





نظري 2

ملف داعم

2022/2023

السنة الثالثة





نظری 2

المواضيع التي سنتناولها في المحاضرة الثانية:

- 1. المخططات الجزئية.
- 2. أنواع المخططات الجزئية:
- مخطط التغطية الجزئية.
 - المخطط المُستنتج.
 - 3. العمليات على المخطط:
 - حذف حافة.
 - إضافة حافة.
 - حذف رأس.
 - إضافة رأس.
 - 4. متمم مخطط:
 - 5. بعض التعاريف:
 - .u v Walk
 - .u v Trail •
 - .u v Path
 - .Circuit
 - .Cycle •

المخطط الجزئي SubGraph:

G = (V, E), V, E ليكن لدينا المخطط G الممثّل بالمجموعتين

ولدينا المخطط G(U,F) ولدينا المخطط

. و F مجموعة الحواف

يقال بأن المخطط H جزئي من G إذا تحقّق:

 $U \subseteq V \neq \emptyset \&\& F \subseteq E$

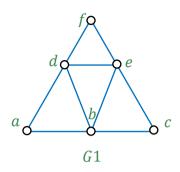
عندئذٍ يُدعى:

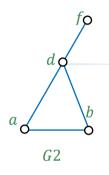
- H: SubGraph
- G: SuperGraph

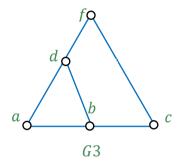


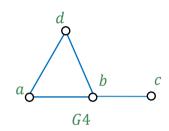
نظری 2

مثال: أي من المخططات G2,G3,G4 هو مخطط جزئي من المخطط G1؟؟









الحل:

هما مخططات جزئية من المخطط G1، لأن مجموعة الرؤوس لـ G2,G4 هي مجموعة جزئية من مجموعة G2,G4 الرؤوس لـ G1، وكذلك مجموعة الحواف لـ G2,G4 هي مجموعة جزئية من مجموعة الحواف لـ G1.

 \mathcal{C} , \mathcal{F} ليس مخطط جزئي من المخطط $\mathcal{G}1$ لعدم وجود حافة تصل بشكل مباشر بين الرأسين $\mathcal{G}3$

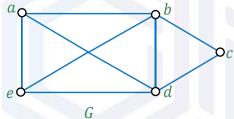
بعض الحالات الخاصة من المخططات الجزئية:

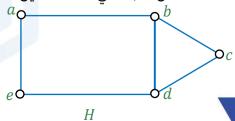
مخطط التغطية الجزئية Spanning SubGraph:

 $H=\,(U\,,F)$ و $G=\,(V\,,E)$ لدينا المخططات

إذا كان U=V عندها المخطط H يسمى $F\subseteq E$ ومجموعة حوافه مجموعة جزئية من مجموعة U=V ومخموعة حوافه مجموعة F

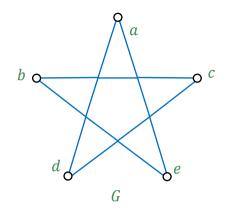
مثال: لدينا المخططان G , H في كلا الحالتين H يشكل مخطط تغطية جزئية.

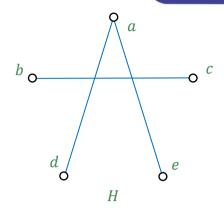






نظري 2

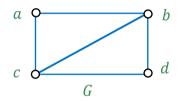


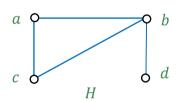


المخطط المُستنتج Induced SubGraph:

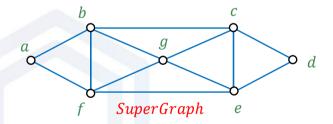
في هذا النوع من المخططات كل رأسين متجاورين في المخطط الجزئي SubGraph يجب أن يكونا متجاورين في المخطط الأصلي SuperGraph.

