

cycle graph

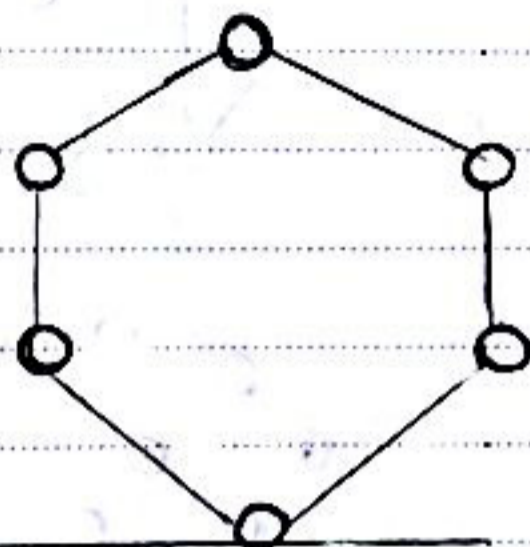
البيان الدائري

هو البيان  $G=(V; E)$  المترابط والبسيط، بحيث

$\forall x \in V$

$deg(x) = 2$

التمثيل له  $\rightarrow$



wheel graph

البيان العجلة

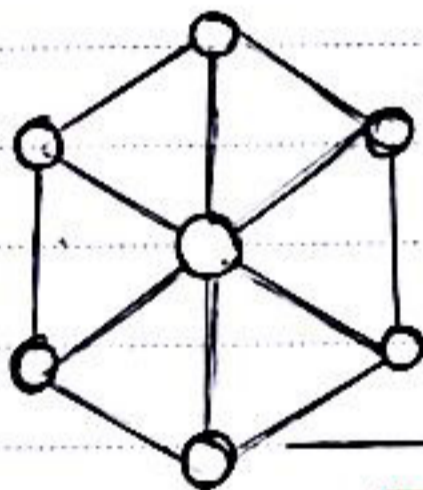
هو البيان  $G=(V; E)$  المترابط والبسيط، بحيث

$\forall v \in V$

$deg(v) \geq 3$

وحيث يحوي الدائرة  $C_{n-1}$  عقدها تتجاور مع عقدة واحدة (مع نفس العقدة).

