Grau en Enginyeria Informàtica
Facultat d'Informàtica de Barcelona

Matemàtiques 1

Part I: Teoria de Grafs

Exercicis i problemes

Curs 2022-2023(2)

Departament de Matemàtiques
Universitat Politècnica de Catalunya

Els problemes d'aquesta col·lecció han estat recopilats per Anna de Mier i Montserrat Maureso el curs 2011/2012. En part provenen de reculls de problemes elaborats pels membres del Departament de Matemàtica Aplicada 2 per a les diverses assignatures que s'han impartit al llarg dels anys. D'altres provenen de la bibliografia de l'assignatura o d'altres llibres, i n'hi ha que són de nova collita. Aprofitem per fer constar i agrair la tasca del becari docent Gabriel Bernardino en la redacció de les solucions. El curs 2018/2019 s'ha fet una revisió general.

Anna de Mier
Mercè Mora
Febrer 2019

Índex

1 Conceptes bàsics de grafs **1**

1.1 Tipus de grafs. Subgrafs. Grafs derivats. Operacions. 1

1.2 Exercicis 3

2 Recorreguts, connexió i distància **7**

3 Grafs eulerians i hamiltonians **10**

4 Arbres **12**

Exercicis de repàs i consolidació **15**

1
Conceptes bàsics de grafs

1.1 Tipus de grafs. Subgrafs. Grafs derivats. Operacions.

TIPUS DE GRAFS

Els següents són grafs destacats que emprarem tot sovint. Siguin n un enter positiu i $V = \{x_1, x_2, \ldots, x_n\}$.

El *graf nul* d'ordre n, que denotem per N_n, és el graf d'ordre n i mida 0. Al graf N_1 se l'anomena *graf trivial*.

El *graf complet* d'ordre n, que denotem per K_n, és el graf d'ordre n que té totes les arestes possibles. Observem que K_1 és també el graf trivial.

El *graf trajecte* d'ordre n, que denotem per $T_n = (V, A)$, és el graf que té per conjunt d'arestes $A = \{x_1x_2, x_2x_3, \ldots, x_{n-1}x_n\}$.

El *graf cicle* d'ordre $n \geq 3$, que denotem per $C_n = (V, A)$, és el graf amb conjunt d'arestes $A = \{x_1x_2, x_2x_3, \ldots, x_{n-1}x_n, x_nx_1\}$.

El *graf roda* d'ordre $n \geq 4$, que denotem per $W_n = (V, A)$, és el graf amb conjunt d'arestes $A = \{x_1x_2, x_2x_3, \ldots, x_{n-1}x_1\} \cup \{x_nx_1, x_nx_2, \ldots, x_nx_{n-1}\}$.

Siguin r i s enters positius.

Un graf és *r-regular* si tots els vèrtexs tenen grau r.

Un graf $G = (V, A)$ és *bipartit* si hi ha dos subconjunts no buits V_1 i V_2 tals que $V = V_1 \cup V_2$, $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ i de forma que, per a tota aresta $uv \in A$, es té que $u \in V_1$ i $v \in V_2$, o viceversa. És a dir, no hi ha arestes uv amb $u, v \in V_1$ o $u, v \in V_2$. Els conjunts V_1 i V_2 s'anomenen les *parts estables* de G. En cas que cada vèrtex de V_1 sigui adjacent a tots els vèrtexs de V_2, direm que el graf és *bipartit complet* i el denotarem per $K_{r,s} = (V, A)$, on $|V_1| = r$ i $|V_2| = s$. Al graf $K_{1,s}$ se l'anomena *graf estrella*.

Subgrafs

Considerem un graf $G = (V, A)$.

Un graf $G' = (V', A')$ és un *subgraf de* G si $V' \subseteq V$ i $A' \subseteq A$. Si $V' = V$, se l'anomena *subgraf generador* de G.

Sigui $S \subseteq V$, $S \neq \emptyset$. S'anomena *subgraf induït (o generat) pels vèrtexs de* S al graf $G[S] = (S, A')$ tal que $A' = \{uv \in A : u, v \in S\}$.

Grafs derivats d'un graf

Considerem un graf $G = (V, A)$.

El *graf complementari* de G, que denotem per G^c, és el graf amb conjunt de vèrtexs V i conjunt d'arestes $A^c = \{uv | \, uv \notin A\}$.

Sigui $S \subset V$. El graf que s'obté per *eliminació* o *supressió dels vèrtexs* de S, que denotem per $G - S$, és el graf que té per conjunt de vèrtexs $V \setminus S$ i per arestes les de G que no són incidents a cap vèrtexs de S. En cas que $S = \{v\}$, el denotem per $G - v$.

Sigui $S \subset A$. El graf que s'obté per *eliminació* o *supressió de les arestes* de S, que denotem per $G - S$, és el graf que s'obté de G suprimint totes les arestes de S. És a dir, $G - S = (V, A \setminus S)$. En cas que $S = \{a\}$, el denotem per $G - a$.

Siguin u, v vèrtexs de G no adjacents. El graf que s'obté per l'*addició de l'aresta uv* és el graf $G + uv = (V, A \cup \{uv\})$.

Operacions entre grafs

Considerem dos grafs $G_1 = (V_1, A_1)$ i $G_2 = (V_2, A_2)$.

El *graf unió de* G_1 *i* G_2, que denotem per $G_1 \cup G_2$, és el graf que té per conjunt de vèrtexs $V_1 \cup V_2$ i per conjunt d'arestes $A_1 \cup A_2$.

El *graf producte de* G_1 *i* G_2, que denotem per $G_1 \times G_2$, és el graf que té per conjunt de vèrtexs $V_1 \times V_2$ i les adjacències vénen donades per

$$(u_1, u_2) \sim (v_1, v_2) \Leftrightarrow (u_1 v_1 \in A_1 \text{ i } u_2 = v_2) \text{ o } (u_1 = v_1 \text{ i } u_2 v_2 \in A_2).$$

1.2 Exercicis

1.1 Per a cadascun dels grafs N_n, K_n, T_n, C_n i W_n, doneu-ne:

1) una representació gràfica per a $n = 4$ i $n = 6$;
2) la matriu d'adjacència per a $n = 5$;
3) l'ordre, la mida, el grau màxim i el grau mínim en funció de n.

1.2 Per a cadascun dels enunciats següents, doneu un graf amb la propietat que es demana, explicitant-ne la llista d'adjacències i una representació gràfica.

1) Un graf 3-regular d'ordre com a mínim 5.
2) Un graf bipartit d'ordre 6.
3) Un graf bipartit complet d'ordre 7.
4) Un graf estrella d'ordre 7.

1.3 Esbrineu si els grafs complet, trajecte i cicle d'ordre n, amb $n \geq 1$ o $n \geq 3$ segons el cas, són bipartits i/o regulars.

1.4 Doneu la mida:

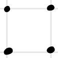
1) d'un graf r-regular d'ordre n;
2) del graf bipartit complet $K_{r,s}$.

1.5 Siguin $V = \{a, b, c, d, e, f\}$, $A = \{ab, af, ad, be, de, ef\}$ i $G = (V, A)$. Determineu tots els subgrafs de G d'ordre 4 i mida 4.

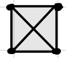
1.6 Els cinc apartats següents fan referència al graf G definit com segueix. El conjunt de vèrtexs és $V = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$, i dos vèrtexs u i v són adjacents si $|u - v| \in \{1, 4, 5, 8\}$. Determineu l'ordre i la mida dels subgrafs de G següents:

1) El subgraf induït pels vèrtexs parells.
2) El subgraf induït pels vèrtexs senars.
3) El subgraf induït pel conjunt $\{0, 1, 2, 3, 4\}$.
4) Un subgraf generador que tingui el màxim nombre possible d'arestes però no contingui cicles.

