### Grau en Enginyeria Informàtica Facultat d'Informàtica de Barcelona

### ${\bf Matemàtiques}\ 1$

Part I: Teoria de Grafs

Exercicis i problemes

Setembre 2016

Departament de Matemàtica Aplicada 2 Universitat Politècnica de Catalunya

Els problemes d'aquesta col·lecció han estat recopilats per Anna de Mier i Montserrat Maureso. 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.
Anna de Mier Montserrat Maureso Setembre 2011
Versió revisada, setembre 2016

# Índex

1	Concep	tes básics de grafs	1				
	1.1	Tipus de grafs	1				
	1.2	Subgrafs. Operacions amb grafs	2				
	1.3	Exercicis	4				
2	Recorre	guts, connexió i distància	7				
3	Grafs eulerians i hamiltonians						
4	Arbres		14				
Fχ	Exercicis de renàs i consolidació						

## 1 Conceptes bàsics de grafs

### 1.1 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  $n \geq 4$ , 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.

Nota: aquestes definicions les interpretem com a definicions de *classes d'isomorfisme* de grafs. Per exemple, direm que un graf és el graf trajecte si és isomorf al graf trajecte que hem definit aquí; és a dir, els noms dels vèrtexs que hem fet servir a la definició són irrellevants.

- **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  $K_{r,s}$ .

### 1.2 Subgrafs. Operacions amb grafs

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 generat o induït pels vèrtexs de S al graf  $\langle S \rangle = (S, A')$  tal que  $A' = \{uv \in A : u, v \in S\}$ .

Sigui  $B \subseteq A$ ,  $B \neq \emptyset$ . S'anomena subgraf generat o induït per les arestes de B, al graf  $\langle B \rangle = (V', B)$  tal que V' és el conjunt de vèrtexs incidents a alguna aresta de B.

**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** Sigui  $V = \{a, b, c, d\}$  i  $A = \{ab, ac, ad, dc\}$ . Determineu, llevat d'isomorfismes, tots els subgrafs del graf G = (V, A).
- **1.7** 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  $u v \pmod 9$  és 1, 4, 5, o 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) El subgraf generat per les arestes que uneixen vèrtexs amb etiquetes consecutives.
  - 5) El subgraf generat per les arestes que uneixen un vèrtex parell i un de senar.

#### 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  $A^c = \{uv | uv \notin A\}$ . Un graf isomorf al seu complementari és diu autocomplementari.

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  $G + uv = (V, A \cup \{uv\})$ .

- **1.8** 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.
- **1.9** 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.

#### 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

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

- **1.10** 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.

### 1.3 Exercicis

- **1.13** Doneu tots els grafs que tenen  $V = \{a, b, c\}$  com a conjunt de vèrtexs i representeu-los gràficament.
- 1.14 Calculeu el nombre de grafs que tenen conjunt de vèrtexs [7] i mida 16.
- **1.15** Sigui V un conjunt de cardinal n. Calculeu el nombre de grafs que tenen V com a conjunt de vèrtexs.
- **1.16** Demostreu que en tot graf d'ordre  $n \geq 2$  hi ha almenys dos vèrtexs del mateix grau.
- 1.17 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.
- 1.18 Demostreu que si un graf és regular de grau senar, aleshores té ordre parell.
- **1.19** Demostreu que si  $G = (V_1 \cup V_2, A)$  és un graf bipartit, aleshores

$$|A| = \sum_{v \in V_1} g(v) = \sum_{v \in V_2} g(v).$$

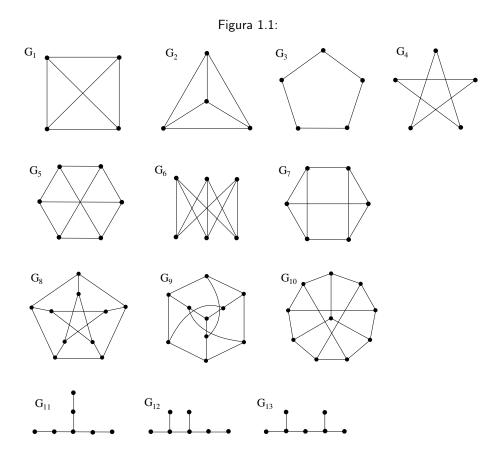
**1.20** Demostreu que si un graf és d'ordre senar i regular de grau  $d \ge 1$ , aleshores no és bipartit.

