Math 151 Discrete Mathematics

3

جامعة الملك سعود كلية العلـــوم قسم الرياضيات

## تمارین 151 ریض نظرية الرسومات GRAPH THEORY

(5.5) الأشجار

( خواص أساسية & أشجار التقصي

TREES - BASIC PROBERIES SEARCH TREES

Malek Zein AL-Abidin

▲ 1440 2018

3

## الأشجار- خواص أساسية TREES - BASIC PROBERIES

مقدمة: الأشجار عائلة من الرسومات البسيطة التركيب والتي لها مجال واسع من التطبيقات العملية، منها على سبيل المثال

- إيجاد عدد بعض الأنماط من المركبات الكيميانية.
- إنشاء خوار زميات فعالة لإيجاد معلومة معينة في قائمة البيانات.
  - إنشاء شبكات بأقل تكلفة ممكنة
  - إنشاء شفرات فعالة في تصنيف و فرز و إرسال البيانات .
    - ترتیب هرمیة الموظفین في المؤسسات الكبیرة.

ترتيب الملفات في الحواسيب.

مثال (1):

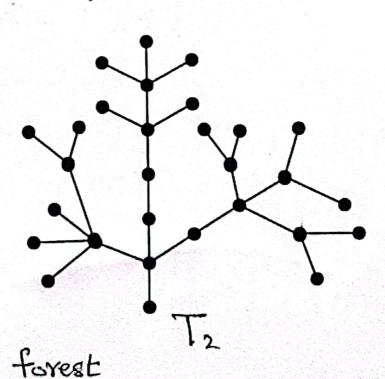
forest has no cycles

تعریف (1) : لیکن G = (V, E) رسماً بسیطاً . نقول إن G غابة ( forest ) إذا کان G لا يحتوي على دورات . تعریف (2) : لیکن G = (V, E) رسماً بسیطاً . نقول إن G شجرة ( tree ) إذا کان G مترابطاً و لا يحتوي على دورات .

has no cycles Connected

الشكل أدناه يبين لنا غابة تحتوي على أشجار:

T<sub>1</sub>

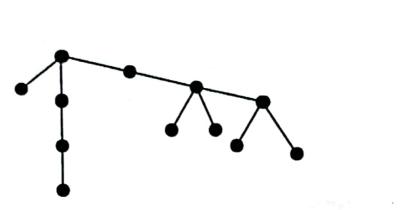


100

1

1

A S





من الشكل أعلاه يتبين لنا أن الغابة هي مجموعة من الأشجار غير مترابطة.

مبر هنة(1) : إذا كانت T=(V,E) شجرة حيث T=|V|>1 فإنه يوجد على الأقل رأسان في T درجة كل منهما تساوي 1 .

|V|=N |V|

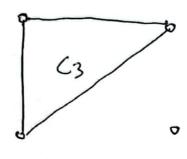
مبر هنة T : ليكن T=(V,E) رسماً مترابطاً حيث T=(V,E) عندنذ، T شجرة إذا و فقط إذا . |E|=n-1

مبر هنة |V|=n ليكن T=(V,E) رسماً |V|=n رسماً |V|=n رسماً |V|=n مبر هنة |V|=n . |E|=n-1 .

مبر هنة T اليكن T = (V, E) رسماً مترابطاً . عندئذ، T شجرة إذا و فقط إذا كان كل ضلع في T جسراً .

y مبر هنة T البكن T=(V,E) رسماً بسبطاً عندنذ، T شجرة إذا و فقط إذا وجد ممر وحيد من x إلى  $x \neq y$  .  $x \neq y$  .  $x \neq y$  .  $x \neq y$  .

مبر هنة T : ليكن T = (V, E) رسماً عندنذ، T شجرة إذا و فقط إذا كان T V تحتوي على دورات و كان T يحقق الشرط التالي : إن إضافة ضلع جديد إلى T تجعلنا نحصل على رسم يحتوي على دورة وحيدة .



\_ G-

|V1 = 4 , |E1 = 3 = 4-1 = |V1-1

But not a tree.

has cycle C3 and not connected

Theorem:

aidre Tis a tree = |E|= |V|-1?

100

1

2

-

وذا کانت T = (V, E) افاتبت آن T رسم ثنانی التجزنة. T = (V, E) be a tree where |V| > 1, Show that T is a bipartite graph.

T is a tree = (T has no G cles = in T has no G cles = in T has no G cycles = in T has T has T is a T has T has T has T is a T has T has T has T is a T has T has

باذا كان G رسماً لا يحتوي على دورات و عدد رؤوسه n و عدد مركباته k فاثبت أن عدد n-k أضلاعه n-k

Q7. Let G be a graph that does not contain cycles and the number of vertices is n and the number of its components is k. Prove that the number of edges is n-k.

