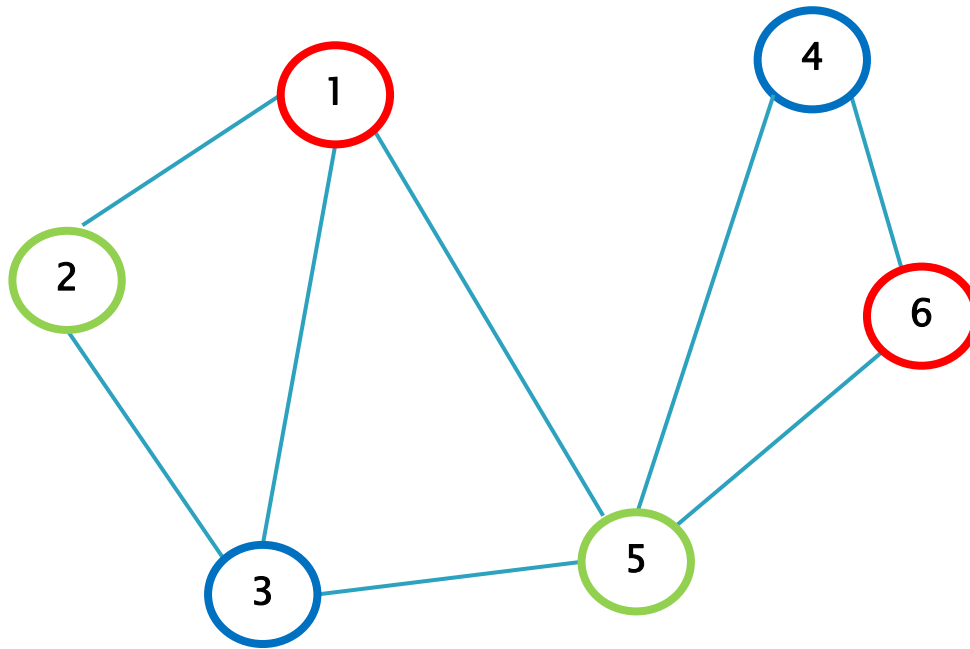


Grafuri bipartite

Colorări ale grafurilor

- ▶ $G = (V, E)$ graf neorientat
 - $c : V \rightarrow \{1, 2, \dots, p\}$ s.n p-colorare a lui G
 - $c : V \rightarrow \{1, 2, \dots, p\}$ cu $c(x) \neq c(y) \ \forall xy \in E$ s.n p-colorare proprie a lui G
 - G s.n p-colorabil dacă admite o p-colorare proprie

Colorări ale grafurilor



3-colorabil, dar nu și 2-colorabil (!)

Graf bipartit

- ▶ $G = (V, E)$ graf neorientat s.n. **bipartit** \Leftrightarrow există o partiție a lui V în două submulțimi V_1, V_2 (**bipartiție**):