1.3. Exercicis 5

- **1.21** Demostreu que en un graf bipartit d'ordre n la mida és menor o igual que  $n^2/4$ .
- **1.22** 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.
- 1.23 La Maria 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 la Maria pregunta a tothom quantes persones ha saludat i rep nou respostes diferents. Quantes persones ha saludat la Maria i quantes la seva parella?

*Indicació:* Descriviu un graf que modeli la situació. Esbrineu quantes salutacions fa cada membre d'una parella.

- 1.24 Determineu, llevat d'isomorfismes, tots els grafs d'ordre quatre i mida dos.
- 1.25 Classifiqueu per classes d'isomorfia els grafs de la figura 1.1.



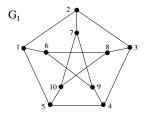
- **1.26** Siguin G = (V, A) i H = (W, B) dos grafs. Demostreu que G i H són isomorfs, si i només si,  $G^c$  i  $H^c$  són isomorfs.
- 1.27 Determineu el nombre de grafs no isomorfs d'ordre 20 i mida 188.

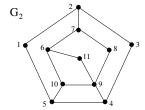
- **1.28** Esbrineu si el complementari d'un graf regular és regular. En cas afirmatiu, demostreu-ho; en cas negatiu, doneu un contraexemple.
- **1.29** Un graf és *autocomplementari* si és isomorf al seu graf complementari. Demostreu que no hi ha grafs autocomplementaris d'ordre 3, però sí d'ordres 4 i 5.
- **1.30** Demostreu que un enter  $n \geq 1$  és l'ordre d'un graf autocomplementari si, i només si, n és congruent amb 0 o amb 1 mòdul 4.
- **1.31** Demostreu que si G és un graf d'ordre  $n \geq 6$ , aleshores G o  $G^c$  conté un cicle de longitud 3.

### 2

# Recorreguts, connexió i distància

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

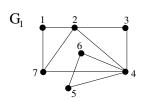


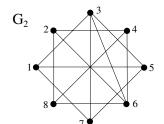


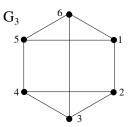
- **2.2** Determineu el nombre de camins de longitud  $\ell$  entre dos vèrtexs diferents dels grafs  $K_6$  i  $K_{3,3}$ , per a  $\ell \in \{2,3,4,5,6\}$ .
- **2.3** Demostreu que si G és un graf de grau mínim d, aleshores G conté un camí de longitud d.
- $\bf 2.4$  Un graf té ordre 13 i 3 components connexos. Demostreu que un dels components té un mínim de 5 vèrtexs.
- **2.5** 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.

- **2.6** Demostreu que si un graf té exactament dos vèrtexs de grau senar, aleshores existeix un camí que va d'un a l'altre.
- **2.7** Sigui G un graf tal que el grau de cada vèrtex és  $\geq 2$ . Demostreu que G té algun cicle.
- 2.8 Demostreu que si tots els vèrtexs d'un graf tenen grau dos, aleshores tots els seus components connexos són cicles.
- **2.9** 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,  $(n^2 2n)/4$ .
- **2.10** 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.
- **2.11** 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.
- **2.12** Sigui uv una aresta pont d'un graf connex d'ordre > 2. Demostreu que u o v és un vèrtex de tall.
- 2.13 Demostreu que un graf 3-regular té un vèrtex de tall si, i només si, té alguna aresta pont.
- **2.14** Trobeu el més petit n tal que existeix un graf 3-regular d'ordre n que té una aresta pont.
- **2.15** Sigui G = (V, A) un graf connex i  $z \notin V$ . Sigui G + z 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.
- **2.16** 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 v és un vèrtex de tall de G, aleshores v no és un vèrtex de tall de  $G^c$ .
- Esbrineu si algun dels grafs següents és 2-connex.