الإثبات:

أي من الرسومات  $K_{m,n}$  شجرة ؟ و لماذا؟

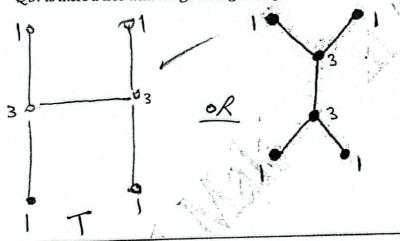
(8)

Q8. Which of the graphs  $K_{m,n}$  are trees? Explain the answer.

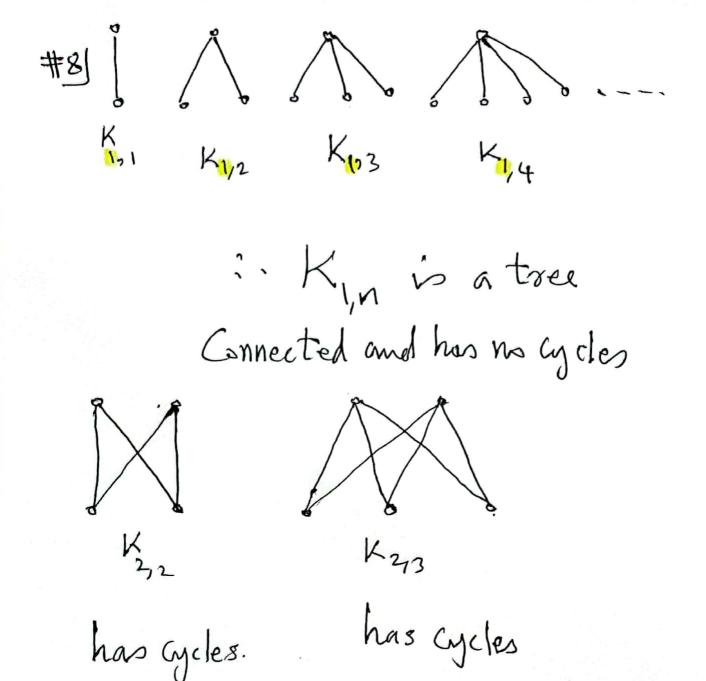
course Kinhoux no cycles, otherwise.

هل يوجد شُجِرة متتالية برجاتها: 1 ، 1 ، 1 ، 1 ، 3 ، 3 ؟ علل إجابتك.

Q9. Is there a tree with the given degree sequence : 1, 1, 1, 1, 3, 3? Explain the answer.



ليكن G=(V,E) رسماً مترابطاً . نقول إن G وحيد الدورات إذا احتوى على دورة واحدة فقط . |V|=|E| .



K, K, K, Shar cycles

Trees 2 has cycles

must Be: M=1 or N=1.

Connected fohas no cycles

Win =T.

(11) بين صحة أو خطأ كل واحدة من العبارات التالية مع التعليل:

Q11. Decide whether the statement is true or false, with explanation.

Each non-simle graph contains a cycle

(أ) كل رسم غير بسيط يحتوي على دورة .

Each complete graph is a bipartite

ب كل رسم تام ثنائي التجزئة .

Each regular graph with degree 1 is a tree

(ج)كل رسم منتظم من النوع واحد شجرة.

(د)الرسم المتمم لكل شجرة هو شجرة.

The complementary graph of each tree ia also tree.

1,1,1,2,2,k,2k أوجد العدد الصحيح k إذا علمت أنه توجد شجرة متتالية درجات رؤوسها k Q12. Find the integer k if you know that there is a tree with the given degree sequence (1,1,1,1,2,2,k,2k)

(12) \*\*\*

501. · Tis atree =)

\[ \sum\_{i=1}^{8} \deg \sigma\_{i} = 2/E/

=> |+ |+ | + | + 2 + 2 + K + 2K = 2 | E |

8+3K=2/E/ =) /E/=4+3K

 $| \Rightarrow \frac{3}{4} + \frac{3}{2} | K = 8 - 1 = 7$   $| \Rightarrow \frac{3}{2} | K = 3 \Rightarrow | K = 2 | \checkmark$ 

1

13

ارسم كل الغابات غير المتماثلة التي عدد رؤوس كل منها 4. (13)
Q13. Draw all nonisomorphic forests with a number of vertices each 4.

. 1 جد مع التعليل، عدد رؤوس الشجرة التي فيها درجة أحد الرؤوس 31 و درجة كل رأس آخر (14) Q14. Find The number of vertices of a tree with the degree of a vertex 31 and the degree of each other vertex is 1. Explain the answer?