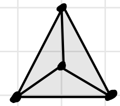
N_n = graf nul



K_n = graf complet

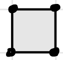


W_n = Wheel graf



T_n = graf trajecte

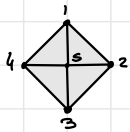
C_n = graf cercle



Matriu d' adjacencia

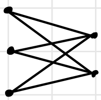
2)

	1	2	3	4	5
1	0	1	6	1	1
2	1	0	1	0	1
3	0	1	0	1	1
4	1	0	1	0	1
5	1	1	1	1	0



	ordre	mida	grau max	grau min
N_n	n	0	0	0
K_n	n	$n(n-1)/2$	$n-1$	$n-1$
T_n	n	$n-1$	2	1
C_n	n	n	2	2
W_n	n	$2(n-1)$	$n-1$	3

Graf bipartit

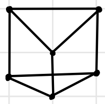


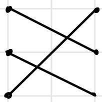
$K_{2,3}$

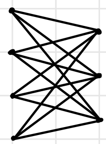
Si es bipartit complet te totes les arestes posibles entre conjunts

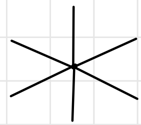
mida max = $2 \cdot 3 = n \cdot r$

2-

1) 

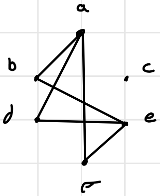
2) 

3) 

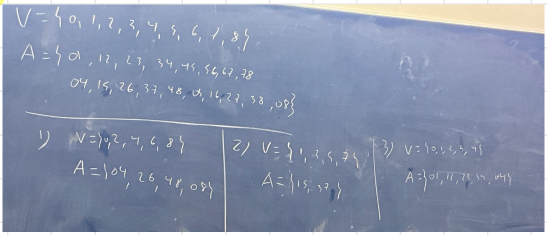
4) 

4- a) $\frac{r \cdot n}{2}$ b) $r \cdot s$

5-

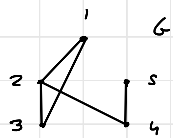


6-



7- $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$

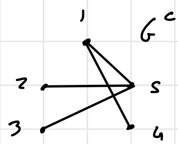
$A = \{12, 13, 23, 24, 45,$



G $\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$

$G - 45$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



G^c $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

$G^c - 4$

eliminem la Fila del 4 si treien el vertex 4

$G + 25$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

- El graf complementari es la inversa del graf normal, vol dir que invertim les arestes.

8 -

G de	ordre n	mida m
G^c	n	$\frac{n(n-1)}{2} - m$
$G - v$	$n-1$	$m - gr(v)$
$G - a$	n	$m - 1$

1.7 Considereu un graf $G = (V, A)$ amb $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ i $A = \{12, 13, 23, 24, 34, 45\}$. Doneu el conjunt d'arestes, la matriu d'adjacència i una representació gràfica dels grafs G^c, $G - 4$, $G - 45$ i $G + 25$.

1.8 Considereu un graf $G = (V, A)$ d'ordre n i mida m. Siguin v un vèrtex i a una aresta de G. Doneu l'ordre i la mida de G^c, $G - v$ i $G - a$.

1.9 Esbrineu si el complementari d'un graf regular és regular, i si el complementari d'un graf bipartit és bipartit. En cas afirmatiu, demostreu-ho; en cas negatiu, doneu un contraexemple.

1.10 Doneu el conjunt d'arestes i una representació gràfica dels grafs $K_3 \cup T_3$ i $T_3 \times K_3$, suposant que els conjunts de vèrtexs de K_3 i de T_3 són disjunts.

1.11 Considereu els grafs $G_1 = (V_1, A_1)$ i $G_2 = (V_2, A_2)$. Doneu l'ordre, el grau dels vèrtexs i la mida de $G_1 \times G_2$ en funció dels de G_1 i G_2.

1.12 Proveu o refuteu les afirmacions següents:

1) Si G_1 i G_2 són grafs regulars, aleshores $G_1 \times G_2$ és regular.
2) Si G_1 i G_2 són grafs bipartits, aleshores $G_1 \times G_2$ és bipartit.

1.13 Doneu tots els grafs que tenen $V = \{a, b, c\}$ com a conjunt de vèrtexs i representeu-los gràficament.

1.14 Considereu els grafs que tenen conjunt de vèrtexs $[7] = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$. Calculeu quants grafs n'hi ha . . .

1) . . . amb exactament 20 arestes.
2) . . . en total.

1.15 Per a cadascuna de les seqüències següents, esbrineu si existeixen grafs d'ordre 5 de forma que els graus dels vèrtexs siguin els valors donats. Si existeixen, doneu-ne un exemple.

1) 3, 3, 2, 2, 2.
2) 4, 4, 3, 2, 1.
3) 4, 3, 3, 2, 2.
4) 3, 3, 3, 2, 2.
5) 3, 3, 3, 3, 2.
6) 5, 3, 2, 2, 2.

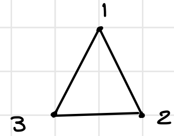
1.16 Demostreu que si un graf és regular de grau senar, aleshores té ordre parell.

1.17 Sigui G un graf bipartit d'ordre n i regular de grau $d \geq 1$. Quina és la mida de G? Pot ser que l'ordre de G sigui senar?

1.18 Demostreu que en un graf bipartit d'ordre n la mida és menor o igual que $n^2/4$.

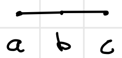
10 - $K_3 \cup T_3$

$K_3 = \{12, 13, 23\}$

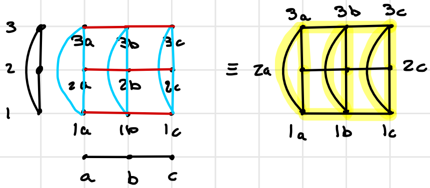


$A = \{12, 13, 23, ab, bc\}$

$T_3 = \{ab, bc\}$



$K_3 \times T_3$



$A_{K_3 \times T_3} = \{1a1b, 1a2a, 1a3a, 1b1c, 1b2b, 1b3b, 1c2c,$
$1c3c, 2a3a, 2b3b, 2c3c, 3a3b, 3b3c\}$

11 -

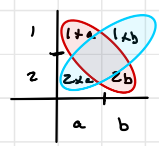
$G = (V, A)$ $\rightarrow$ $G \times G' = (|V| \cdot |V'|, |A| \cdot |V'| + |A'| \cdot |V|)$
$G' = (V', A')$

$g(v, v') = g(v) + g(v')$

12 -

1) podem afirmar aixo gracies a la propietat del producte cartesia que ens diu lo seguent: $g(v, v') = g(v) + g(v')$ si tots 2 son regulars la suma de tots els graus sera igual

2) ? Si que ho es perque no hi ha cap aresta



14 -

1) hi ha un total de 21 calcular max $A = \frac{n(n-1)}{2} = 21$ si a trec 1 tinc 21 casos
2) $2^{21} = 2.097.152$ grafs en total

15 -

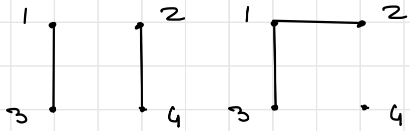
1) 3,3,2,2,2 → 2,2,1,1 → 1,0,1 ∃ un graf d'ordre 5
2) 4,4,3,2,1 → 3,2,1,0 → 1,0,0 ∄ " "
3) 4,3,3,2,2 → 2,2,1,1 → 1,0,1 ∃ " "
4) 3,3,3,2,2 → numero senar de grau senar ∄
5) 3,3,3,3,2 → 2,2,2,2 → 2,1,1 → 0,0 ∃ " "
6) 5,3,2,2,2 → ∄ " "

16- Podem demostrar aixo gracies col·lonari que ens diu que tot graf te un nombre parell de vertexs de grau senar. Amb aixo podem dir que si es senar-regular l'ordre si o si ha de ser parell.