التمثيل له  $\leftarrow$



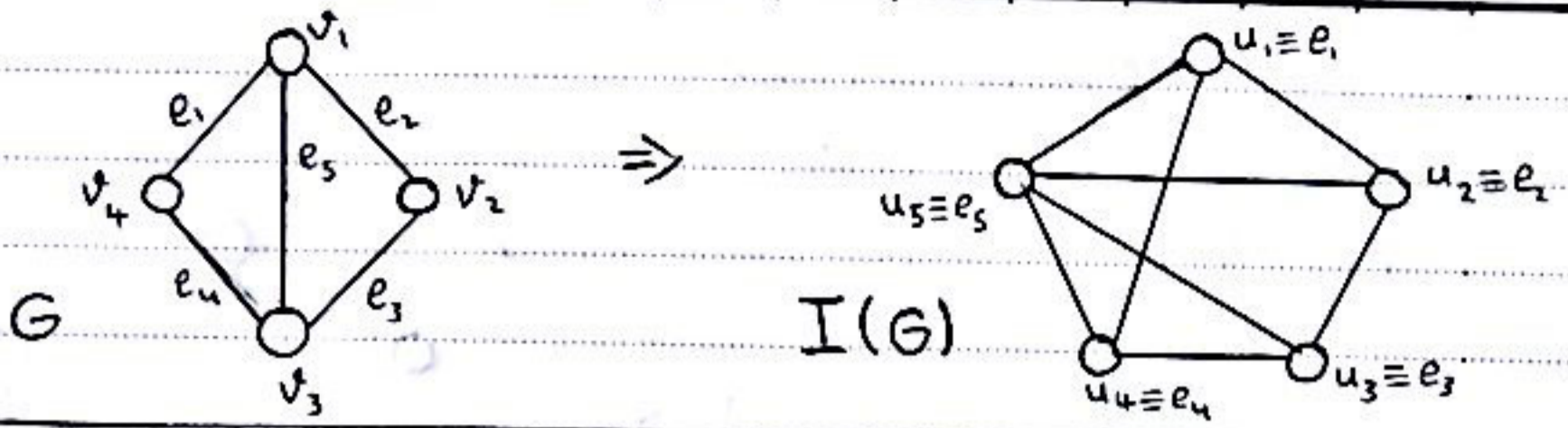
Interchange graph

بيان المناقلة

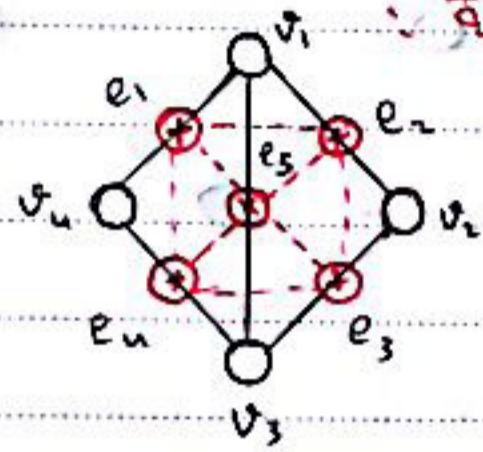
يليه لدينا البيان المترابط والبسيط  $G=(V; E)$  نخرز لبيان المناقلة

بالرمز  $I(G)$  وهو البيان الذي عقده تتقابل أطراف البيان الأصلي يرتكده العقدة من متجاورتين إذا كان الضلعين الأصليين المتوازيين لهما متجاورين في البيان الأصلي.

مثال: أوجد بيان المناقلة للبيان التالي  $G$ :



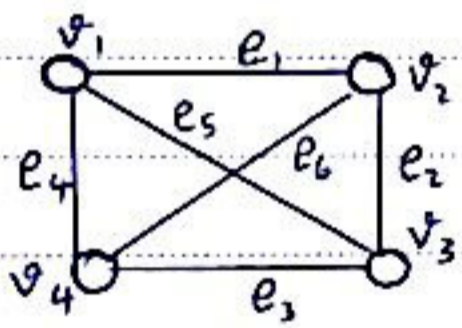
**خوارزمية بسيطة لإيجاد بيان المناقلة:**



- الخطوة الأولى:
- وضع إشارة (X) على كل ضلع.
- الخطوة الثانية:
- توصيل الأضلاع المتقابلة.
- "تم التجهيز على البيان السابق"

1

أول بيان المناقلة للبيان  $K_4$ ، أي  $I(K_4)$



البيان  $K_4$  له الشكل التالي:

2

لنرى لنا البيان  $K_n$  (بيان  $n$  عقد) ، أثبت أن بيان المناقلة  $I(K_n)$  منظم من الدرجة  $2n-4$

$K_n$  منظم من الدرجة  $n-1$  وبيان المناقلة

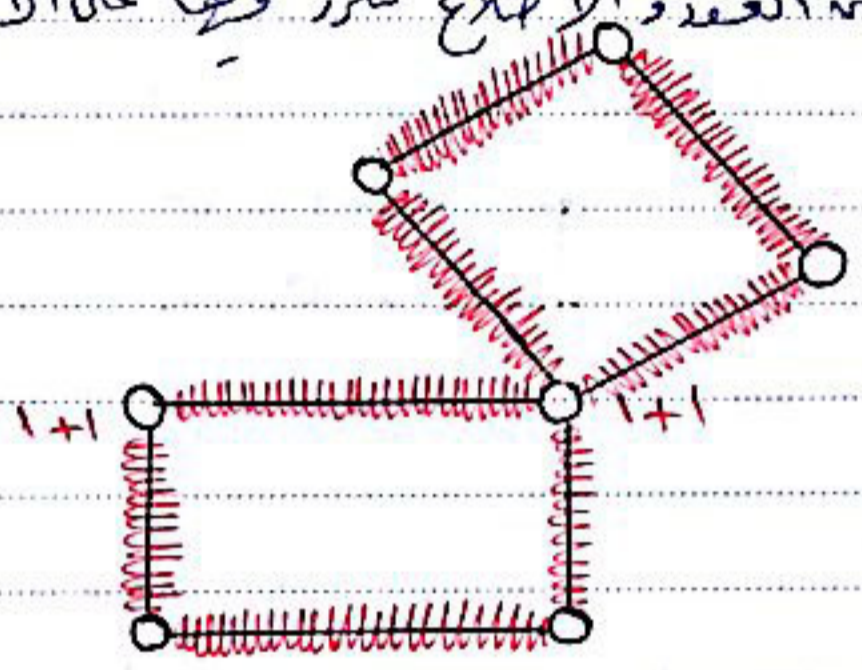
3

لنرى لنا البيان  $(K_{m,n})$  بيان مزدوجي ، أثبت أن بيان المناقلة  $I(K_{m,n})$  منظم من الدرجة  $n+m-2$

ما بقاً تم تعريف الدائرة على أرضها فتاليه من العقد والأضلاع ، حيث أنه لا يوجد فيها تكرار باستثناء عقدة البداية والنهاية ، وهذه التعريف هو تعريف الدائرة البسيطة ، أي الدائرة المركبة ظهر التي تكرر فيها أكثر من عقدة ، الأضلاع لا يوجد فيها تكرار .