$$V = V_1 \cup V_2$$

$$V_1 \cap V_2 = \emptyset$$

astfel încât orice muchie $e \in E$ are o extremitate în V_1 și cealaltă în V_2

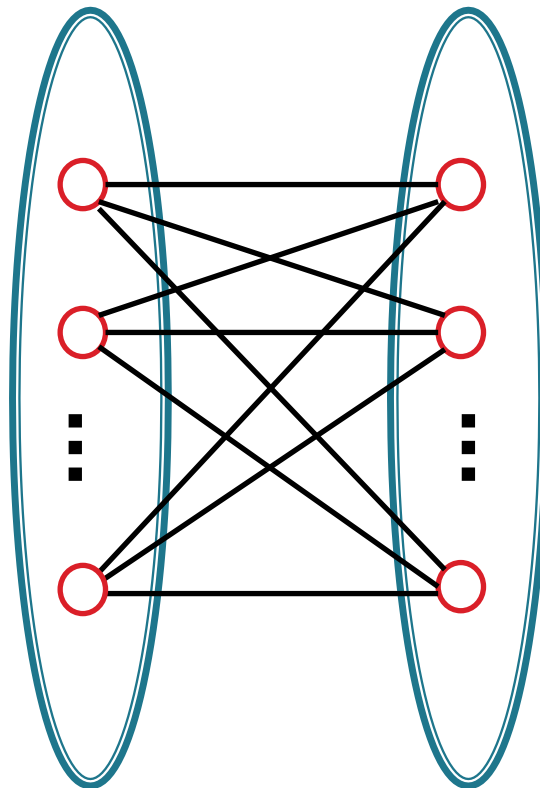
- ▶ Notăm $G = (V_1 \dot{\cup} V_2, E)$

Graf bipartit

- ▶ $G = (V, E)$ s.n **bipartit complet** \Leftrightarrow

este bipartit și $E = \{xy \mid x \in V_1, y \in V_2\}$

- ▶ Notăm cu $K_{p,q}$ dacă $p = |V_1|$ și $q = |V_2|$



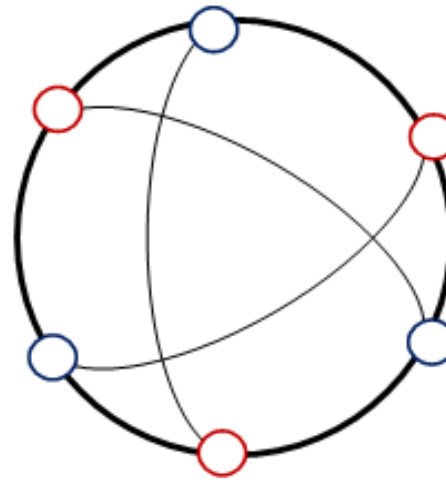
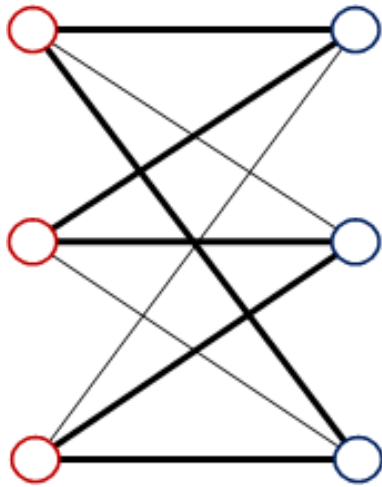
Graf bipartit

- ▶ $G = (V, E)$ s.n **bipartit complet** \Leftrightarrow

este bipartit și $E = \{xy \mid x \in V_1, y \in V_2\}$

- ▶ Notăm cu $K_{p,q}$ dacă $p = |V_1|$ și $q = |V_2|$

- ▶ $K_{3,3}$



Graf bipartit

Observație

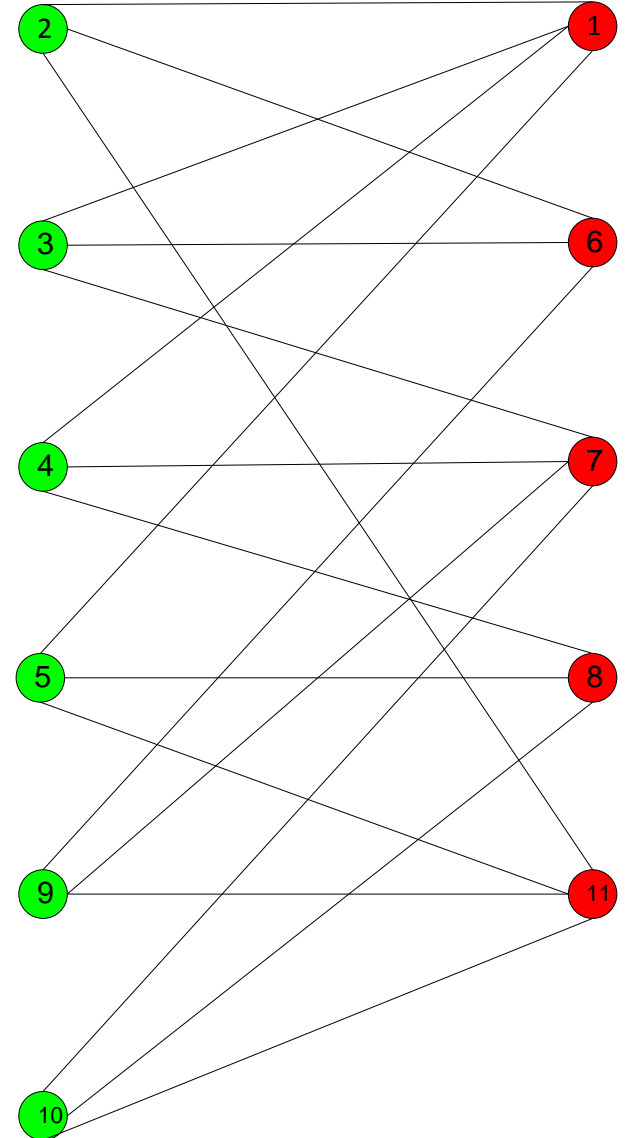
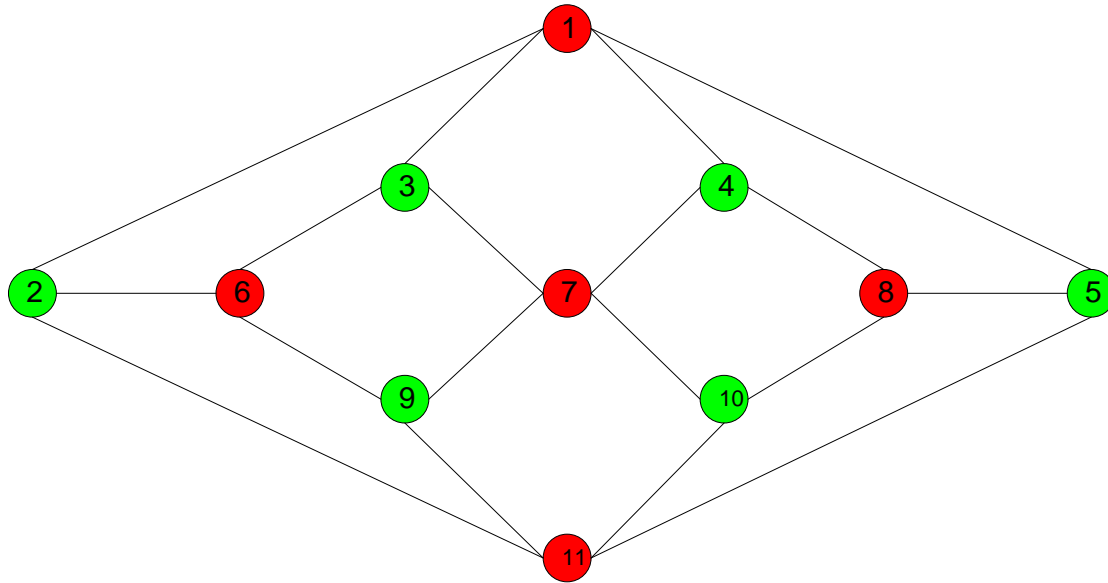
► $G = (V, E)$ **bipartit** \Leftrightarrow

există o 2-colorare proprie a vârfurilor (**bicolorare**):