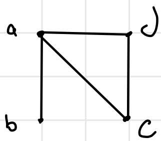
18- max bipartit = $r \cdot s$ $\wedge$ $r + s$ = ordre $\rightarrow$ max = $\frac{n}{2} + \frac{n}{2} = n$ $\rightarrow$ mida = $\frac{n^2}{4}$

21- ordre 4

mida 2

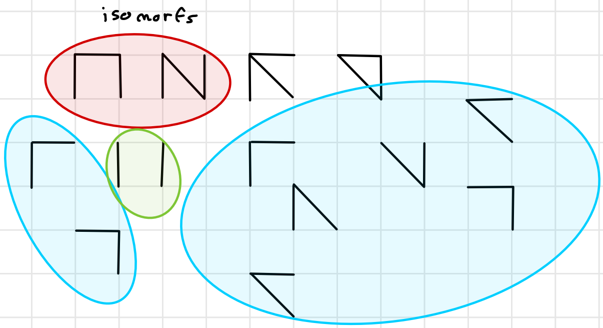


22-



Per casos

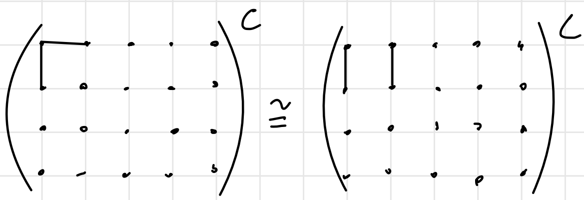
Mida 3



Questions a considerar per considerar 2 grafs isomorfs

- Mateix ordre - Mateixa mida - s'han de conservar els subgrafs
- Un cami de mida n, ha d'estar als 2
- Buscar triangles

25- $\frac{20 \cdot 19}{2} = 190$ per simplificar es pot fer servir el G^C



$\equiv \binom{190}{188} \equiv \binom{190}{2}$

$\frac{190!}{188! \cdot 2!} \equiv \frac{190!}{2! \cdot 188!}$

1.19 Sigui G un graf d'ordre 9 tal que tots els vèrtexs tenen grau 5 o 6. Proveu que hi ha un mínim de 5 vèrtexs de grau 6 o un mínim de 6 vèrtexs de grau 5.

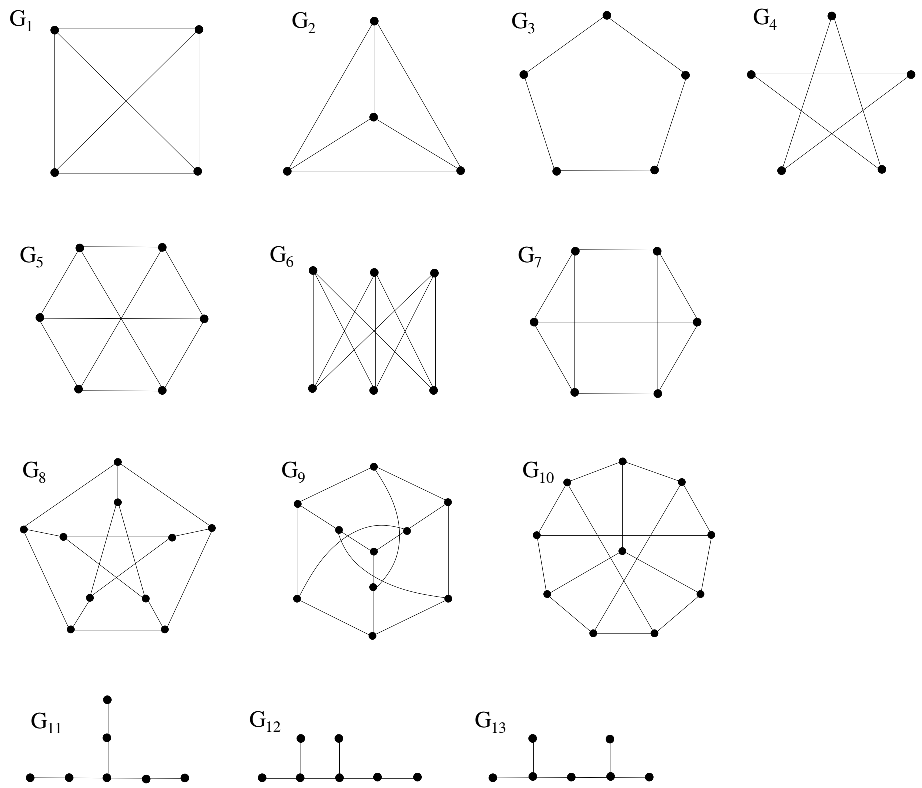
1.20 L'Aran i la seva parella organitzen una festa on es reuneixen un total de 5 parelles. Es produeixen un cert nombre de salutacions però, com és natural, ningú no saluda la pròpia parella. A la sortida l'Aran pregunta a tothom quantes persones ha saludat i rep nou respostes diferents. Quantes persones ha saludat l'Aran i quantes la seva parella?
Indicació: Descriviu un graf que modeli la situació. Esbrineu quantes salutacions fa cada membre d'una parella.

1.21 Determineu, llevat d'isomorfismes, tots els grafs d'ordre quatre i mida dos.

1.22 Sigui $V = \{a, b, c, d\}$ i $A = \{ab, ac, ad, dc\}$. Determineu, llevat d'isomorfismes, tots els subgrafs del graf $G = (V, A)$.

1.23 Classifiqueu per classes d'isomorfia els grafs de la figura 1.1.

Figura 1.1:



1.24 Siguin $G = (V, A)$ i $H = (W, B)$ dos grafs. Demostreu que G i H són isomorfs, si i només si, G^c i H^c són isomorfs.

1.25 Determineu el nombre de grafs no isomorfs d'ordre 20 i mida 188.

1.26 Un graf és *autocomplementari* si és isomorf al seu graf complementari. Demostreu que no hi ha grafs autocomplementaris d'ordre 3, però sí d'ordres 4 i 5.

1.27 Un graf és *autocomplementari* si és isomorf al seu graf complementari.

1) Quantes arestes té un graf autocomplementari d'ordre n?

2) Demostreu que si n és l'ordre d'un graf autocomplementari, aleshores n és congruent amb 0 o amb 1 mòdul 4.

3) Comproveu que si $n = 4k$ per $k \geq 1$, la construcció següent dona un graf autocomplementari: prenem $V = V_1 \cup V_2 \cup V_3 \cup V_4$, on cada V_i conté k vèrtexs; els vèrtexs de V_1 i de V_2 indueixen grafs complets; a més, tenim totes les arestes entre V_1 i V_3, entre V_3 i V_4, i entre V_4 i V_2.

4) Com podem modificar la construcció anterior per obtenir un graf autocomplementari amb $n = 4k + 1$ vèrtexs?

1.28 Sigui G un graf d'ordre $n \geq 6$.

1) Demostreu que G o G^c conté un vèrtex v de grau almenys 3.

2) Demostreu que G o G^c conté un cicle de longitud 3. (Considereu les adjacències entre els veïns del vèrtex v del primer apartat.)

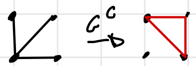
3) Demostreu que en una reunió de $n \geq 6$ persones, sempre n'hi ha 3 que es coneixen dos a dos o 3 que no es coneixen dos a dos.

28 -

a) $v \in V$ G d'ordre $n \geq 6$

$g_G(v) = k$ $\forall n \geq 6$

$g_{G^c}(v) = (n-1) - k$ si $k < 3$, $n-1-k \geq 3$

b) 

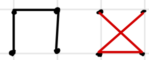
Si 23, 34 o 42 son a G, formen un cicle 3

Si no 2, 3, 4 formen un cicle 3 a G^c

26-

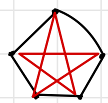
ordre 4 → mida max = 6

auto. mida 3



ordre 5 → mida max = 10

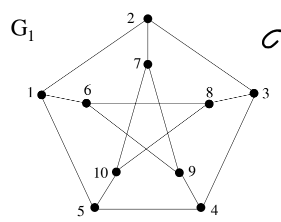
auto. mida 5



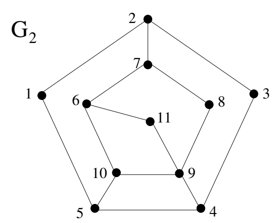
2
Recorreguts, connexió i distància

2.1 Trobeu en els grafs següents, si és possible, camins de longitud 9 i 11, i cicles de longitud 5,6,8 i 9.

camí 9



camí 11



2.2 Demostreu que si G és un graf de grau mínim d, aleshores G conté un camí de longitud d.

2.3 Un graf té ordre 13 i 3 components connexos. Demostreu que un dels components té un mínim de 5 vèrtexs.

2.4 Useu l'algorisme DFS per esbrinar si els grafs següents, representats mitjançant la seva llista d'adjacències, són connexos, i en cas contrari determineu-ne els components connexos. Considereu que el conjunt de vèrtexs està ordenat alfabèticament.