تعريف الدائرة المركبة: هي فتاليه من العقد والأضلاع تكرر فيها على الأقل أربع عقد .

شأن مما ذلك :



دائرة مركبة ←

بأنه جزء واحد فقط تلوها دائرة بسيطة .

( 1+1 أي تكررت مرتين )

عرفنا بالبيانات البسيطة المسار / الطريق / المسار  
 - لأنه لعرفنا بالبيانات الموجهة :

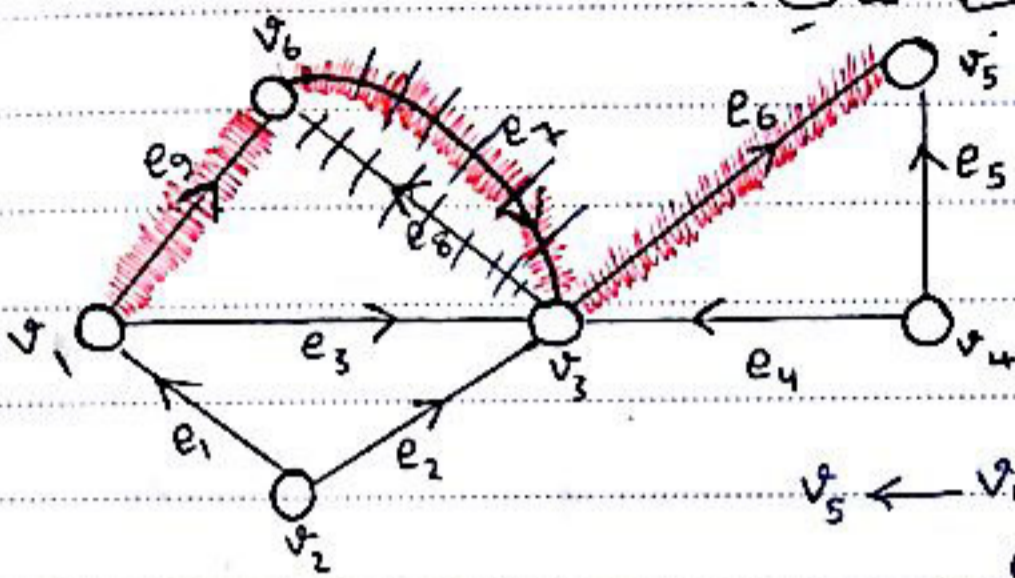
تعريف المسار الموجه : هو فتاليه من الأضلاع والعقد لها نفس الاتجاه  
 تعريف الطريق الموجه : هو فتاليه من الأضلاع التي لها نفس الاتجاه  
 ولا تتكرر فيه الأضلاع .

تعريف المسار الموجه : هو فتاليه من الأضلاع التي لها نفس الاتجاه  
 ولا تتكرر فيه العقد .

تعريف الدائرة البسيطة الموجهة: هي فتاليه من الأضلاع التي لها نفس الاتجاه  
 والعقد وتتكرر فيها عقدة البداية والنهاية .

تعريف الدائرة المركبة الموجهة: هي فتاليه من الأضلاع التي لها نفس الاتجاه  
 والعقد وتتكرر فيها عقدة غير عقدة البداية والنهاية على الأقل .

مثال: ليكن لدينا البيان الموجه التالي:



لدينا  $e_6, e_7, e_8$

هو مسار من العقدة

$v_5$  إلى العقدة  $v_5$

أي  $S_1$ :

$P = \langle e_6, e_7, e_8 \rangle$  مسار  $v_5 \leftarrow v_1$

والدائرة  $C = \langle e_7, e_8 \rangle$

هي دائرة بسيطة موجهة

من  $v_5$  لا يوجد أي مسار إلى عقدة أخرى

لا يوجد مسار من أي عقدة إلى  $v_4$

التمرين

ليكن لدينا البيان البسيط  $G=(V; E)$  حيث يكون  $|V|=2n$  و

$\forall C \subseteq G$  بسيطة  $|C| > 3$

أثبت أن عدد الأضلاع في هذا البيان  $G$  هو أصغر أو يساوي  $n^2$

$|E| \leq n^2$

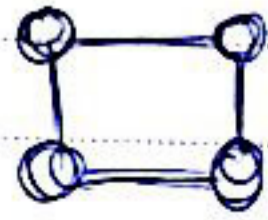
برهات: كل هذه المسائل تستخدم الاستقراء الرياضي