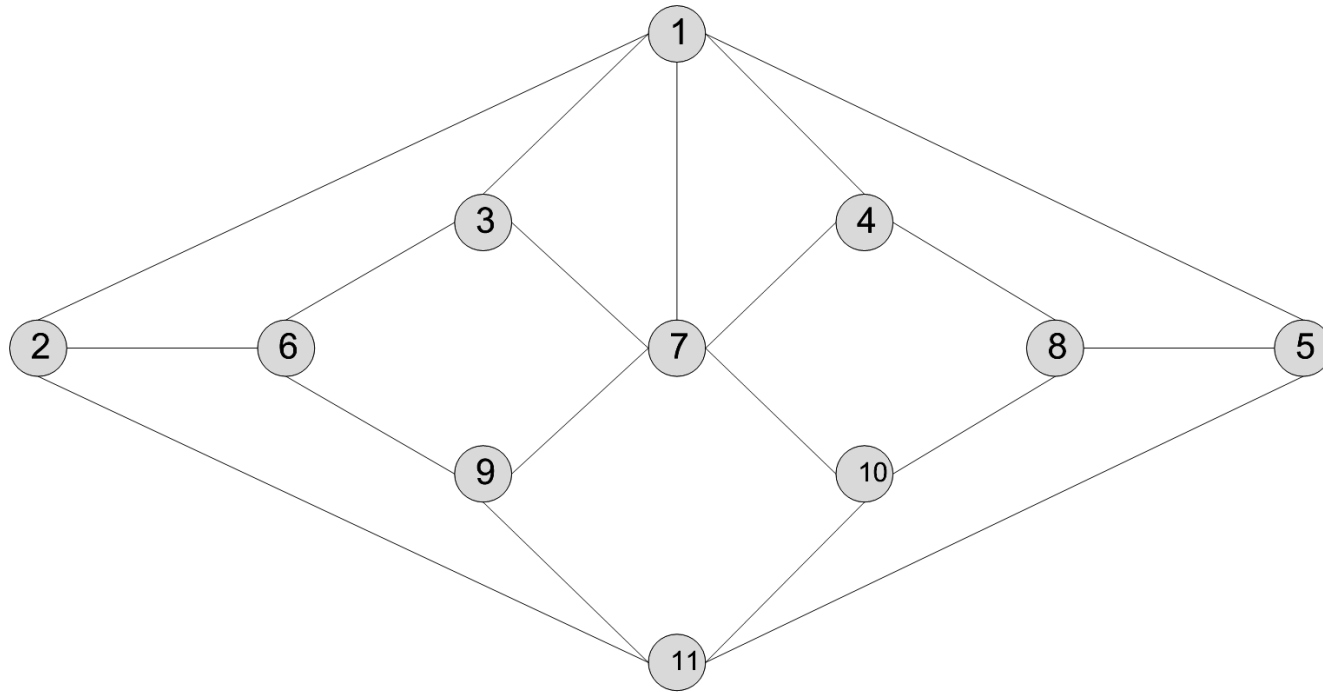
$$c : V \rightarrow \{1, 2\}$$

(i.e. astfel încât pentru orice muchie $e=xy \in E$ avem $c(x) \neq c(y)$)