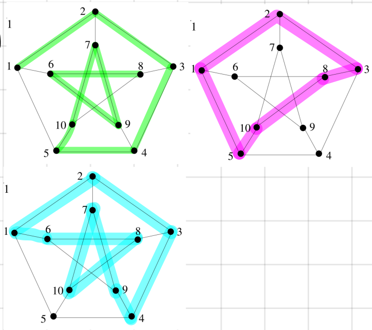
1)

a	b	c	d	e	f	g	h	i	j
d	d	h	a	a	a	b	c	b	b
e	g		b	d	d	i		g	g
f	i		e			j			
	j		f						

2)

a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m
b	a	f	b	b	c	b	b	c	a	c		g
j	d	i	h	g		e	d	k	b	i		
	e	k				m						
	g											
	h											
	j											

2.1

a) 

Camins:

long 9: 1, 2, 3, 4, 5, 10, 7, 9, 6, 8

long 11: ∄

Cicles:

long 5: 1, 2, 3, 4, 5, 1

6: 1, 2, 3, 8, 10, 5, 1

8: 1, 2, 3, 4, 5, 10, 8, 6, 1

9: 1, 2, 3, 4, 9, 7, 10, 8, 6, 1

2.2

A cada pas si $i < d$

$x_0, x_1, \ldots, x_i$ (longitud i)

llavors x_i té algun veí que no sigui $x_0, \ldots, x_{i-1}$ l'afegim al camí

Quan $i = d$, ja hem acabat

2.3

13 vertex 3 componet connexos $\rightarrow$ ordre $k, l, m \leq 4$

$k, l, m \leq 4 + 4 + 4 = 12$ $\boxed{\text{contradicció}}$

2.4

1)

	Pila	DFS
a	{d, e, F	DFS
aF	" {d, e,	
aFe	" {d	
aFed	" {b	
a, F, e, d, b	" {g, i, j	
a, F, e, d, b, j	" {g, i	
a, F, e, d, b, j, i	" {g	
	" {	

C.C = {a, F, e, d, b, j, i, g}

{a, b, d, e, F, g, i, j}

C.C = {c, h}

2) BFS

		Fila
0	a	{b, j
1	b, j	" {d, e, g, h
2	d, e, g, h	" {m
3	m	

		Fila
0	c	{F, i, k
1	F, i, k	

0 l

2.5

Reducció a l'absurd (suposem que no)

V_1, V_2 grau senar $\quad \exists\, G_1, G_2 \,/\, v_1 \in G_1$ a $v_2 \in G_2$ C.C diferents de G

$\rightarrow$ G_1, nomes te un vertex de grau senar Contradiccio Lema de les encaixtades

$\sum g(v) = 2|A|$

2.6 G de ordre n, 2 C.C que son complets

$K_r \cup K_s$ on $r+s=n$

$$\text{mida}(K_r \cup K_s) \geq \frac{n^2-2n}{4}$$

Suposem que el cas amb menys arestes es

$$K_{\frac{n}{2}} \cup K_{n/2} \rightarrow m = \frac{2\,\frac{n}{2}\left(\frac{n}{2}-1\right)}{2}$$

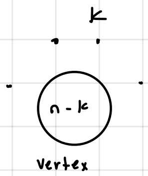
Tambe es pot fer

$$M(K_n) - M(K_r \cup K_s)^c = \frac{n^2-n}{2} - \frac{n^2}{4} = \frac{n^2-2n}{4}$$

$M(K_{r,s})$

$$\frac{2n^2-2n-n^2}{4} \rightarrow \frac{n^2-2n}{4}$$

2.8 G te ordre n, k+1 C.C max M(G) ?



K_{n-k}

$$M(H) = \frac{n-k(n-k-1)}{2}$$

2.5 Demostreu que si un graf té exactament dos vèrtexs de grau senar, aleshores existeix un camí que va d'un a l'altre.

2.6 Sigui G un graf d'ordre n que té exactament dos components connexos i tots dos són grafs complets. Demostreu que la mida de G és, almenys, $(n^2 - 2n)/4$.

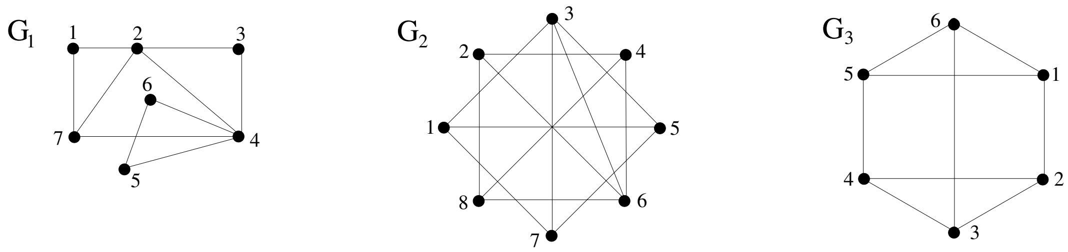
2.7 Sigui G un graf d'ordre n amb exactament k components connexos. Demostreu que la mida de G és més gran o igual que $n - k$.

2.8 Sigui G un graf d'ordre n amb exactament $k+1$ components connexos. En aquest exercici volem trobar una fita superior per la mida de G. Per a fer-ho definim el graf auxiliar H d'ordre n amb $k+1$ components connexos, $k \geq 1$: k són isomorfs a K_1 i un component és isomorf a K_{n-k}.

1) Calculeu la mida de H.

2) Demostreu que la mida de H és més gran o igual que la mida de G.

2.9 Trobeu tots els vèrtexs de tall i arestes pont dels grafs següents.



2.10 Sigui $G = (V, A)$ un graf connex d'ordre almenys 2. Prenem $z \notin V$ i definim $G + z$ com el graf que té $V \cup \{z\}$ com a conjunt de vèrtexs i $A \cup \{zv : v \in V\}$ com a conjunt d'arestes. Demostreu que $G + z$ no té vèrtexs de tall.

2.11 Trobeu el més petit n tal que existeix un graf 3-regular d'ordre n que té una aresta pont.

2.12 Demostreu que un graf 3-regular té un vèrtex de tall si, i només si, té alguna aresta pont.

2.13 Siguin $G = (V, A)$ un graf i v un vèrtex de G. Proveu que

1) si G és no connex, aleshores G^c és connex;

2) $(G - v)^c = G^c - v$;

3) si G és connex i v és un vèrtex de tall de G, aleshores v no és un vèrtex de tall de G^c.

2.14 Considereu els grafs de l'exercici 2.4. Doneu la distància dels vèrtexs a i b a tots els vèrtexs del component connex on es troben aplicant l'algorisme BFS.

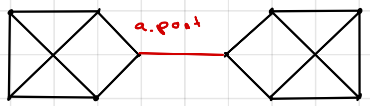
2.9

G_1 = Vertex de tall = 4 , aresta pont no hi ha cap

G_2 = V. tall = 6, 3 , aresta pont = 63,

G_3 = V. tall = cap , a. pont cap

2.11



No existeix G amb ordre senar i 3 regular, $2 \nexists$ G 3regular

L'unic G 3regular ord 4 es K_4 no te aresta pont

Per 6 i 8 a cada part no podem fer un graf 3 regular

2.10

$v \in V$ es de tall?

v_1 i $v_2 \in G$, $v_1 z v_2$ els connecta

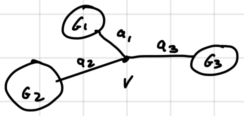
$v \in G$ i z connectats per construcció

z tall? No perque G es connex

$G + z - z \cong G$

2.12

$\exists$ v. tall $\to$ $\exists$ a. pont



G_1, G_2, G_3 components de $G - v$, Si G_1, G_2 estan connectats G_3 ha d'estar desconectat i per tant a_3 es aresta pont

Igualment per a_1 i a_2

2.13

1) G no connex , siguin G_1 c.c i $G_2 = G - G_1$. Veurem que u,v qualsevol de G estan connectats en (a) G^c

2) Tenen els mateixos vertex (V - {v}) , Les arestes que no toquen v son les mateixes (les de G^c) Les arestes que no toquen v no estan a cap dels dos. $\to$ Tenen els mateixos vertex i arestes $(G-v)^c = G^c - v$

3) $G - v$ no connex $\overset{1)}{\to}$ $(G-v)^c$ si es connex $\overset{2)}{\equiv}$ $G^c - v$ connex $\to$ v no es de tall a G^c

2.14

1)

a	b	c	d	e	f	g	h	i	j
d	d	h	a	a	a	b	c	b	b
e	g		b	d	d	i		g	g
f	i		e			j			
	j		f						

0 a cua {d, e, f

1 d, e, f " {b

2 b " {g, i,

3 g, i, , j " {~~ø~~

0 b

1 d, g, i, j

2 a, e, f

b) ja fet al 2.4

2.15

1) Tots els vertexs estan a distancia 1 , doncs el diametre es 1

2) Tots els vertex estan a distancia 1 o 2 , el diametre es 2 i 4 (1 i 2 escrits a sobre)

3) diametre 2

4) diametre 2

2.15 Trobeu el diàmetre dels grafs següents.

1) K_n.
2) Grafs de l'exercici 2.1.
3) $K_{r,s}$.
4) C_n.
5) W_n.
6) T_n.