$|V|=2 \iff n=1$  من أجل

$\implies |E| \leq n^2 = 1$

$|V|=4 \iff n=2$  إذا كانت

$\implies |E| = 4 \leq 4$



نقرب صحة العلاقة من أجل  $n = k$  :  
أي أن

$$|V| = 2k \Rightarrow |E| \leq k^2$$

العلاقة صحيحة

لنثبت صحة العلاقة من أجل  $n = k + 1$

$$|V| = 2k + 2$$

البيان المدعى هو  $H$  من أجل  $n = k + 1$   
وذلك  $H$  هو البيان الموافق من أجل  $n = k$   
ولنفرض أن البيانين قرابتين

$$\exists u, v \in H ; u \neq v$$

(العقدتين  $u, v$  هما عقدي البيان  $H$  المرتبطتين)

$$H' = H - \{u, v\}$$

أي أن

$$H' = (\underbrace{V - \{u, v\}}_{V_{H'}} ; E')$$

$$|V_{H'}| = 2k$$

$$\Rightarrow |E'| \leq k^2$$

بإضافة العقدة  $u$  و  $v$  للبيان  $H'$  نحصل على البيان  $H$  المطلوب  
وبالتالي:

صحة البيان  $H$

$$\deg(v) = l$$

$$\deg(u) = 2k + l$$

لنثبت عدد الأضلاع

$$\begin{aligned}
 |E| &\leq k^2 + l + (2k - l) + 1 \\
 &= k^2 + l + 2k - l + 1 \\
 &= k^2 + 2k + 1 \\
 &= (k+1)^2
 \end{aligned}$$

تمرین / وظیفه / مهم لایقانه

گفته شد که  $G = (V; E)$  یک گراف ساده است و  $|V| = n$

$$C \subseteq G \quad ; \quad |C| > 3$$

کندت خان

$$|E| \leq \frac{(n^2 - 1)}{4}$$

استدلال

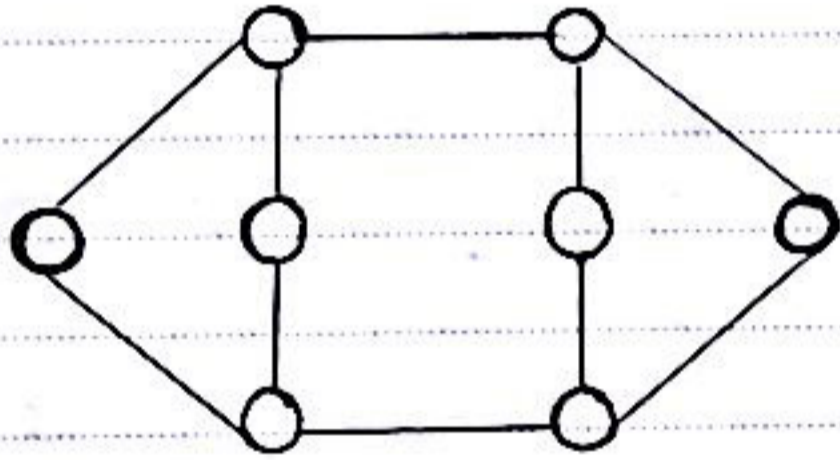
ليكن لدينا البيان الموجه  $\vec{G} = (V; \vec{E})$  ، نقول عن البيان انه موجه بشدة  
(أو بقوة) Strongly Digraph

إذا وجد بين أي عقدتين موجهة ، ويسمى بيان مترابط بشدة .

**مبرهنة /** إذا كان لدينا البيان  $\vec{G} = (V; \vec{E})$  موجه بشدة ، هذا يكافئ  
أن كل ضلع من البيان الأصلي ينتمي لدائرة .

$\vec{G}$  مترابط بشدة  $\Leftrightarrow \forall e \in G$  فإن  $e \in C$

إثبات : مطلوب / وظيفة /



**تمارين :**

1. ليكن لدينا البيان التالي :  
زود أضلاع البيان  $G$  باتجاه بحيث  
يتكون البيان الناتج هو بيان مترابط  
بشدة .

2. ليكن لدينا البيان  $G = (V; E)$  ;

$$\forall x \in V \quad ; \quad \deg(x) \geq 3$$

$$|V| = 6 \quad , \quad \forall C \in G : |C| \geq 4$$

$$G \equiv K_{3,3}$$

بمعنى  
بشكل

أثبت أن :

3. ليكن لدينا البيان  $\vec{G} = (V; \vec{E})$  المترابط بشدة ،  $|V| = n$  أثبت أن :  
 $n \leq |\vec{E}| \leq n(n-1)$

4. ليكن لدينا البيان البسيط  $G = (V; E)$  ومرتبط، حيث  
 $\forall C \subseteq G ; |C| > 3$

فإذا كان  $|V| = 2n - 1$  أبت أن:

$$|E| \leq n^2 - n$$

5. أبت أنه إذا كان البيان مرتبطاً فإن بيان الناقله مرتبطاً  
 $G \text{ مرتبط} \Leftrightarrow I(G) \text{ مرتبط}$

**مبرهنة** / ليكن لدينا البيان البسيط  $G = (V; E)$  ،  $|V| = n$  وليكن

$$x, y \in V ; x \neq y$$

عندئذ يكون ما يلي محققاً:

① إذا كان  $x = x_1, e_1, \dots, e_n, x_n = y$  مساراً من  $x$  إلى  $y$  فإنه يوجد طريقاً من  $x$  إلى  $y$ .