Let: 
$$|V| = X + 1 \implies |E| = |V| - 1 = X$$
  

$$\sum deg v = 1(31) + X(1) = 2|E| = 2X$$

$$\implies X = 31 \implies |V| = 31 + 1 = |32|$$

$$501.$$
 "T is a tree =) ..  $|E| = |V| - 1$  (\*)
$$\sum_{i=1}^{6} deg v_{i} = 2|E| =) 1 + 1 + 1 + 1 + 3 + d = 2|E|$$

$$\Rightarrow 7 + d = 2|E| \Rightarrow |E| = \frac{7 + d}{2}$$

$$\text{Subst.} \quad \frac{7 + d}{2} = 6 - 1 = 5 \Rightarrow 7 + d = 10 \Rightarrow |d = 3|$$

$$\text{Subst.} \quad \frac{7 + d}{2} = 6 - 1 = 5 \Rightarrow 7 + d = 10 \Rightarrow |d = 3|$$

1

100

0

اذا كانت T شجرة تحتوي بالضبط 20 رأساً درجة كل واحد منها 2 و x رأساً درجة كل واحد منها 1 ، فأوجد x .

Q16. Let T be a tree contains exactly 20 vertices the degree of each of them is 2 and x vertices the degree of each of them is 1, find x ?

degree of each of them is 1, find 
$$x$$
?

The atree =  $\int_{i=1}^{\infty} |E| = |V| - 1$  :  $|V| = 20 + X$ .

$$\sum_{i=1}^{\infty} |Aegv_i| = 2|E|$$

$$20(2) + X(1) = 2|E|$$

$$40 + X = 2|E| = 3|E| = 20 + \frac{X}{2}$$

(18) أي من التقارير التالية خاطئ:

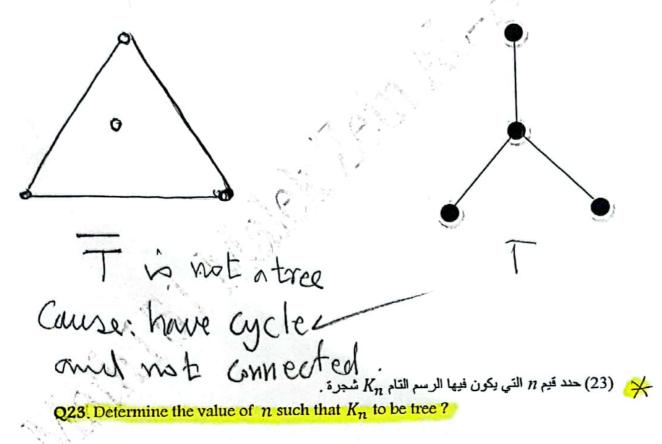
رسم منتظم (ب)  $K_{3,3}$  لیس شجرهٔ (ج)  $K_{3,3}$  رسم مترابط (د) متمم  $K_{3,3}$  رسم غیر منتظم (أ)

(19) بين صحة أو خطأ كل من التقريرين التاليين, مع التعليل:

. فيه G = (V, E) مو شجرة |V| = n مو شجرة G = (V, E) مو شجرة (i)

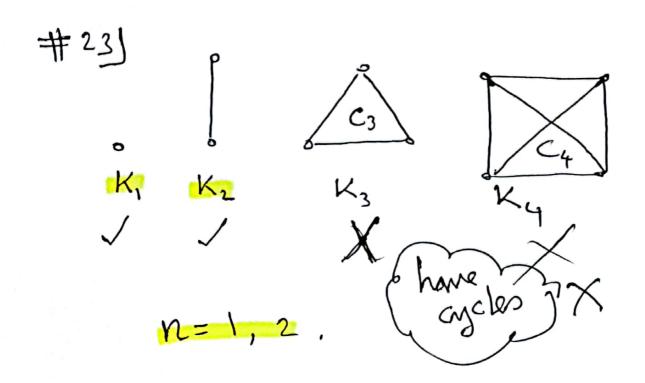
There is no bridge in  $\ K_n\ (n\geq 1)$  .  $(n\geq 1)$   $\ K_n$  رسم تام  $\ k_n$  رب)لا يوجد جسور في أي رسم تام

بين فيما إذا كان متمم الشجرة الموضحة أدناه، هو شجرة أيضاً Q22. Decide whether the complementary tree of the given tree is also tree?



Ki Kz orre Trees

the otherie not a tree Course have cycles.