2.16 Per a cadascuna de les relacions següents sobre el diàmetre, doneu un graf $G = (V, A)$ connex i un vèrtex $u \in V$ que les satisfacin.

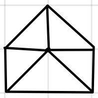
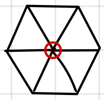
1) $D(G) = D(G - u)$.
2) $D(G) < D(G - u)$.
3) $D(G) > D(G - u)$.

2.17

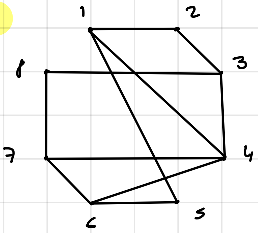
1) Trobeu l'excentricitat de tots els vèrtexs, el radi, els vèrtexs centrals i el centre: a) dels grafs de l'exercici 2.1; b) del graf $G = ([8], \{12, 14, 15, 23, 34, 38, 46, 47, 56, 67, 78\})$.
2) Doneu un exemple d'un graf connex amb el radi i el diàmetre iguals.
3) Doneu un exemple d'un graf connex tal que el diàmetre sigui el doble del radi.

2.18 Sigui G un graf d'ordre 1001 tal que cada vèrtex té grau ≥ 500. Demostreu que G té diàmetre ≤ 2.

2.16

$D(G) = D(G-v)$  $D(G) > D(G-v)$  $D(G) < D(G-v)$ T_n

2.17



	d
1	3
2	3
3	3
4	2
5	3
6	3
7	3
8	3

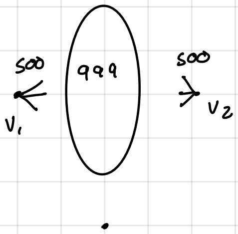
$r = 2$

$D = 3$

V. centrals = $\{4\}$ Conjunt de grafs on la $e = r$

$C = 4$ Subgraf dels vertex centrals

2.18



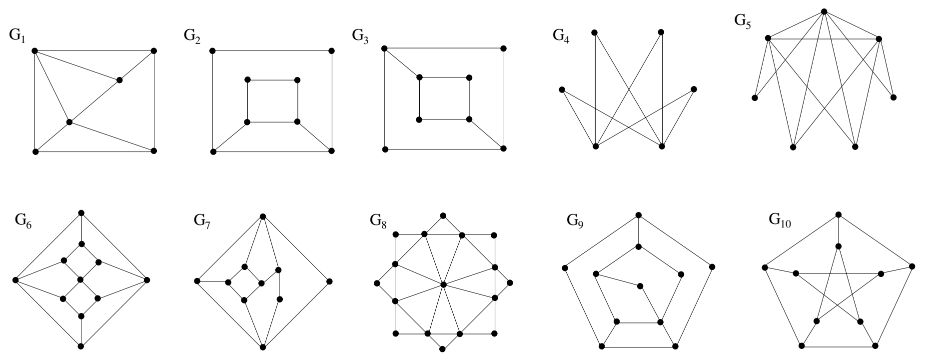
Siguin v_1 i v_2 vertex qualsevols de G, $\exists\, w \in G \,/\, v_1 w v_2$ es un camí (per tant v_1 i v_2 estan a distancia ≤ 2)

$|\text{veins}(v_1)| \geq 500$

$|\text{veins}(v_2)| \geq 500$ $|G - \{v_1; v_2\}| = 999 \rightarrow \exists\, w \in V \,/\, w$ vei de v_1 i v_2

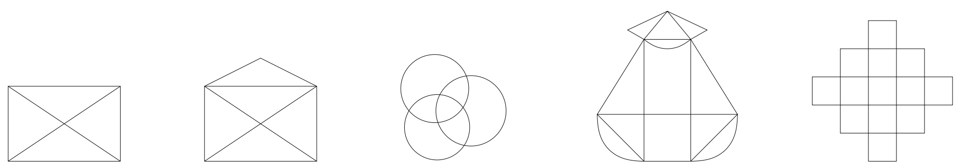
3
Grafs eulerians i hamiltonians

3.1 Per a cadascun dels grafs següents, trobeu-ne un circuit eulerià, o demostreu-ne la no existència.



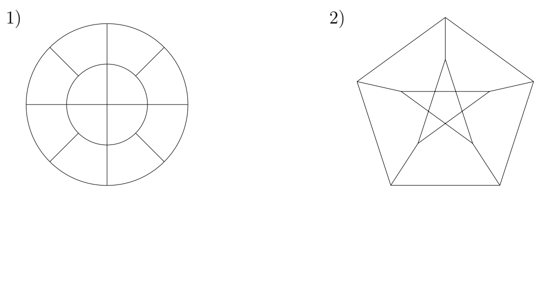
3.2 Esbrineu si els dibuixos següents es poden dibuixar sense aixecar el llapis del paper i sense repetir cap línia

NO



Sí Sí Sí Sí

3.3 Trobeu el mínim nombre de vegades que s'ha d'aixecar el llapis del paper per dibuixar cadascuna de les figures sense repetir cap línia.



3.4 Trobeu els valors de r i s tals que el graf bipartit complet $K_{r,s}$ és eulerià.

3.5 Sigui G un graf que té exactament dos components connexos que són eulerians. Trobeu el mínim nombre d'arestes que cal afegir per obtenir un graf eulerià.

3.6 Demostreu que un graf connex amb tots els vèrtexs de grau parell no té arestes pont.

3.7 Esbrineu si és possible posar en successió totes les fitxes d'un dòmino de forma que coincideixen les puntuacions dels extrems en contacte i que els dos extrems lliures tinguin la mateixa puntuació. Si és possible, expliciteu una solució.

3.8 El *graf n-cub* Q_n té per conjunt de vèrtexs $\{0,1\}^n$ i dos vèrtexs $(x_1, x_2, \ldots, x_n)$, $(y_1, y_2, \ldots, y_n)$ són adjacents si difereixen en exactament una coordenada.

1) Representeu Q_i per $1 \leq i \leq 4$.
2) Determineu l'ordre, la mida i la seqüència de graus de Q_n.
3) Trobeu els valors de n tals que Q_n és eulerià.

3.9 A cadascun del grafs de l'exercici 3.1 trobeu-hi un cicle hamiltonià, o demostreu-ne la no existència.

3.10 Demostreu que si un graf bipartit és hamiltonià, aleshores les parts estables tenen el mateix cardinal.

3.11 Demostreu que un graf bipartit $K_{r,s}$ d'ordre ≥ 3 és hamiltonià si, i només si, $r = s$.

3.12 Sigui G un graf que té exactament dos components connexos que són grafs hamiltonians. Trobeu el mínim nombre d'arestes que cal afegir per obtenir un graf hamiltonià.

3.13 Sigui G un graf hamiltonià que no és un graf cicle. Demostreu que G té almenys dos vèrtexs de grau ≥ 3.

3.14 L'Àlex i l'Aran han llogat un pis per compartir. El dia de la inauguració, conviden 10 companys de facultat a sopar. En el grup de 12 persones, cadascuna en coneix almenys 6 (no cal que tots els convidats coneguin l'Àlex i l'Aran). Demostreu que es poden seure els 12 al voltant d'una taula rodona de forma que tothom conegui les dues persones que té assegudes al costat.