- Considereu els grafs de l'exercici 2.5. Doneu la distància dels vèrtexs a i b a tots els vèrtexs del component connex on es troben aplicant l'algorisme BFS.
- Trobeu el diàmetre dels grafs següents.
  - 1)  $K_n$ .

3)  $K_{r.s.}$ 

5)  $W_n$ .

- 2) Grafs de l'exercici 2.1.
- 4)  $C_n$ .

- 6)  $T_n$ .
- Per a cadascuna de les relacions següents, 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) 
$$D(G) < D(G-u)$$

3) 
$$D(G) > D(G - u)$$

Nota: D(G) representa el diàmetre del graf G.

- **2.21** Sigui G = (V, A) un graf connex i  $v \in V$ . Considereu els conceptes següents:
  - ightharpoonup L'excentricitat del vèrtex v, e(v), és el màxim de les distàncies de v a qualsevol vèrtex del graf, és a dir,  $e(v) = \max\{d(v, x) : x \in V\}.$
  - $\blacktriangleright$  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).

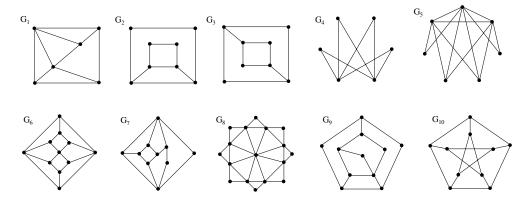
Responeu les questions seguents.

- 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.
- **2.22** Sigui G un graf d'ordre  $n \geq 2$  tal que cada vèrtex té grau  $\geq (n-1)/2$ . Demostreu que G té diàmetre  $\leq 2$ .
- **2.23** Demostreu que un graf autocomplementari d'ordre  $n \ge 4$  té diàmetre 2 o 3. (*Indicació*: podeu començar demostrant que per tot graf G, si  $D(G) \ge 3$  aleshores  $D(G^c) \le 3$ .)

## 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 Demostreu que un graf connex amb tots els vèrtexs de grau parell no té arestes pont.
- **3.3** 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.
- **3.4** Trobeu els valors de r i s tals que el graf bipartit complet  $K_{r,s}$  és eulerià.
- **3.5** 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 seqüència de graus de  $Q_n$ .
  - 3) Trobeu els valors de n tals que  $Q_n$  és eulerià.
- **3.6** 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.

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



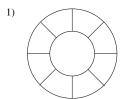


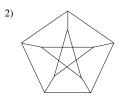






**3.8** Trobeu el mínim nombre de vegades que s'ha d'aixecar el llapis del paper per dibuixar cadascuna de les figures sense repetir cap línia.





- **3.9** Sigui G = (V, A) un graf connex. Demostreu que A admet una partició en exactament k senderons sense extrems comuns si, i només si, G conté exactament 2k vèrtexs de grau senar.
- **3.10** A cadascun del grafs de l'exercici 3.1 trobeu-hi un cicle hamiltonià, o demostreu-ne la no existència.
- **3.11** Sigui  $n \geq 3$  enter. Calculeu el nombre cicles  $x_1, x_2, \dots, x_n, x_1$  que són cicles hamiltonians de  $K_n$ .
- **3.12** Demostreu que si un graf bipartit és hamiltonià, aleshores les parts estables tenen el mateix cardinal.
- **3.13** Demostreu que un graf bipartit  $K_{r,s}$  d'ordre  $\geq 3$  és hamiltonià si, i només si, r=s.
- **3.14** En Joan i en Pere són companys de facultat que han llogat un pis per compartir. El dia de la inauguració, entre els dos conviden 10 companys a sopar. En el grup de 12 persones, cadascuna en coneix almenys 6. Demostreu que es poden seure els 12 al voltant d'una taula rodona de forma que tothom conegui a 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 hamiltonià que no és un graf cicle. Demostreu que G té almenys dos vèrtexs de grau  $\geq 3$ .