Graf bipartit

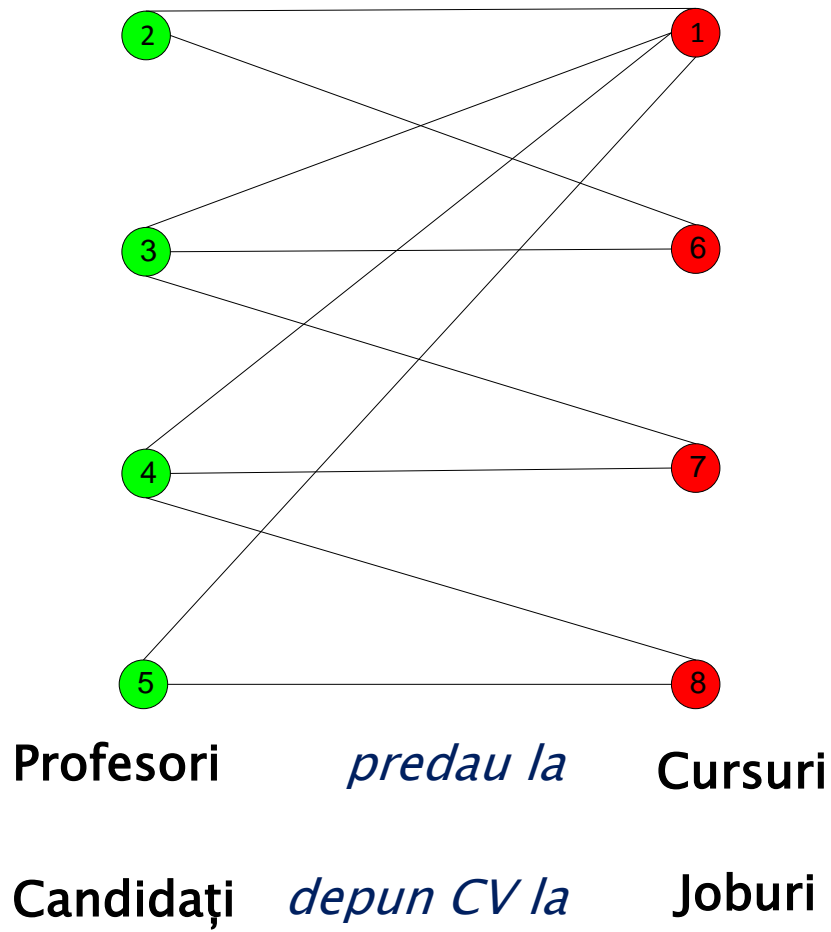


Graf bipartit



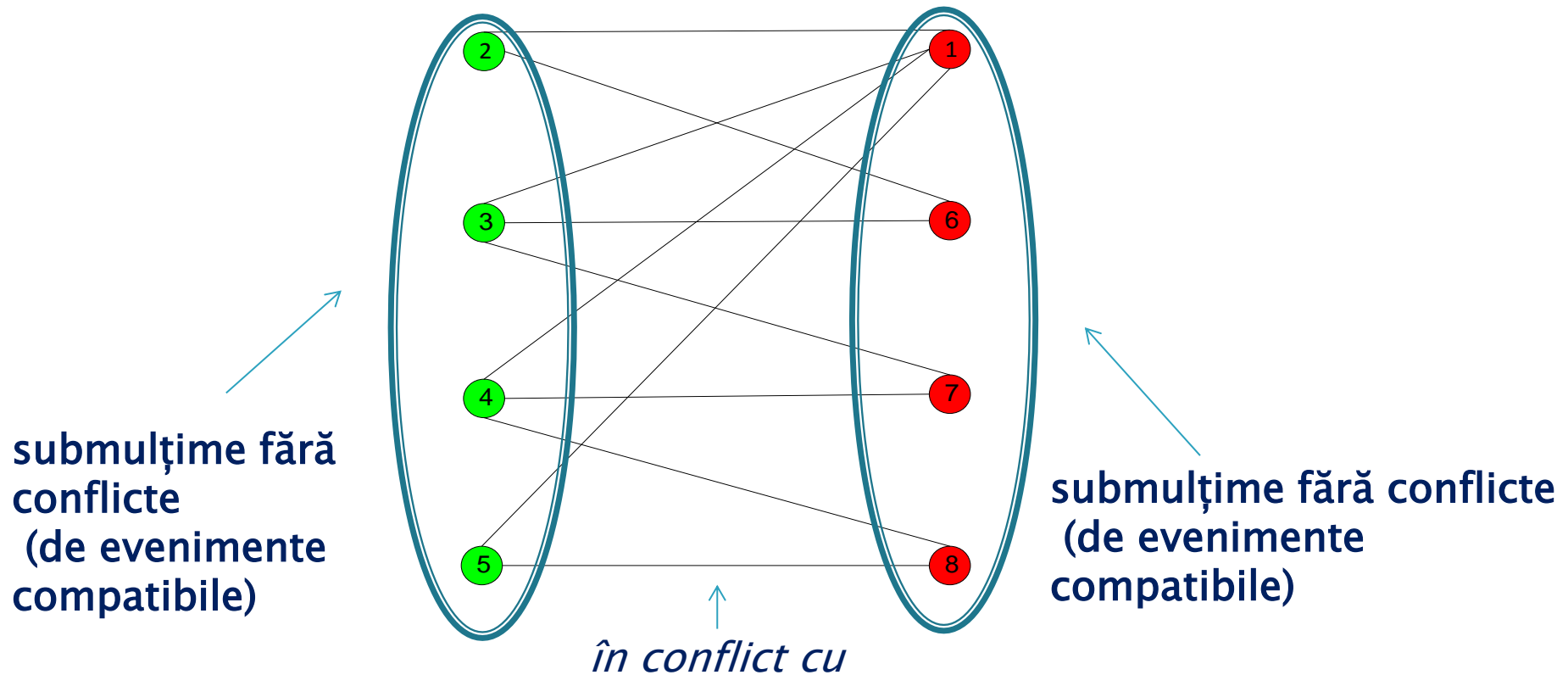
nu este bipartit

Modelare



Aplicații

Graf de conflicte (exemplu substanțe care interacționează, activități incompatibile, relații în rețele sociale)



- Cuplaje, rețele...

Aplicații p –colorări

Exemplu – De câte săli este nevoie minim pentru programarea într-o zi a n conferințe cu intervale de desfășurare date?

Conf. 1: interval (1,4)

Conf. 2: interval (2,3)

Conf. 3: interval (2,5)

Conf. 4: interval (6,8)

Conf. 5: interval (3,8)

Conf. 6: interval (6,7)

Aplicații p-colorări

Exemplu – De câte săli este nevoie minim pentru programarea într-o zi a n conferințe cu intervale de desfășurare date?