A l'última hora arriba un company que també coneix almenys 6 de les persones que hi ha al sopar. Podeu ara assegurar que es poden seure seguint la condició anterior?

3.15 Sigui G un graf d-regular d'ordre $\geq 2d+2$, amb $d \geq 1$. Demostreu que el complementari de G és hamiltonià.

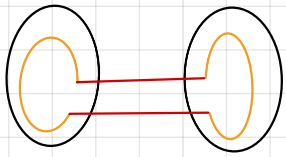
3.16 Sigui G un graf d'ordre $n \geq 2$ tal que cada vèrtex té grau $\geq (n-1)/2$. Demostreu que G té un camí hamiltonià.

3.5

3 arestes si una de les components connnexes no és un graf, 4 si tots dos són grafs complets

3.12

Només cal afegir 2 arestes, el que fem és trencar els 2 cicles i unir els vèrtex amb les 2 arestes per juntar els grafs



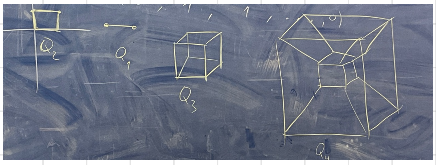
3.8

2) ordre = 2^n

grau = n

mida = (2^n*n) / 2

3) Cal que n sigui parell, perquè els graus han de ser parells



3.13

Agafat h el cicle hamiltonia del graf, i agafem una aresta que no està al graf i connectem 2 vèrtex per tindré 2 vèrtex de grau 3

3.14

Sigui G el graf on els vèrtex són els convidats i arestes si dues persones es coneixen.

Si fem servir el teorema de Dirac on el ordre del graf és 12 i el grau de tots els vèrtex és 6 >= 12/2

Com és compleix podem afirmar que el graf és hamiltonia

4
Arbres

4.1 Per a cada enter $n \geq 1$, sigui a_n el nombre d'arbres no isomorfs d'ordre n. Comproveu els valors de la taula següent:

n	1	2	3	4	5	6	7
a_n	1	1	1	2	3	6	11

4.2 Proveu que tot arbre d'ordre $n \geq 2$ és un graf bipartit. caracterizació de bipartits

4.3 Sigui T_1 un arbre d'ordre n i mida 17 i T_2 un arbre d'ordre $2n$. Calculeu n i l'ordre i la mida de T_2.

4.4 Trobeu quants arbres d'ordre n no isomorfs hi ha tals que ...

1) ... el seu grau màxim és $n-2$.
2) ... el seu grau màxim és $n-3$.

4.5 Sigui T un arbre d'ordre 12 que té exactament 3 vèrtexs de grau 3 i exactament un vèrtex de grau 2.

1) Trobeu la seqüència de graus de T.
2) Trobeu dos arbres no isomorfs amb aquesta seqüència de graus.

4.6 Trobeu un graf connex tal que tot vèrtex de grau ≥ 2 sigui de tall però no sigui arbre.

4.7

1) Sigui T un arbre d'ordre $n \geq 2$. Proveu que el nombre de fulles de T és

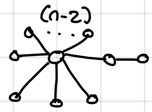
$$2 + \sum_{g(u) \geq 3} (g(u) - 2).$$

4.3 T_1 ordre n mida 17 $\to$ $ord(T_1) = 18$

T_2 ordre $2n$ mida m $\to$ $ord(T_2) = 36$ mida = 35

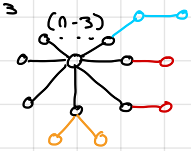
4.4

1) $ord(T) = n$ / grau max $= n-2$



Nomes existeix 1 arbre no isomorf amb grau max $n-2$

2) $ord(T) = n$ / grau max $= n-3$



$\exists$ 3T diferents llevat d'isomorfia.

4.5

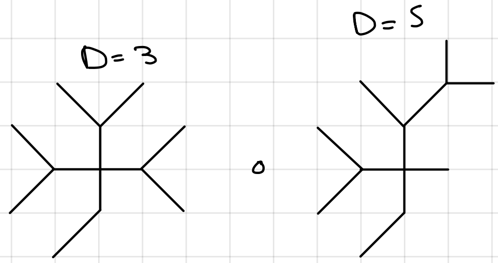
3 vertex de grau 3
1 vertex de grau 2
1 vertex de grau 4
7 vertex de grau 1

$= 11$

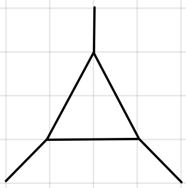
$\sum g(v) = 2|A| = 22$

$|A| = 11$

$\to (4,3,3,3,2,1,1,1,1,1,1,1)$



4.6



4.7 T ordre $n \geq 2$, # Fulles = F

$$F = 2 + \sum_{g(v) \geq 3} (g(v) - 2)$$

Demo $\to$ Inducció

Pas base i) $n=2$ o–o $F = 2+0 = 2$ ✓

ii) $n>2$ $n \to n+1$

T ordre $n \to T+a$ ordre $n+1$

3 casos possibles:

- a conecta una fulla a T:
  F no canvia, la formula tampoc
- a connecta a un vertex de grau 2
  F augmenta +1, la formula +1
- a conecta a un vertex de grau ≥ 3
  F augmenta +1, la formula suma 1 més

4.8 Exercici anterior

$$n_1 = 2 + \sum_{i=2}^{\Delta} (i-2)\, n_i \qquad 2 + (4-2)k$$

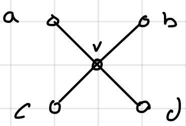
$$n_1 = 2 + 2k$$

4.9 T arbre d'ordre n i grau max Δ (vertex v) té com a minim Δ fulles.

Per cada aresta desde v, o bé connecta amb una fulla, o bé amb un subarbre que té com a minim una fulla.

4.10 T arbre

- a $\to$ b Cert perque $K_{1,n-1}$ té $n-1$ fulles
- b $\to$ c Si te $n-1$ fulles, $\exists$ v. que no es fulla. Aquest ha d'estar conectat a totes les fulles. té grau $n-1$
- c $\to$ d v. de grau $n-1$ conectat a tots els altres. $\forall a,b$ vertex de T es un camí i $\nexists$ cap altre perque es arbre
- d $\to$ a $\forall a,b\ \exists v$ / avb camí



Han de ser el mateix, o hi ha un cicle.

2) Sigui Δ el grau màxim de T i sigui n_i el nombre de vèrtexs de grau i de T. Vegeu que la fórmula anterior es pot escriure com

$$n_1 = 2 + \sum_{i=2}^{\Delta}(i-2)n_i.$$

3) Sigui ara G un graf connex, de grau màxim Δ i amb n_i vèrtexs de grau i, per a tot i. Demostreu que si es compleix la igualtat

$$n_1 = 2 + \sum_{i=2}^{\Delta}(i-2)n_i,$$

aleshores G és un arbre.

4.8 Sigui G un graf connex que només té vèrtexs de grau 1 i de grau 4. Sigui k el nombre de vèrtexs de grau 4. Demostreu que G és un arbre si, i nomes si, el nombre de fulles és $2k+2$.

4.9 Sigui T un arbre d'ordre $n \geq 2$ i de grau màxim Δ. Proveu que T té un mínim de Δ fulles.

4.10 Demostreu que les afirmacions següents són equivalents per a un arbre T d'ordre $n \geq 3$:

a) T és isomorf al graf estrella $K_{1,n-1}$.

b) T té exactament $n-1$ fulles.

c) T té grau màxim $n-1$.

d) T té diàmetre igual a 2.

4.11 Sigui G un graf d'ordre n i mida m. Demostreu que les propietats següents són equivalents:

a) El graf G és connex i té un únic cicle.

b) Existeix una aresta a de G tal que $G-a$ és un arbre.

c) El graf G és connex i $n=m$.

4.12

1) Calculeu el nombre d'arbres generadors diferents del graf cicle C_n. Quants n'hi ha llevat isomorfismes?

2) Calculeu el nombre d'arbres generadors diferents del graf bipartit complet $K_{2,r}$. Quants n'hi ha llevat isomorfismes?