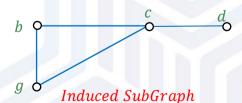
مثال:

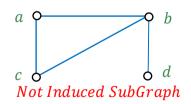




G متجاورين في G وليس متجاورين في G متجاورين في G المخطط G المخطط G لأن G متجاورين في المخطّط الجزئي يجب أن يكونا متجاورين في الG كلّما أخذنا رأسين متجاورين في المخطّط الجزئي يجب أن يكونا متجاورين في ال







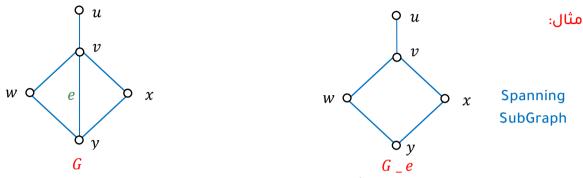


نظری 2

العمليات على المخطط:

حذف حافة Delete Edge:

الذي له e من المخطط G سوف نرمز لـ G للمخطط الناتج عن حذف الحافة e من المخطط G الذي له نفس رؤوس المخطط G.



. المخطط G_e هو Spanning أيضاً يحوي على جميع الرؤوس وحوافه مجموعة جزئية من المخطط الرئيسي G_e

حذف رأس Delete Vertice:

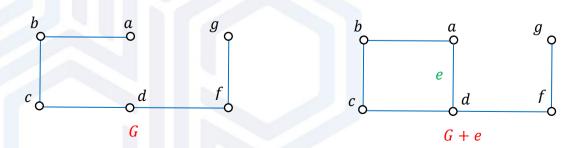
 $G_{-}v$ نقوم بحذف رأس وكل الحواف الحادثة معه ونرمز لذلك



إضافة حافة للمخطط Insert Edge!

ليكن لدينا المخطط الناتج عن إضافة الحافة و G=(V,E) للمخطط الناتج عن إضافة الحافة و إلى G=(V,E) المخطط G.

مثال:



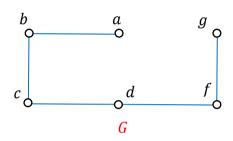


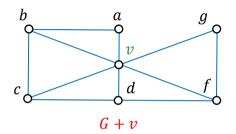
نظری 2

إضافة رأس للمخطط Insert Vertice!

G+v المخطط S=(V,E) المخطط وليكن لدينا الرأس v ينتمي إلى مجموعة الرؤوس S=(V,E) المخطط v مضاف إليه الرأس v مع ربط كل رؤوس المخطط v مع الرأس المضاف v

مثال:



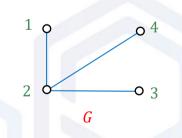


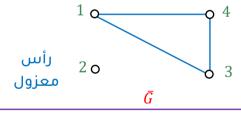
بعد الإضافة يصبح المخطط الناتج هو مخطط SuperGraph

complement of a Graph عتمم المخطط

G ليكن لدينا المخطط G=(V,E) يُعرِّف متمم المخطط G بأنه مجموعة الحواف الغير موجودة في المخطط أي: G=(V,E) وله نفس مجموعة الرؤوس.

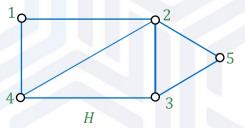
مثال:

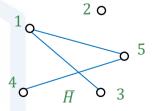




ملاحظة: قد ينتتج في هذه الحالة رأس معزول.

سؤال: ما هو متمم هذا المخطط؟؟





وظيفة: اكتب العلاقة العامة التي تعطي درجة الرأس في المخطط المتمم.

$$\deg(v) = ?$$
 \bar{G}

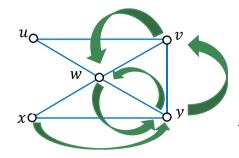


نظری 2

بعض التعاريف:

المسير u-v وتنتهي عند الرأس v وبحيث المسير u-v وتنتهي عند الرأس والحواف تبدأ عند الرأس والمسلة متباورة.

مثال:



$$x - w Walk$$
 Length(W) = 5

نلاحظ بأنه ليس بالضرورة أن تكون الرؤوس متمايزة والحواف أيضاً.

يكرّر الرأس أكثر من مرة والحواف أيضاً.

ملاحظة:

 $.Closed\ Walk$ عندما u = v عندما

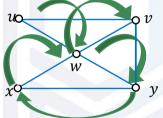
عندما u ≠ v تدعى open Walk

طول الـ $Length(W)\ Walk$: عدد الحواف التي تم المرور عليها بما فيها الحواف التي تم المرور عليها أكثر من مرة.