Conf. 1: interval (1,4)

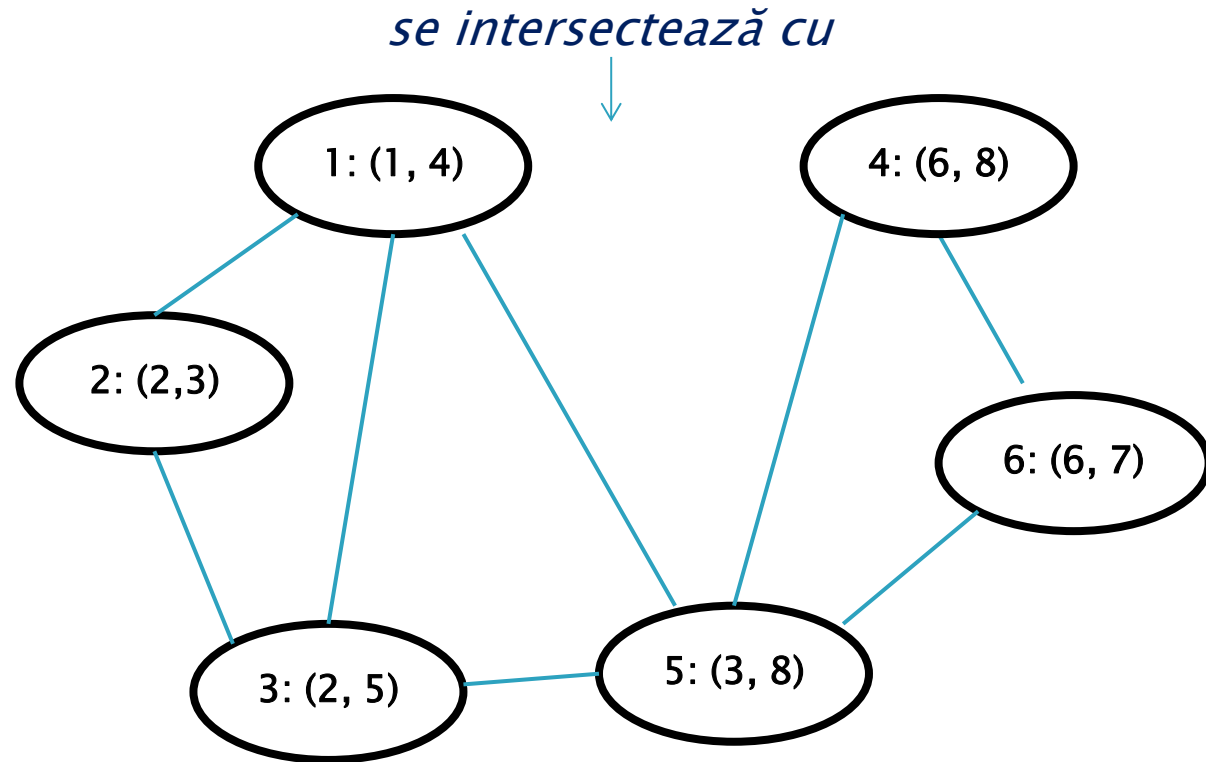
Conf. 2: interval (2,3)

Conf. 3: interval (2,5)

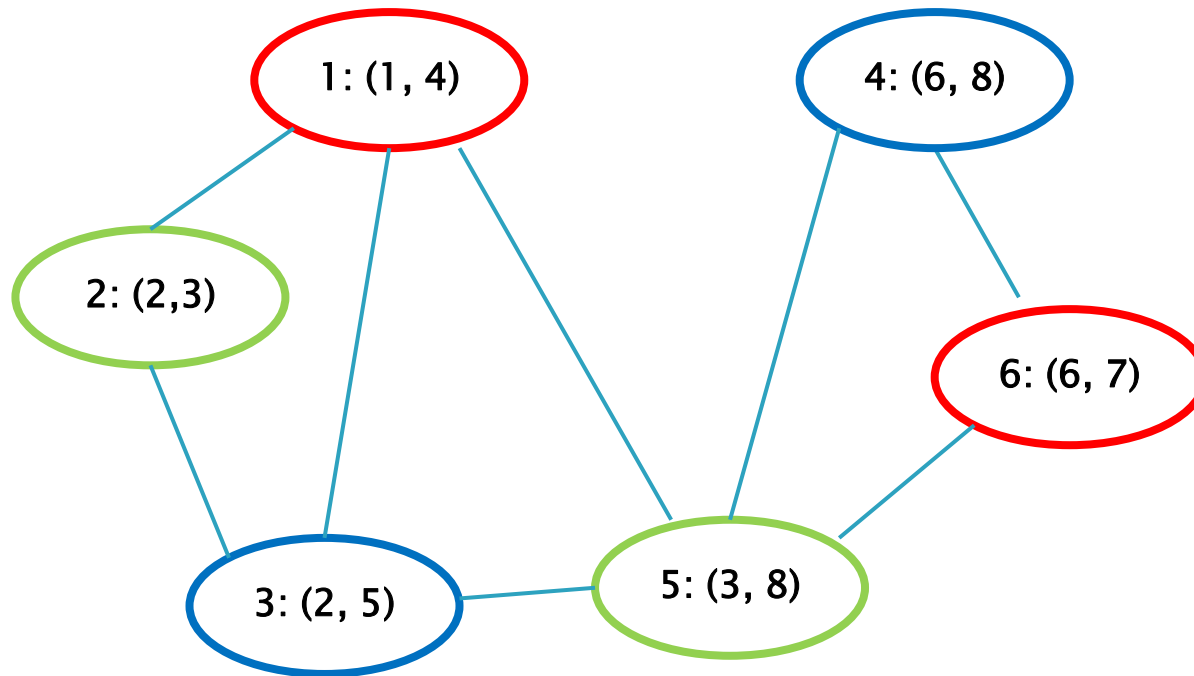
Conf. 4: interval (6,8)

Conf. 5: interval (3,8)