Q4. (a) Let T be a tree with n vertices  $v_1, v_2, ..., v_n$ , where n > 2. Find  $\deg(v_n)$  if you know that  $\deg(v_1) = \deg(v_2) = \cdots = \deg(v_{n-1}) = 1$ . (2 pts)

Answer:

4

豪

集

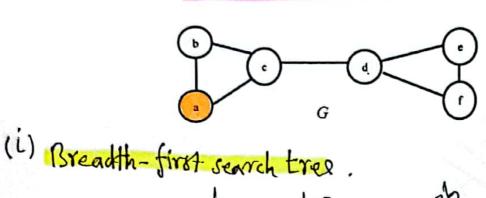
-

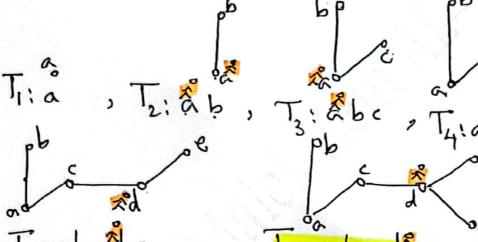
盟

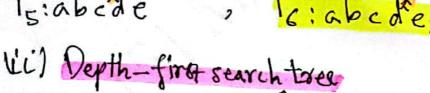
-

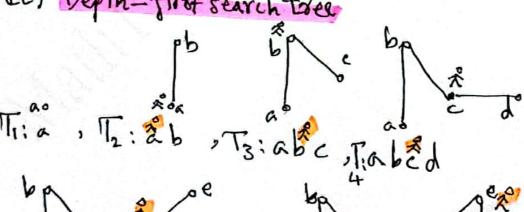
-

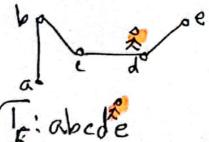
ره) جد شجرة تقص عرضي ( G الرسم G ادناه . Breadth-first search tree ) جذر ها G الرسم G ادناه . G ادناه . G ابناه . G الرسم G ادناه .











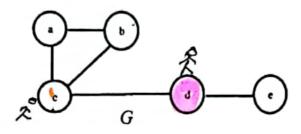
-

额

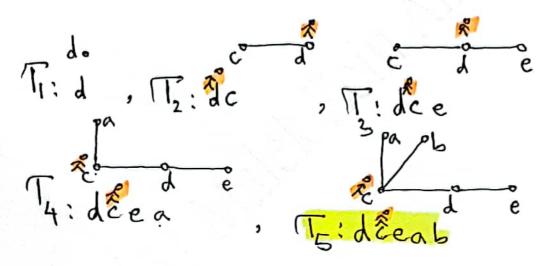
勸

羅

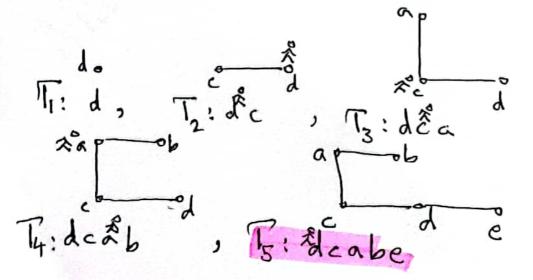
(9) (أ) جد شجرة تقص عرضي ( Breadth-first search tree ) جذر ها الله للرسم G أدناه . (ب) جد شجرة تقص عمقي (طولي ) ( Depth-first search tree ) جذر ها الله اللرسم G ادناه .



Breadth - first search tree.



Depth - first search tree



10

S.

C

-

(5) (5) جد شجرة تقص عرضى ( G ادناه G ادناه ) جنر ها G للرسم G ادناه . (۱) جد شجرة تقص عمقي ( طولي ) ( G ادناه G ادناه . (ب) جد شجرة تقص عمقي ( طولي ) ( G ادناه .

Tiry Tz: \$\$ Tz: \$st , T4: Ystu

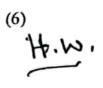
T5: Yst w

(ili) Depth.

Solver Signature of the Si

T: rsavt

(ا) جد شجرة تقص عرضي ( Breadth-first search tree ) جذرها u للرسم (ادناه . Find the Breadth-first search tree of root u for the graph G (ب) جد شجرة تقص عمقي (طولي ) ( Depth-first search tree ) جذرها u للرسم (اب) جد شجرة تقص عمقي (طولي ) Find the Depth -first search tree of root u for the graph G



(أ) جد شجرة تقص عرضي ( Breadth-first search tree ) جنرها u للرسم G ادناه . Find the Breadth-first search tree of root u for the graph G . وبا جد شجرة تقص عمقي (طولي ) ( Depth-first search tree ) جنرها u للرسم G ادناه . Find the Depth -first search tree of root u for the graph G

