

# Definicions i teoremes de teoria de grafs

Aleix Torres i Camps

## 1 Nocions bàsiques

**Definició 1.** Un graf és un parell  $G = (V, E)$  on  $V$  és un conjunt i  $E \subset \binom{V}{2}$  és un conjunt de parells d'elements de  $V$ . Als elements de  $V$  se'ls anomena vèrtexs i als de  $E$  arestes.

Direm que  $v_i, v_j \in V$  són adjacents si  $\{v_i, v_j\} \in E$ , i tant  $v_i$  com  $v_j$  són incidents a l'aresta  $\{v_i, v_j\}$ .

**Definició 2.** Un graf  $H = (V(H), E(H))$  és subgraf de  $G = (V(G), E(G))$  si  $V(H) \subset V(G)$  i  $E(H) \subset E(G)$ .

Si  $V(H) = V(G)$  es diu que  $H$  és un subgraf generador de  $G$ .

Si  $U \subset V(G)$ , el subgraf de  $G$  generat per  $U$  és  $G[U] = (U, E(G) \cap \binom{U}{2})$ .

**Exemple 3.** Alguns exemples de grafs són:

- (a) Graf complet  $K_n = ([n], \binom{[n]}{2})$ .
- (b) Graf complet bipartit  $K_{n,m} = (A \cup B, A \times B)$  on  $A, B$  són disjunts,  $|A| = n$  i  $|B| = m$ .
- (c) Camí  $P_n = ([n], \{\{i, i+1\}, i = 1, \dots, n-1\})$ .
- (d) Cicle  $C_n = ([n], \{\{i, i+1 \pmod n\}, i = 1, \dots, n\})$ .

**Proposició 4.** Hi ha  $2^{\binom{n}{2}}$  grafs d'ordre  $n$  i  $\binom{n}{m}$  grafs amb  $n$  vèrtexs i  $m$  arestes.

**Definició 5.** Dos grafs  $G_1 = (V_1, E_1)$  i  $G_2 = (V_2, E_2)$  són isomorfs si hi ha una bijecció

$$f : V_1 \rightarrow V_2$$

tal que  $\{u, v\} \in E_1$  si i només si  $\{f(u), f(v)\} \in E_2$ , i en aquest cas escrivim  $G_1 \cong G_2$ .

**Definició 6.** El grau d'un vèrtex  $v \in V$  a un graf  $G = (V, E)$  és

$$d(v) = \{w \in V : \{v, w\} \in E\}$$

**Definició 7.** El grau màxim i mínim de  $G$  es denoten per  $\Delta(G) = \max_{v \in V} d(v)$  i  $\delta(G) = \min_{v \in V} d(v)$ .

**Lema 8.** En un graf  $G = (V, E)$ ,

$$\sum_{v \in V} d(v) = 2|E|$$

**Corol·lari 9** (Lema de les encaixades). El nombre de vèrtexs de grau imparell en un graf  $G = (V, E)$  és parell.

La connexió és una de les nocions bàsiques.

**Definició 10.** Un recorregut a un graf  $G$  del vèrtex  $u$  al vèrtex  $v$  és una seqüència de vèrtexs  $(u_1, u_2, \dots, u_k)$  tal que  $u_1 = u$ ,  $u_k = v$  i  $\{u_i, u_{i+1}\} \in E(G)$  per a  $1 \leq i < k$ . La llargada del recorregut és  $k-1$ . Si  $u_i \neq u_j$  per  $i \neq j$  diem que el recorregut és un camí.

Dos vèrtexs  $u, v \in V(G)$  de  $G$  estan connectats si hi ha un recorregut a  $G$  de  $u$  a  $v$ .

**Observació 11.** La relació  $\sim$ , on els vèrtexs  $u \sim v$  si i només si estan connectats en el seu graf, és una relació d'equivalència.

**Definició 12.** Les classes d'equivalència de la relació anterior són les components connexes del graf.

**Definició 13.** Un graf és connex si i només si té una sola component connexa.

**Proposició 14.** El graf  $G = (V, E)$  és connex si i només si, per a cada subconjunt propi  $U \subsetneq V$ ,  $U \neq \emptyset$ , hi ha una aresta incident amb un vèrtex de  $U$  i un vèrtex de  $V \setminus U$ .

La segona noció bàsica és la distància.

**Definició 15.** Sigui  $v, v' \in V(G)$ . La distància entre  $v$  i  $v'$  és

$$d(v, v') = \min\{|E(P)| : P \subset G; P \text{ un camí}; v, v' \in V(P)\}$$

entenent que  $d(v, v') = \infty$  si  $v$  i  $v'$  estan a components connexes diferents de  $G$ .

**Proposició 16.** La funció

$$\begin{aligned} d : V \times V &\rightarrow \mathbb{R}^+ \\ (x, y) &\mapsto d(x, y) \end{aligned}$$

(per a  $x, y, z \in V(G)$ ) és simètrica ( $d(x, y) = d(y, x)$ ), definida positiva ( $d(x, y) \geq 0$  i val la igualtat només si  $x = y$ ) i satisfà la desigualtat triangular ( $d(x, y) \leq d(x, z) + d(z, y)$ ). És a dir,  $d$  és una distància.

**Definició 17.** El diàmetre,  $D(G)$ , d'un graf  $G$  connex  $G$  és la màxima distància entre dos vèrtexs de  $G$ .

**Proposició 18.** Sigui  $G$  un graf amb  $n$  vèrtexs, de diàmetre  $D = D(G)$  i de grau màxim  $\Delta = \Delta(G) \geq 3$ . Aleshores,

$$n \leq 1 + \Delta \left( \frac{(\Delta - 1)^D - 1}{\Delta - 2} \right)$$

La cota s'assoleix per als grafos complets  $K_n$  i pel graf de Petersen.

**Definició 19.** Un graf amb  $n \geq 2$  vèrtexs és bipartit si és un subgraf de  $K_{n,m}$  per a alguns  $n, m > 0$ . Equivalentment, un graf  $G = (V, E)$  és bipartit si hi ha una partició  $V = V_1 \cup V_2$  tal que totes les arestes són incidents amb un vèrtex de  $V_1$  i un de  $V_2$ .

Les següents són dues representacions matricials útils de grafos.

**Definició 20.** La matriu d'adjacència d'un graf  $G = (V, E)$  amb  $n = |V(G)|$  vèrtexs és una matriu  $A = A(G)$  quadrada d'ordre  $n$  amb entrades a  $\{0, 1\}$  on  $A(i, j) = 1$  si i només si  $\{v_i, v_j\} \in E(G)$ .

**Definició 21.** Per a una ordenació  $e_1, \dots, e_m$  de les arestes d'un graf  $G$ , la matriu d'incidència de  $G$  és una matriu  $N = N(G)$  d'ordre  $n \times m$  amb entrades a  $\{0, 1\}$  on  $N(i, j) = 1$  si i només si el vèrtex  $v_i$  és incident amb l'aresta  $e_j$ .

**Proposició 22.** Sigui  $A = A(G)$  la matriu d'adjacència d'un graf  $G = (V, E)$  d'ordre  $n$ . Per a  $k \geq 1$ ,  $A^k(i, j)$  és el nombre de recorreguts entre  $v_i$  i  $v_j$  de llargada  $k$ . En particular, el diàmetre de  $G$  és el mínim  $k$  tal que  $(A + I_n)^k(i, j) > 0$  per a cada  $1 \leq i, j \leq n$ .

- 2   Arbres**
- 3   Cicles i circuits**
- 4   Aparellaments**
- 5   Coloració**