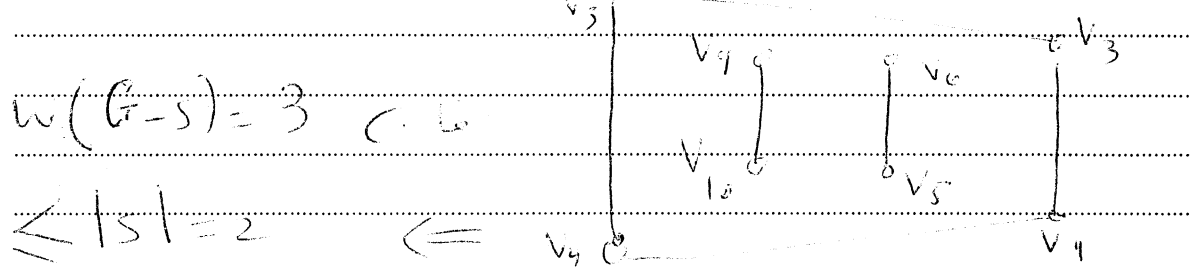
(ii) لایه لایه اولیون لایه و لایه

لا یکتب فی کله لایه لایه اولیون لایه و لایه

فردیه . و لایه لایه اولیون لایه

(iii) لایه لایه اولیون لایه

لایه لایه اولیون لایه $S = \{v_7, v_8\}$ میدان $G - S$



$w(G-S) = 3$ مانع

$|S| = 2$

و لایه لایه اولیون

لا یکتب فی کله دوران فردیه

(ن) لایه لایه اولیون v کده ریشه لایه G اذ انان

$v < 3$ و لایه لایه اولیون لایه لایه اولیون $v \geq 3$ مانع لایه لایه اولیون

$c \leq 2v - 4$ لایه لایه اولیون لایه لایه اولیون v مانع لایه لایه اولیون

$\deg x \geq 4$ لایه لایه اولیون $x \in V(G)$ مانع لایه لایه اولیون

$$2c = \deg x_1 + \dots + \deg x_n$$

$$2c = \deg x_1 + \dots + \deg x_n \geq 4 + \dots + 4 = 4v$$

$$\Rightarrow 2c \geq 4v \Rightarrow c \geq 2v$$

لایه لایه اولیون $2v - 4 \geq 2v$ مانع لایه لایه اولیون

$$\Rightarrow 4 > 2$$



لا يكتب في هذا الهام

لنصف عدد الرؤوس والحواف

$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$

للإثبات: للأدري كأنه حيزان

١: لإثبات: لاحظ دكتوران صنوعة هذه المبرهنه

~~المأثرة التي صدرت منك كاصفة وهي $|V| - 1$~~

~~لذا عاون ابدأ كل كمر لم استلم الا $|V| - 1$~~

~~الوجه المتساوي للادري $|V| - 1$~~

٢: لذا نظرا لأن $n = 1$ صان قنوات في عدد كل حيز عادل لعدد نقاطه

لنصف عدد $n \geq 2$ لنضع ال $(n+1)k$ نقطة في H نقطة في $\{E\} = v(k_1)$ و نقطة في C

$|E(H)| = n+1 \geq 3$

$\deg_H x + \deg_H y \geq n+1$

لذا نقطة في x, y نقطة في H نقطة في H نقطة في H

الآن لنحسب عدد نقاط في C في H نقطة في $C = \{1\}$ نقطة في C

نقطة في C