Conf. 6: interval (6,7)



Graful intersecției intervalelor este 3-colorabil:



Sunt necesare minim 3 săli (corespunzătoare celor 3 culori):

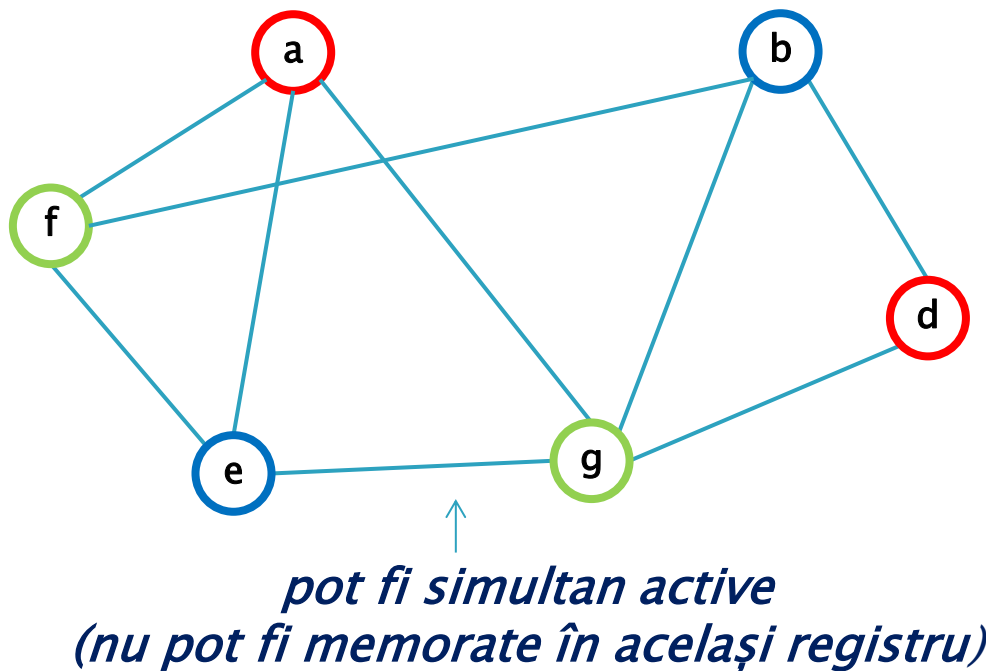
Sala 1: (1,4), (6,7)

Sala 2: (2,3), (3,8)

Sala 3: (2,5), (6,8)

Aplicații p-colorări

Alocare de regiștrii (Register allocation problem)

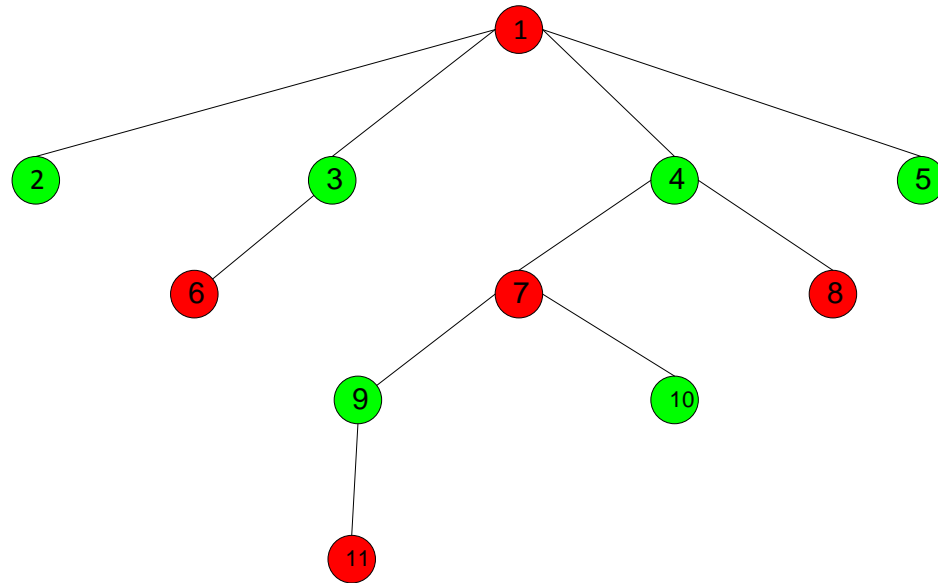


- Numărul de culori = numărul de regiștri
- Vârfuri de aceeași culoare = pot fi memorate în același registru

Graf bipartit

► Propoziție

Un arbore este graf bipartit



Graf bipartit

► Teorema König – Caracterizarea grafurilor bipartite

Fie $G = (V, E)$ un graf cu $n \geq 2$ vârfuri.

