Grau en Enginyeria Informàtica Facultat d'Informàtica de Barcelona

${\bf Matemàtiques}\ 1$

Part I: Teoria de Grafs

Exercicis i problemes

Curs 2019-2020(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 Tipus de grafs. Subgrafs. Grafs derivats. Operacions	1			
	1.2 Exercicis	3			
2	? Recorreguts, connexió i distància				
3	Grafs eulerians i hamiltonians				
4	Arbres	12			
F۷	varcicis de renàs i consolidació	15			

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 $V = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$.

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 $A = \{x_1x_2, x_2x_3, \dots, x_{n-1}x_n\}$.

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

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

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 3

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 $n \ge 1$ o $n \ge 3$ 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.

- **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, les matrius d'incidència i 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) ... amb exactament 16 arestes.
 - 3) ... 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.
- 3) 4, 3, 3, 2, 2.
- 5) 3, 3, 3, 3, 2.

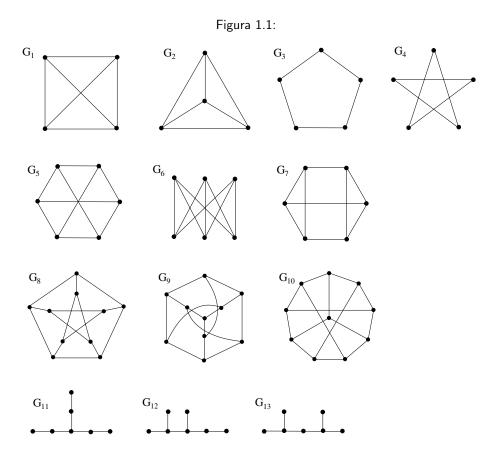
- 2) 4, 4, 3, 2, 1.
- 4) 3, 3, 3, 2, 2.
- 6) 5, 3, 2, 2, 2.
- 1.16 Demostreu que si un graf és regular de grau senar, aleshores té ordre parell.
- **1.17** Sigui G un graf bipartit d'ordre n i regular de grau $d \ge 1$. Quina és la mida de G? Pot ser que l'ordre de G sigui senar?

1.2. Exercicis 5

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

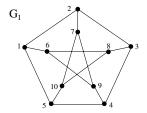


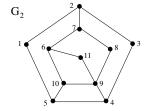
- **1.24** Siguin G = (V, A) i H = (W, B) dos grafs. Demostreu que G i H són isomorfs, si i només si, G^c i H^c són isomorfs.
- 1.25 Determineu el nombre de grafs no isomorfs d'ordre 20 i mida 188.
- **1.26** Un graf és *autocomplementari* si és isomorf al seu graf complementari. Demostreu que no hi 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 $n \ge 6$ persones, sempre n'hi ha 3 que es coneixen dos a dos o 3 que no es coneixen dos a dos.

2

Recorreguts, connexió i distància

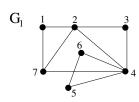
2.1 Trobeu en els grafs següents, si és possible, camins de longitud 9 i 11, i cicles de longitud 5.6.8 i 9.

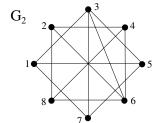


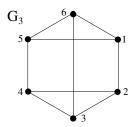


- **2.2** Demostreu que si G és un graf de grau mínim d, aleshores G conté un camí de longitud d
- $\bf 2.3$ Un graf té ordre 13 i 3 components connexos. Demostreu que un dels components té un mínim de 5 vèrtexs.
- **2.4** Useu l'algorisme DFS per esbrinar si els grafs següents, representats mitjançant 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.

- **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 Demostreu que un graf 3-regular té un vèrtex de tall si, i només si, té alguna aresta pont.
- **2.10** Trobeu el més petit n tal que existeix un graf 3-regular d'ordre n que té una aresta pont.
- **2.11** 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 és 2-connex.
- **2.12** 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 .
- 2.13 Esbrineu si algun dels grafs següents és 2-connex.







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.

5) W_n .

2.15 Trobeu el diàmetre dels grafs següents.

1) K_n . 3) $K_{r,s}$.

2) Grafs de l'exercici 2.1. 4) C_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** Sigui G = (V, A) un graf connex i $v \in V$. Considereu els conceptes següents:
 - ▶ L'excentricitat del vèrtex v, e(v), és el màxim de les distàncies de v a qualsevol vèrtex del graf, és a dir, $e(v) = \max\{d(v, x) : x \in V\}$.
 - ▶ El radi de G, r(G), és el mínim de les excentricitats dels vèrtexs de G, és a dir, $r(G) = \min\{e(v) : v \in V\}$.
 - ▶ Un vèrtex central de G és un vèrtex u tal que e(u) = r(G).