4.13

1) Justifiqueu que si T és un arbre generador de G obtingut en aplicar l'algorisme BFS començant amb el vèrtex u, aleshores $g_T(u) = g_G(u)$.

2) En aplicar l'algorisme BFS a un graf G d'ordre $n \geq 4$ amb vèrtex inicial v s'obté un graf estrella $K_{1,n-1}$ del que v n'és una fulla. Doneu almenys dos grafs no isomorfs amb aquesta propietat.

4.14 Considereu el graf $K_{r,r+3}$. Quants arbres no isomorfs es poden obtenir en aplicar l'algorisme DFS segons quin sigui el vèrtex inicial?

4.15 Demostreu que si T és un arbre generador de G, aleshores les fulles de T no són vèrtexs de tall de G. Conclogueu que tot graf connex d'ordre ≥ 2 té almenys dos vèrtexs que no són vèrtexs de tall.

4.16 Trobeu les seqüències de Prüfer dels arbres següents:

$$
\begin{aligned}
T_1 &= ([6], \{12,\ 13,\ 14,\ 15,\ 56\}).\\
T_2 &= ([8], \{12,\ 13,\ 14,\ 18,\ 25,\ 26,\ 27\}).\\
T_3 &= ([11], \{12,\ 13,\ 24,\ 25,\ 36,\ 37,\ 48,\ 49,\ 5\ 10,\ 5\ 11\}).
\end{aligned}
$$

4.17 Trobeu els arbres que tenen les seqüències de Prüfer següents:

1) (4,4,3,1,1), 2) (6,5,6,5,1), 3) (1,8,1,5,2,5), 4) (4,5,7,2,1,1,6,6,7).

4.18 Determineu els arbres que tenen seqüències de Prüfer de longitud 1.

4.19 Determineu els arbres tals que

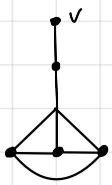
1) tots els valors de la seqüència de Prüfer són iguals;

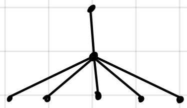
2) a la seqüència de Prüfer apareixen exactament 2 valors diferents.

4.14 BFS → G, d'ordre n, $n \geq 4$ desde v i obtenim G estrella $K_{1,n-1}$ on v es fulla

- Doneu 2 grafs que no siguin isomorfs

$g(v) = 1$ $\qquad$ $g_T(v) = g_G(v)$





4.15 T a.g de G, perque les fulles no son v. de tall a G:

v fulla de T: T−v connex $\Rightarrow$ G−v connex $\Rightarrow$ v no v. tall

G te més arestes que T → no es de tall.

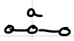
- G connex d'ordre ≥ 2 te almenys 2 v. que no son de tall

T = a.g de G → ord ≥ 2 té 2 fulles → fulles no son de tall → a G tampoc

4.12 C_n < a.g. ≠ : n ; a.g ≇ : 1 (el trajecte d'ordre n)

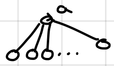
$K_{2,r}$ < a.g. ≠ $r/2$; a.g ≇ → a.g de $\underline{K_{2,r}}$ / $r+2$ té mida $r+1$ $\boxed{r \cdot 2^{r-1}}$

4.18 Arbres d'ordre 3 $P(t) = (a)$



4.19 $P(t) = (\underbrace{a, a, a, a, \dots, a}_{r})$ $\quad$ $ord(t) = n = r+2$ $\quad$ # Fulles de T: $n-1$ → $T \cong K_{1,n-1}$

Estrella $K_{1,n-1}$



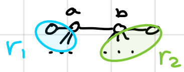
b) $P(T) = (a, a, b, \dots, b)$ $\quad a \neq b$, $\quad ord(T) = n = r+2$

Fulles de T = $n-2$ → adj. $a \sim b$

no fulles = $a \wedge b$

$a \to r_1$, $\quad g(a) - 1 = r_1$

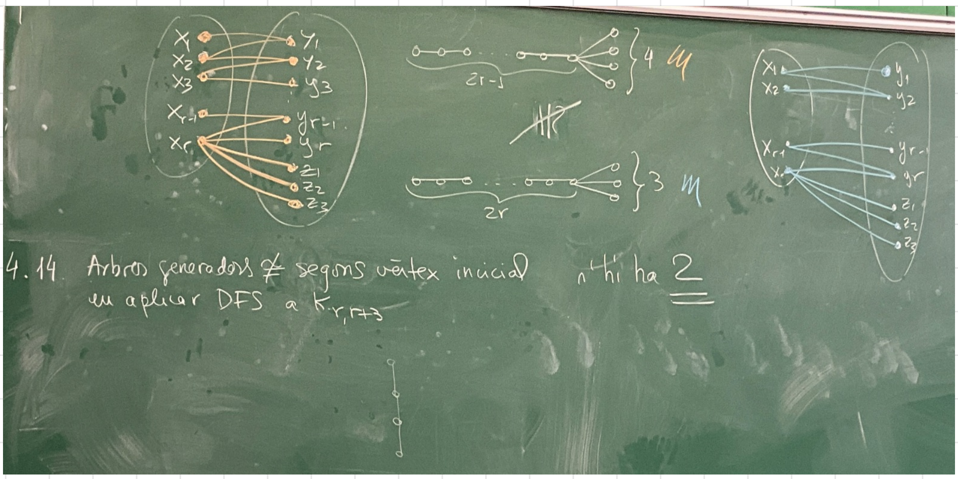
$b \to r_2$ $\quad g(b) - 1 = r_2$



"biestrella"

4.14

Si comencem a la esquerra amb el DFS trobem el seguent graf:



Exercicis de repàs i consolidació

A.1 Trobeu la matriu d'adjacència i la d'incidència del graf $G = (V, A)$ on $V = \{a, b, c, d, e\}$ i $A = \{ab, ac, bc, bd, cd, ce, de\}$.

A.2 Doneu la llista d'adjacència i una representació gràfica del graf $G = ([5], A)$ que té matriu d'adjacència

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

A.3 Demostreu que si un graf és d'ordre múltiple de 4 i mida senar, aleshores no és regular.

A.4 Si un graf té grau mínim 1, grau màxim k i ordre $n > 2k$, aleshores G té almenys 3 vèrtexs amb el mateix grau.

A.5 Sigui G un graf d'ordre ≥ 7 tal que tots els vèrtexs tenen grau > 5. Demostreu que G té mida ≥ 21.

A.6 Siguin $n \geq 3$ i $0 \leq k \leq n$ enters i considereu el graf complet K_n amb $[n]$ com a conjunt de vèrtexs.

1) Calculeu la mida del subgraf induït per $[k]$.

2) Calculeu quantes arestes hi ha que tinguin un extrem a $[k]$ i l'altre a $[n] \setminus [k]$.

3) Calculeu la mida del subgraf induït per $[n] \setminus [k]$.

4) Emprant els resultats anteriors, demostreu que

$$\binom{n}{2} = \binom{k}{2} + k(n-k) + \binom{n-k}{2}.$$

A.7 Trobeu, llevat d'isomorfismes, tots els grafs 4-regulars d'ordre 7.

A.8 Sigui G un graf autocomplementari d'ordre n, $n \equiv 1 \pmod 4$. Demostreu que hi ha un nombre senar de vèrtexs de grau $(n-1)/2$ i, per tant, que G conté, com a mínim, un vèrtex de grau $(n-1)/2$.

A.9 Considerem el graf $G = (V, A)$ on $V = \{1, 2, \ldots, 15\}$ i dos vèrtexs i, j són adjacents si, i només si, el seu màxim comú divisor és diferent de 1. Digueu quants components connexos té G i doneu un camí de longitud màxima.

A.10 Sigui G un graf d'ordre n i mida m que no té cap cicle de longitud 3.

1) Demostreu que si u i v són vèrtexs de G adjacents, aleshores $g(u) + g(v) \leq n$.

2) Proveu que si $n = 2k$, aleshores $m \leq k^2$. *Indicació:* Inducció sobre $k \geq 1$.