② إذا كان  $x = x_1, e_1, \dots, e_n, x_n = x$  مساراً من  $x$  إلى  $x$  فإنه  $\langle x_1, e_1, \dots, x_n \rangle$  هي دائرة.

إبرهان:

الحالة الأولى: نستخدم طريقة اللمس العكسي:

$$\langle x = x_1, \dots, e_n, x_n = y \rangle = w$$

ليكن  $w$  ليس طريقاً، هذا يعني

$$\exists i, j \in \mathbb{Z}, 1 \leq i, j \leq n :$$

$$e_i \equiv e_j$$

وهذا يناقض كون  $w$  مساراً، إذاً  $w$  طريق

الكلمة الدائرية: لدينا  $C = \langle x = x_1, e_1, \dots, e_n, x_n = x \rangle$  (مفروضاً)  
 لتثبت أن  $C$  هي دائرة، أيضاً لذلك سنقدم طريقة البرهان  
 العكسي، نفترض أن  $C$  ليست دائرة وبالتالي  
 $\exists i, j \in \mathbb{Z} ; e_i \equiv e_j$   
 إذا يوجد عقدتين حيث تكون هاتين العقدتين متكررتين في التتاليه  
 وهذا يناقض كون  $C$  مساراً، ومن الجرم لا يوجد تكرار للعقد  
 $\Leftarrow C$  دائرة

التمرين 1

لدينا لدينا البيان  $G = (V; E)$  ولتكن لدينا:  
 $x, y \in V, x \neq y$

عندئذ إذا كان:

$$L = \langle x = x_1, e_1, \dots, x_n = y \rangle \text{ مسار}$$

① يوجد مسار  $x$  إلى  $y$

② إذا كان المسار  $L'$ ;

$$L' = \langle x = x_1, \dots, x_n = x \rangle$$

دائرة تمر بـ  $x$

البرهان:

①  $L$  مسار  $x$  إلى  $y$

$$L = \langle x = x_1, e_1, \dots, e_n, x_n = y \rangle$$

نشكل مجموعة الأضداد الصحيحة  $A$  التي تحقق ما يلي:

$$A = \{ r ; r \in \mathbb{Z}, r \neq 0, r \text{ هو طول } L \}$$

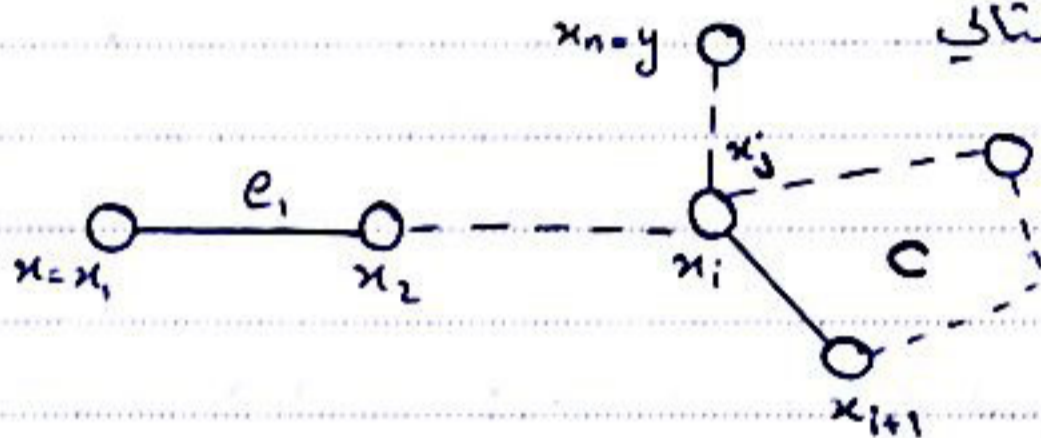
لدينا  $A \neq \emptyset$  و  $A$  مجموعة مرتبة إذاً

$$\exists s \in A ; \forall \alpha \in A ; s \leq \alpha$$

وهو طول أصغر مسار بين العقدة  $x$  و  $y$

المسار  $L_S$  هو مسار أصغري ، أصغر ما يربط بين العقدة  $x$  و العقدة  $y$  ، لنثبت أنه هذا المسار هو  
 يتم ذلك حسب المبدأ العكسي ، لنفرض أن  $L_S$  ليس هو  
 عندئذ :