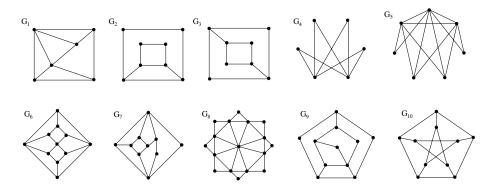
Responeu les questions seguents.

- 1) Trobeu l'excentricitat dels vèrtexs, el radi i els vèrtexs centrals de: a) els grafs de l'exercici 2.1; b) $G = ([8], \{12, 14, 15, 23, 34, 38, 46, 47, 56, 67, 78\}).$
- 2) Doneu un exemple d'un graf amb el radi i el diàmetre iguals.
- 3) Doneu un exemple d'un graf tal que el diàmetre sigui el doble del radi.
- 4) Proveu que, per a qualsevol graf G, $r(G) \leq D(G) \leq 2r(G)$, on D(G) és el diàmetre de G.
- **2.18** Sigui G un graf d'ordre 1001 tal que cada vèrtex té grau ≥ 500 . Demostreu que G té diàmetre ≤ 2 .

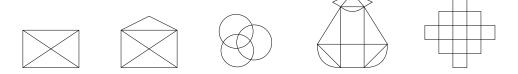
3

Grafs eulerians i hamiltonians

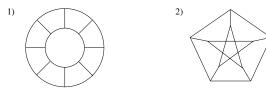
3.1 Per a cadascun dels grafs següents, trobeu-ne un circuit eulerià, o demostreu-ne la no existència.



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



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 $1 \le i \le 4$.
 - 2) Determineu l'ordre, la mida i la sequència 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 $n \ge 2$ tal que cada vèrtex té grau $\ge (n-1)/2$. Demostreu que G té un camí hamiltonià.

4 Arbres

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

- **4.2** Proveu que tot arbre d'ordre $n \geq 2$ és un graf bipartit.
- **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) SiguiT un arbre d'ordre $n\geq 2.$ Proveu que el nombre de fulles de T és

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

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** Calculeu el nombre d'arbres generadors diferents del graf cicle C_n i del graf bipartit complet $K_{2,r}$.
- **4.13** A l'aplicar l'algorisme BFS a un graf G d'ordre $n \ge 4$ 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?

14 Capítol 4. Arbres

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:

```
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, 510, 511\}).
```

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 que tenen seqüències de Prüfer constants.

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

$$\left(\begin{array}{ccccc} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \end{array}\right).$$

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 $n \ge 3$ i $0 \le k \le n$ 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 $V = \{1, 2, ..., 15\}$ 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 $g(u) + g(v) \le n$.
 - 2) Proveu que si n=2k, aleshores $m \leq k^2$. Indicació: Inducció sobre $k \geq 1$.

A.12

pont.

A.14

- 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.

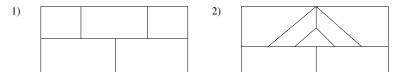
Sigui G un graf bipartit, connex, d-regular i d'ordre $n \geq 3$. Proveu que G no té arestes

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

- **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.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.



- **A.17** Sigui G un graf bipartit que té un camí hamiltonià i siguin V_1 i V_2 les parts estables. Demostreu que $||V_1| |V_2|| \le 1$.
- **A.18** Demostreu que si $n \ge 1$ 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 $\geq {n-1 \choose 2} + 2$, 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.
- ${\sf A.23}$ 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 $n \ge 3$. Demostreu que si $d_1 + \cdots + d_n = 2(n-1)$ i $d_i \ge 1$ 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 C un conjunt finit de subconjunts de S. El graf intersecció I(C) és el graf que té C com a conjunt de vèrtexs i dos vèrtexs $A, B \in C$ són adjacents si $A \cap B \neq \emptyset$.
 - 1) Siguin S = [6] i $C = \{\{1,2\}, \{2,4\}, \{1,2,3\}, \{3,4,5\}, \{5,6\}\}$. Representeu gràficament el graf I(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 $C = \{S_1, S_2, S_3, S_4\}$. Demostreu que I(C) és isomorf a G.
 - 3) Demostreu que si G és un graf, aleshores existeixen un conjunt S i un conjunt finit C de subconjunts de S tals que G és isomorf al graf intersecció I(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.