Length(W)=W عدد الرؤوس التي تمّ المرور عليها في - 1

. هو عبارة عن u – v Walk بشرط المرور على كل حافة لمرة واحدة فقط. u – v Trail

مثال:



T: u, w, y, x, w, v

يمكن تكرار الرؤوس.

ي مو عبارة عن u – v Walk بشرط المرور على كل رأس لمرة واحدة فقط. u – v Path

مثال:

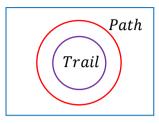


P: *u*, *w*, *y*, *v*



نظری 2

u - v Walk و u - v Path العلاقة بين



عند المرور على كل رأس لمرة واحدة فحتماً سنمر على كل حافة مرة واحدة فقط أي Trail هو Path فل ستنتج أن كل

Circuit: هي عبارة عن Closed Trail طولها أكثر من ثلاثة حواف. (المرور على كل حافة لمرة واحدة والعودة إلى نقطة الانطلاق).

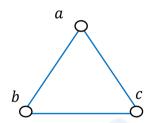
مثال:

Cycle: هي عبارة عن *Circuit* مع قيد كل رؤوسها مختلفة عدا الرأس الأول والأخير. (المرور على كل حافة وكل رأس مرة واحدة فقط والعودة إلى نقطة الانطلاق).

مثال:

C: x, y, v, w, x

(K يرمز لK-Cycle بطول K (عدد الحواف



- $. Even\ Cycle\ ``$ إذا كان K عدد زوجي ``
 - $.Odd\ Cycle$ «إذا كان K عدد فردي \star

أشهرها: 3 — Cycle أشهرها:

تمارين وظيفة:

1. لدينا G مخطط بسيط فيه m=15 (عدد حوافه)، ثلاثة من رؤوسه لها الدرجة 4، وما تبقّی من الرؤوس من الدرجة 3 . ما عدد رؤوس هذا المخطط؟؟

الحل:

$$\sum_{i=1}^{n} degree(v) = 2 |m|$$

نفرض أنَّ n هو عدد الرؤوس و x هو عدد الرؤوس المعروف درجتها أي يصبح:

$$4*3 + ((n-x)*3) = 2|15|$$

$$12 + ((n-3)*3) = 30$$

$$3n - 9 = 18$$

$$3n = 27 \implies n = 9$$



نظري 2

2. بين صحّة العبارة التالية: مخطط له خمس رؤوس، هل من الممكن أن يكون لكل رأس من رؤوس المخطط الدرجة الثالثة، مع التعليل؟؟

الحل:

غير ممكن، لأنه لا يحقق النظرية الأولى من نظرية المخططات.





نظري 2

مصطلحات المحاضرة		
SubGraph	مخطط جزئي	
SuperGraph	مخطط أصلي	
Spanning SubGraph	مخطط التغطية الجزئية	
Delete Edge	حذف حافة	
Delete Vertice	حذف رأس	
Add Edge	إضافة حافة	
Add Vertice	إضافة رأس	
Complement of a Graph	متمم مخطط	
u – v Walk	a, v مشوة بين	
$u-v\ Trail$	اثر بین u, v	
u-v Path	a, v مىسار بين	
Circuit	دائرة	
Cycle	دورة	
Closed Walk	مشوة مغلقة	
Open Walk	مشوة مفتوحة	
Even Cycle	دورة زوجية	
Odd Cycle	دورة فردية	
3 — Cycle gl Triangle	مثلث	







أعضاءالفريق

الفريق التقني		يملحاا ر	الفريق العلمي	
کرم کتلو	بىشر نجار	سامر حاضري	أحمد مهملات	
ي محمد سعيد انطاكلي	جمال سالم صوران	سدرة ظاظا	أمل مكي	
مروه بابللی	راما الجابر	سنا أطرش	أميرة كاجوج	
<u> </u>		عائشة الخطيب	حمزة صوراني	
مريم الأسود	رشا خلیل	غرّاء حداد	رضوان الشحود	
مصطفى الرمضان	عز الدين واعظ	فاطمة شنب	رغد قرقناوي	

رؤی صبّاغ

هل لديك أي ملاحظة؟ لا تتردّد في مراسلتنا.