Avem

G este bipartit \Leftrightarrow toate ciclurile elementare
din G sunt pare

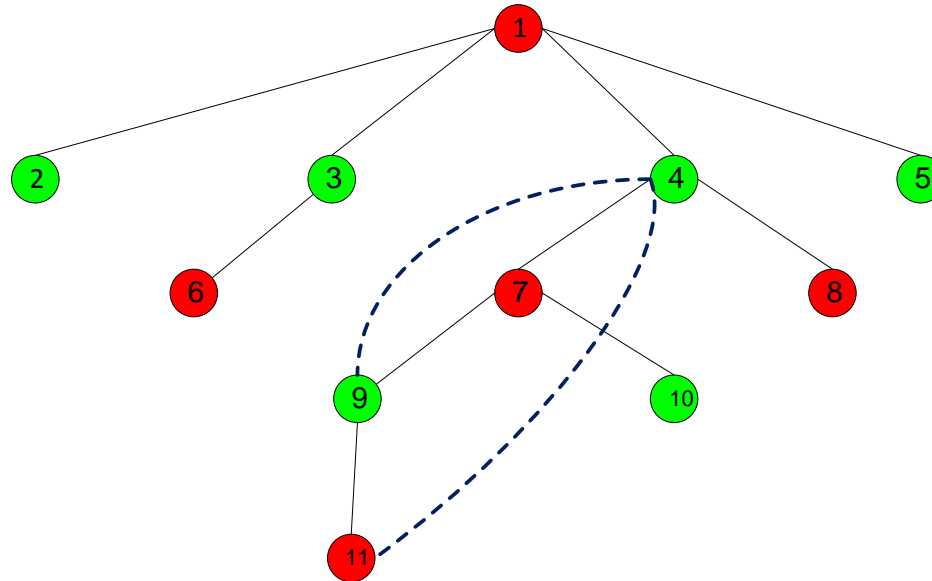
Graf bipartit

► Teorema König – Caracterizarea grafurilor bipartite

Demonstrație – Idee: Presupunem G conex.

Colorăm un arbore parțial al său.

Arătăm că celelalte muchii (care nu sunt în arborele parțial) au extremitățile colorate diferit

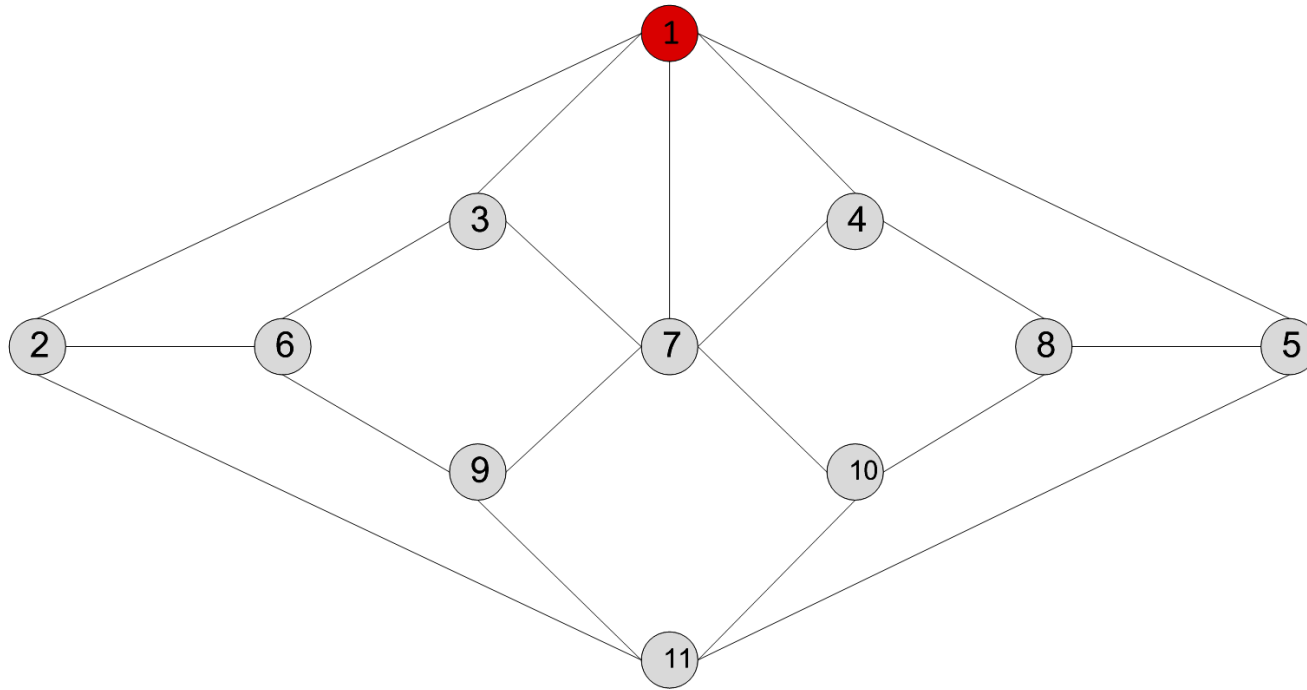


Bibliografie DR Popescu – Combinatorică și
Teoria grafurilor (Teorema 4.18)