$\exists i, j ; 1 \leq i, j \leq n ; x_i \equiv x_j$   
 يكون للمسار الشكل التالي



دائره

حذف الدائرة  $C$  أي  $|C| \geq 2$   
 $L_S \setminus C$  عندئذ يظل على  $L_S$   
 $\Leftarrow$

$|L'_S| < |L_S|$   
 وهذا تناقض  
 إذاً يوجد مسار من  $x$  إلى  $y$

② يتم الإثبات بطريقة مشابهة لإثبات ①

مبرهنة 1 : ليكن لدينا البيان  $G=(V; E)$  بيان بسيط ومتراص و لنفرض

$x, y \in V ; x \neq y$

إذا وجد مساران مختلفان من  $x$  إلى  $y$  فإن البيان  $G$  يحتوي  
 دائرة  $C$

سؤال  
 دورة

الإثبات: ليكن لدينا المجران

$$L_1 = \langle x = x_1, e_1, \dots, x_n = y \rangle$$

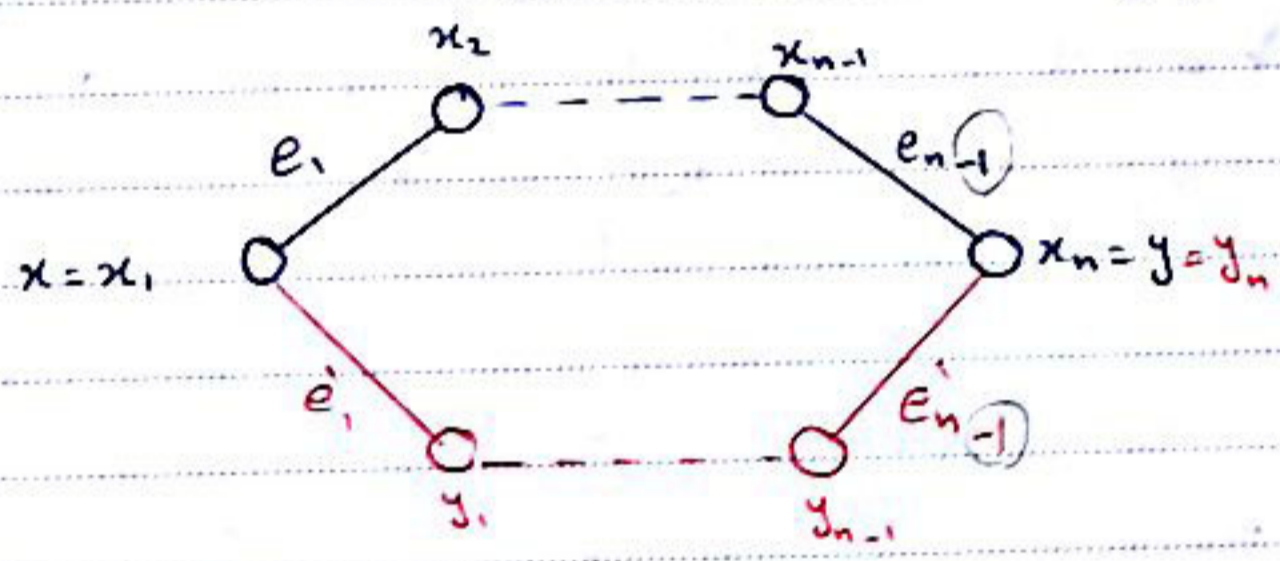
$$L_2 = \langle x = y_1, e'_1, \dots, y_n = y \rangle$$

حيث  $L_1 \neq L_2$  الحالة الأولى:  
 غير حالية:

$$\forall v_i \in L_1 : \exists \alpha \in L_2 ; v_i \equiv \alpha$$

$$\forall v_j \in L_2 : \exists \beta \in L_1 ; v_j \equiv \beta$$

عدد العقد في البداية والنهاية

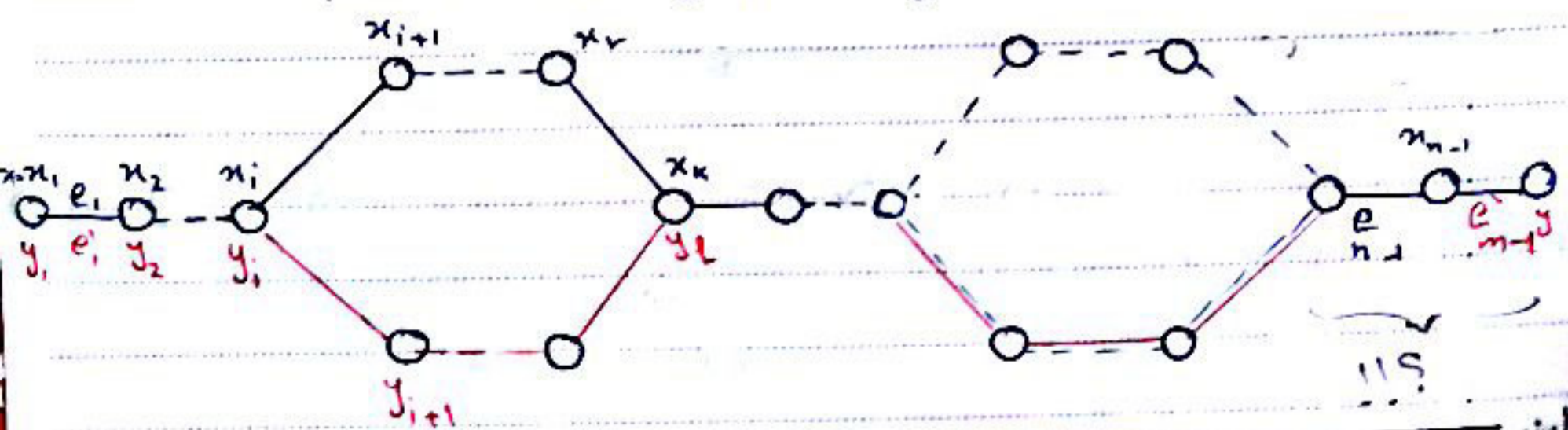


على دائرة بسيطة  $L = L_1 \cup L_2$

كذلك الحالة الثانية:

$$L_1 \neq L_2, \exists v_i \in L_1 \wedge v_j \in L_2 ; v_i \equiv v_j$$

حيث  $v_i, v_j \neq x, y$  (الحالة الثانية والفرعية)



شكل المربعات A

$$A = \left\{ r : r \in \mathbb{Z} ; i, j \text{ و } x_i \equiv y_j \right. \\ \left. i \leq r \leq j \right\}$$

ان  $A \neq \emptyset$  و  $A$  مجموعة مرتبة  
 و باني

$$\exists s \in A, \forall \alpha \in A, s \leq \alpha \\ \Rightarrow x_i \equiv y_i, s = i$$

$$\exists t \in A, s < t \leq \beta : \beta \in A, \beta \neq s \\ x_k \equiv y_l, k \neq l \\ k \leq t \leq l$$

شكل المربعات

$$L_1 = \langle x_i, e_{i+1}, \dots, x_k \rangle \quad \text{حزب}$$

$$L_2 = \langle y_i, e'_{i+1}, \dots, y_l \rangle \quad \text{حزب}$$

$$x_k \equiv y_l \quad \text{و} \quad x_i \equiv y_i : \text{كلما } i \leq k$$

$$L = L_1 \cup L_2 \quad \text{انذا} \quad \text{شكل دائرة}$$

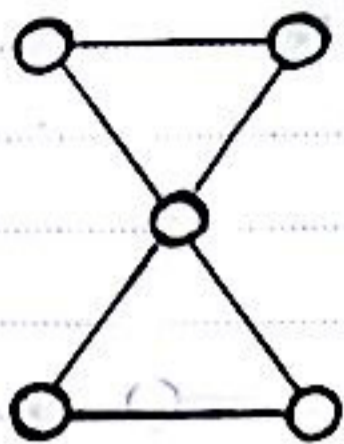
### Euler graph

بيانات أوليك

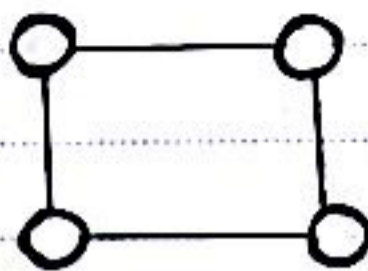
لكل  $G = (V; E)$  البيان، نقول  $G$  البيان  $G$  انه بيان أوليك  
 انذا، صحت دائرة  $C$  حيث  $C$  تحوي هذه الدائرة، جميع عقد البيان  
 و جميع أضلاعه.