- **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.
- **3.17** Sigui G un graf d-regular d'ordre  $\geq 2d+2$ , amb  $d\geq 1$ . Demostreu que el complementari de G és hamiltonià.
- ${f 3.18}$  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.

# 4 Arbres

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

- **4.2** Proveu que tot arbre d'ordre  $n \geq 2$  és un graf bipartit.
- **4.3** Proveu que per a  $n \ge 4$  hi ha un únic arbre d'ordre n i grau màxim n-2, llevat d'isomorfismes.
- **4.4** Proveu que per a  $n \ge 6$ , hi ha exactament tres arbres d'ordre n i grau màxim n-3, llevat d'isomorfismes.
- **4.5** 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  $T_2$ .
- **4.6** Calculeu el nombre de camins de longitud  $\geq 1$  que hi ha en un arbre d'ordre  $n \geq 2$ .
- **4.7** 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 sequència de graus de T.
  - 2) Trobeu dos arbres no isomorfs amb aquesta seqüència de graus.
- **4.8** Trobeu un graf connex tal que tot vèrtex de grau  $\geq 2$  sigui de tall però no sigui arbre.
- **4.9** Sigui T un arbre d'ordre  $n \geq 2$ .
  - 1) Proveu que el nombre de fulles de T és

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

2) Sigui $\Delta$ el grau màxim de Ti sigui  $n_i$ el nombre de vèrtexs de grau i de T. Demostreu que

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

**4.10** Sigui G un graf connex, de grau màxim  $\Delta$  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.

- **4.11** 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.
- **4.12** Sigui T un arbre d'ordre  $n \geq 2$  i de grau màxim  $\Delta$ . Proveu que T té un mínim de  $\Delta$  fulles.
- **4.13** 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.
- **4.14** 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.
- **4.15** 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  $d_1 > 1$ .

16 Capítol 4. Arbres

- 3) Apliqueu la hipòtesi d'inducció a  $d_1-1,d_2,\ldots,d_{n-1}$  i deduïu-ne el resultat desitjat.
- **4.16** Calculeu el nombre d'arbres generadors diferents del graf cicle  $C_n$  i del graf bipartit complet  $K_{2,r}$ .
- **4.17** 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
- **4.18** Considereu el graf complet  $K_n$ . Quants arbres no isomorfs es poden obtenir en aplicar l'algorisme DFS segons quin sigui el vèrtex inicial?
- **4.19** Demostreu que tot graf connex d'ordre  $\geq 2$  té almenys dos vèrtexs que no són vèrtexs de tall.
- 4.20 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, 5 10, 5 11\}).
```

**4.21** Trobeu els arbres que tenen les seqüències de Prüfer següents:

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

- **4.22** Determineu els arbres que tenen següències de Prüfer de longitud 1.
- **4.23** 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  $\geq 7$  tal que tots els vèrtexs tenen grau > 5. Demostreu que G té mida  $\geq 21$ .

**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.

18 Exercicis de consolidació

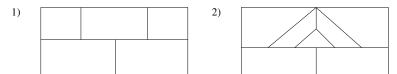
**A.8** Sigui G un graf autocomplementari d'ordre n,  $n \equiv 1 \pmod{4}$ . Demostreu que hi ha un nombre senar de vèrtexs de grau (n-1)/2 i, per tant, que G conté, com a mínim, un vèrtex de grau (n-1)/2.

- **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  $k \geq 1$ .

que podeu construir un camí més llarg que els de partida.

pont.

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



- **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.

Exercicis de consolidació 19

**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  $\geq 3$ .
- **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.
- ${\sf A.24}$  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  $\geq 2$  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.

20 Exercicis de consolidació

- **A.30** Determineu els arbres que tenen seqüències de Prüfer amb tots els termes diferents.
- **A.31** 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  $C = \{\{1, 2\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 3\}, \{3, 4, 5\}, \{5, 6\}\}$ . 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.32** 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.33** Si  $G_1$  és un graf connex i  $G_2$  no ho és, ho és el producte  $G_1 \times G_2$ ?
- **A.34** 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.