A.11 Demostreu que en un graf connex dos camins de longitud màxima tenen com a mínim un vèrtex en comú, però no necessàriament una aresta comuna.
Indicació: Suposeu que dos camins de longitud màxima no tenen cap vèrtex en comú i veieu que podeu construir un camí més llarg que els de partida.

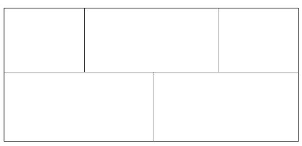
A.12 Sigui G un graf bipartit, connex, d-regular i d'ordre $n \geq 3$. Proveu que G no té arestes pont.

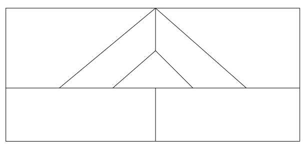
A.13 Sigui G un graf connex no bipartit. Demostreu que entre cada dos vèrtexs qualssevol de G existeixen un recorregut de longitud senar i un de longitud parella.
Indicació: pot ser útil el teorema de caracterització dels grafs bipartits.

A.14 Demostreu que si un graf és regular d'ordre parell i mida senar, aleshores no és eulerià.

A.15 Sigui G un graf d'ordre senar tal que G i G^c són connexos. Demostreu que G és eulerià si, i només si, G^c és eulerià.

A.16 En cadascun dels casos següents, esbrineu si és possible dibuixar una línia contínua tancada que talli exactament una vegada cada segment interior del rectangle.

1)


2)


A.17 Sigui G un graf bipartit que té un camí hamiltonià i siguin V_1 i V_2 les parts estables. Demostreu que $\big||V_1| - |V_2|\big| \leq 1$.

A.18 Demostreu que si $n \geq 1$ i $m = n+1$, aleshores el graf bipartit complet $K_{m,n}$ té un camí hamiltonià.

A.19 Set persones que assisteixen a un congrés volen dinar juntes en una taula rodona els tres dies que dura el congrés. Per conèixer-se millor decideixen seure de manera que dues persones seguin l'una al costat de l'altra com a molt un sol dia. Poden aconseguir el seu propòsit? I si el congrés dura 5 dies?

A.20 Sigui G un graf hamiltonià que no és un cicle. Demostreu que si G té dos vèrtexs no adjacents de grau 3, aleshores té almenys un altre vèrtex de grau ≥ 3.

A.21 Demostreu que si G és un graf d'ordre n i mida $\geq \binom{n-1}{2} + 2$, aleshores G és hamiltonià. *Indicació*: useu el teorema d'Ore.

A.22 Trobeu tots els grafs G tals que G i G^c són arbres.

A.23 Calculeu el nombre d'arestes que cal afegir a un bosc de k component connexos per a obtenir un arbre.

A.24 Sigui T un arbre d'ordre 7 amb un mínim de tres vèrtexs de grau 1 i un mínim de dos vèrtexs de grau 3.

1) Trobeu la seqüència de graus de T.
2) Trobeu, llevat d'isomorfismes, tots els arbres que tenen aquesta seqüència de graus.

A.25 Demostreu que si G és un graf d'ordre ≥ 2 que té exactament un vèrtex de grau 1, aleshores G té algun cicle.

A.26 Demostreu que les afirmacions següents són equivalents per a un arbre T d'ordre $n \geq 3$:

a) T és isomorf al graf trajecte T_n.
b) T té grau màxim 2.
c) T té exactament 2 fulles.
d) T té diàmetre igual a $n - 1$.

A.27 Sigui G un graf que no és arbre d'ordre n i mida $m = n - 1$.

1) Proveu que G té almenys un component connex que és arbre i almenys un que no ho és.
2) Proveu que si G té exactament dos components connexos, aleshores el que no és arbre té exactament un cicle.

A.28 Considereu el graf roda W_n d'ordre $n \geq 4$. Doneu tots els arbres no isomorfs que es poden obtenir en aplicar l'algorisme BFS segons quin sigui el vèrtex inicial.

A.29 Indiqueu quina seqüència de Prüfer correspon a cadascun dels arbres que tenen el conjunt [4] com a conjunt de vèrtexs.

A.30 Determineu els arbres que tenen seqüències de Prüfer amb tots els termes diferents.

A.31 Volem demostrar que una seqüència d'enters positius $d_1 \geq d_2 \geq \cdots \geq d_n \geq 1$ és la seqüència de graus d'un arbre d'ordre $n \geq 2$ si, i només si, es compleix $d_1 + \cdots + d_n = 2(n-1)$. Una implicació és conseqüència directa del lema de les encaixades (comproveu-ho!). Per a demostar l'altra implicació, ho farem per inducció sobre n, seguint els passos següents:

1) Escriviu la implicació que no és conseqüència del lema de les encaixades. Comproveu el cas $n = 2$. Escriviu la hipòtesi d'inducció per a $n - 1$.
2) Sigui $n \geq 3$. Demostreu que si $d_1 + \cdots + d_n = 2(n-1)$ i $d_i \geq 1$ per tot i, aleshores $d_n = 1$ i $d_1 > 1$.
3) Apliqueu la hipòtesi d'inducció a $d_1 - 1, d_2, \ldots, d_{n-1}$ i deduïu-ne el resultat desitjat.

A.32 Siguin S un conjunt i $\mathcal{C}$ un conjunt finit de subconjunts de S. El *graf intersecció* $I(\mathcal{C})$ és el graf que té $\mathcal{C}$ com a conjunt de vèrtexs i dos vèrtexs $A, B \in \mathcal{C}$ són adjacents si $A \cap B \neq \emptyset$.

1) Siguin $S = [6]$ i $\mathcal{C} = \{\{1,2\},\{2,4\},\{1,2,3\},\{3,4,5\},\{5,6\}\}$. Representeu gràficament el graf $I(\mathcal{C})$.
2) Considereu el graf G que té $[4]$ com a conjunt de vèrtexs i arestes 12, 23, 34 i 41. Per a cada $i \in [4]$, considereu el conjunt S_i format pel vèrtex i i les dues arestes incidents amb i: $S_1 = \{1, 12, 41\}, S_2 = \{2, 12, 23\}, S_3 = \{3, 23, 34\}, S_4 = \{4, 41, 34\}$. Siguin $S = S_1 \cup S_2 \cup S_3 \cup S_4$ i $\mathcal{C} = \{S_1, S_2, S_3, S_4\}$. Demostreu que $I(\mathcal{C})$ és isomorf a G.
3) Demostreu que si G és un graf, aleshores existeixen un conjunt S i un conjunt finit $\mathcal{C}$ de subconjunts de S tals que G és isomorf al graf intersecció $I(\mathcal{C})$.

A.33 Siguin $G_1 = (V_1, A_1)$ i $G_2 = (V_2, A_2)$ dos grafs amb $V_1 \cap V_2 = \emptyset$. Demostreu,

1) Si G_1 i G_2 són connexos, aleshores $G_1 \times G_2$ és connex.
2) Si G_1 i G_2 són eulerians, aleshores $G_1 \times G_2$ és eulerià.
3) Si $G_1 \times G_2$ és eulerià, aleshores G_1 i G_2 són eulerians o bé tenen ordre parell.
4) Si G és hamiltonià, aleshores $G \times K_2$ és hamiltonià.

A.34 Si G_1 és un graf connex i G_2 no ho és, ho és el producte $G_1 \times G_2$?

A.35 Sigui $G = (V, A)$ un graf. El *graf línia* de G, LG és el graf que té per vèrtexs les arestes de G i dos vèrtexs de LG són adjacents si, com a arestes de G, són incidents.

1) Doneu el graf línia de $K_{1,3}$, de C_5 i de $G = (\{1,2,3,4,5\}, \{12, 23, 24, 25, 34, 35, 45\})$.
2) Doneu l'ordre i el grau dels vèrtexs de LG en funció dels paràmetres de G.
3) Proveu que si G és eulerià, aleshores LG és hamiltonià.

4) Trobeu un graf G tal que LG sigui hamiltonià però que G no sigui eulerià.

5) Proveu que si G és eulerià, aleshores LG és eulerià.

6) Trobeu un graf G tal que LG sigui eulerià, però G no.

7) Proveu que si G és hamiltonià, aleshores LG és hamiltonià.

8) Trobeu un graf G tal que LG sigui hamiltonià, però G no.