مثال:

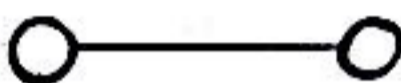
بيان أولي



بيان أولي



بيان أولي (لا يوجد دائرة)



بيان نصف أولي:

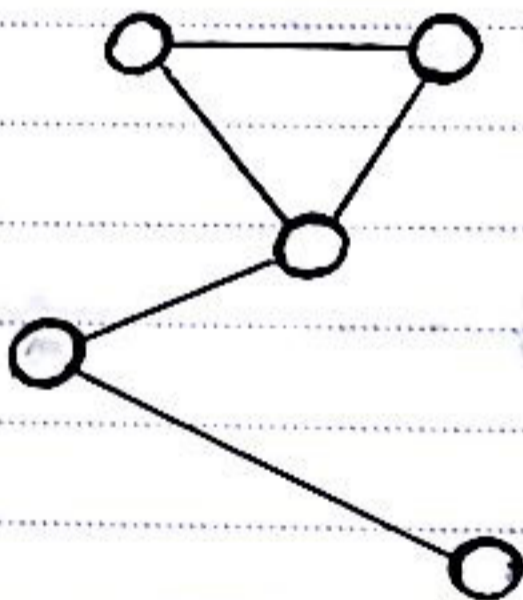
تعريف: نقول عن البيان G انه بيان نصف أولي اذا وجد طريق شوي مبيع اضلاع البيان وعقدته

بيان نصف أولي



مثال:

بيان نصف أولي



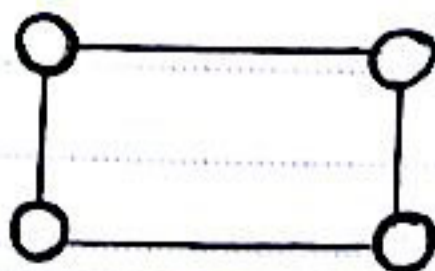
كل بيان أولي هو بيان نصف أولي  
العكس ليس صحيح  
بالضرورة

Hamilton graph

بيان هاميلتون

لكل بيان  $G=(V; E)$  نقول عن البيان G انه بيان هاميلتون اذا وجدت دائرة مكي C من البيان G شوي مبيع كحد البيان

بيان هاميلتون



مثال:

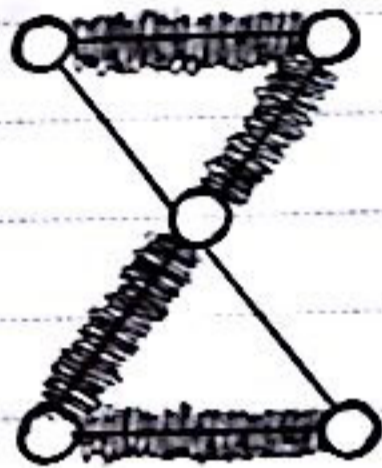
**بيان ديف هاملتون:**

نقول عن البيان  $G$  انه بيان ديف هاملتون، اذا وجد طريق من  
البيان  $G$  خودي جميع عقد البيان.  
مثال:

بيان ديف هاملتون



ليس بيان هاملتون لاسبب عدم دائرة  
خودي جميع عقد البيان  
هو بيان ديف هاملتون



**ملاحظة 1**

الدائرة من بيان اولر هي دائرة مركبة و هي بيان هاملتون  
هي دائرة بسيطة.

**ملاحظة 2**

لا يوجد خوارزمية ذات كلفة معتدلة تمكنه من ايجاد دائرة  
هاملتون من اي بيان.

**الرجوع**



13/3 رمز البيان الزوجي  $G=(X, Y; E)$   
 تعريف العقدين المتجاورين يجب وضع القاطنة المستقيمة

$$G=(V; E)$$

أول نقل الأوزان، الذئب، الخبز

فقط عند رأس الخطوط، هو الخط الذي يصل  $MJD$

إلى  $MJA$  بدلاً من  $MJD$

14/3

السطر 16 رفع كجوه أضلاعه

P.16

$$E = \{e_1, \dots, e_m\}$$

عناصر مجموعة التائر: P.17

الخاصة [8] رفع  $e_4$  بدلاً من  $e_1$

برسم البيان تم بيان ترتيب آه  $e_4$  P.19

رفع  $e_4$

بغير مجموعة التائر،  $E = \{e = (x_i, x_j) \in E\}$  P.21

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{if } e = (x_i, x_j) \in E \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$a_{ij} = \begin{cases} \alpha & \text{if } e = (x_i, x_j) \in E \\ \beta & \text{if } e = (x_j, x_i) \in E \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

P.22

$$\exists e = (x_i, x_j) \in E$$

$d_{ij} = \begin{cases} \text{جيد} & \text{if } e = (x_i, x_j) \in E \\ \text{سيئ} & \text{if } e = (x_j, x_i) \in E \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$  P.23

رمز صفوف الأرقام P.23

$$Q = (q_{ij}) \begin{matrix} i = 1, \dots, n \\ j = 1, \dots, n \end{matrix}$$