Graf bipartit

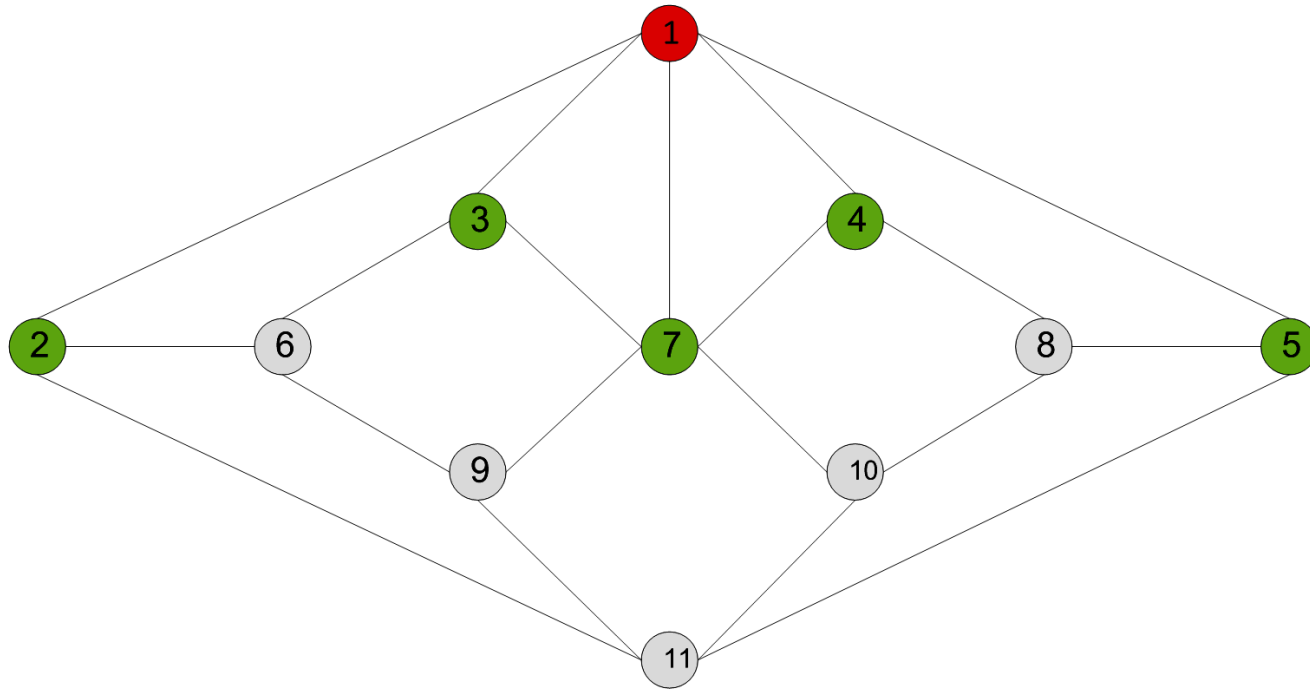
- ▶ **Teorema König \Rightarrow Algoritm pentru a testa dacă un graf este bipartit**
 - Colorăm un arbore parțial al său printr-o parcurgere (colorăm orice vecin j nevizitat al vârfului curent i cu o culoare diferită de cea a lui i)
 - Testăm dacă celelalte muchii – de la i la vecini j deja vizitați (colorați) au extremitățile i și j colorate diferit

Exemplu test bipartit BF

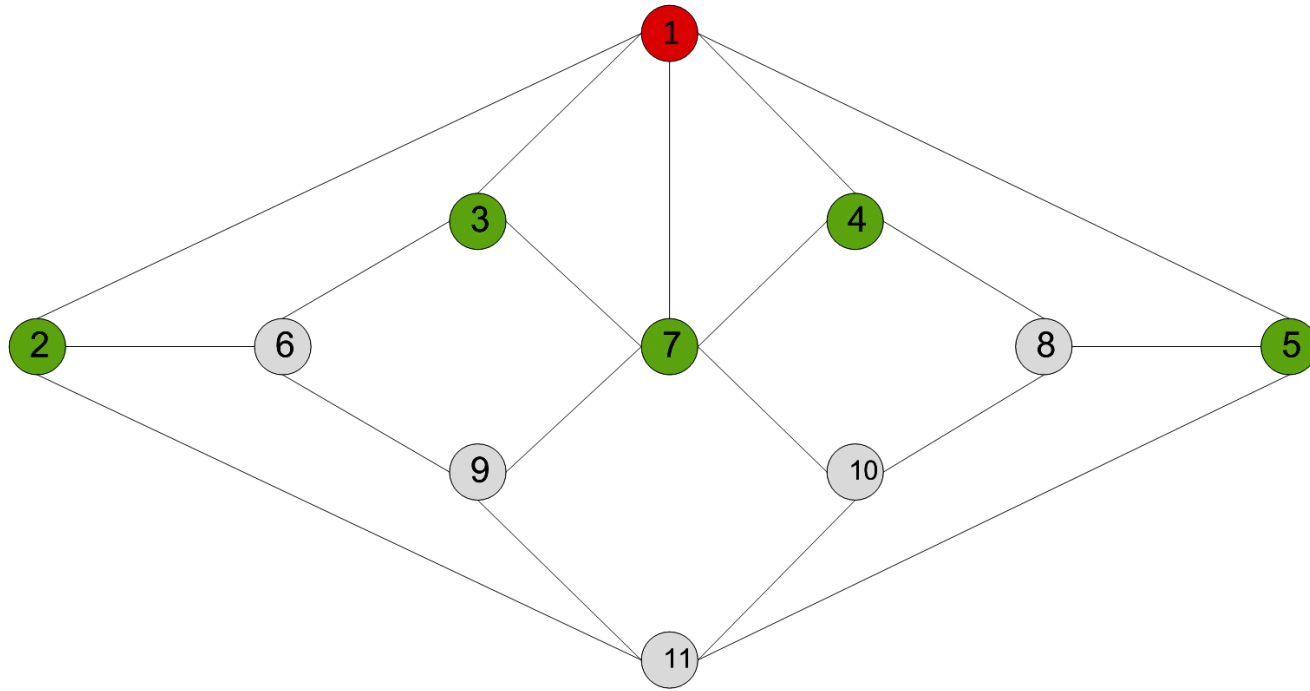


$i = 1$

Exemplu test bipartit BF

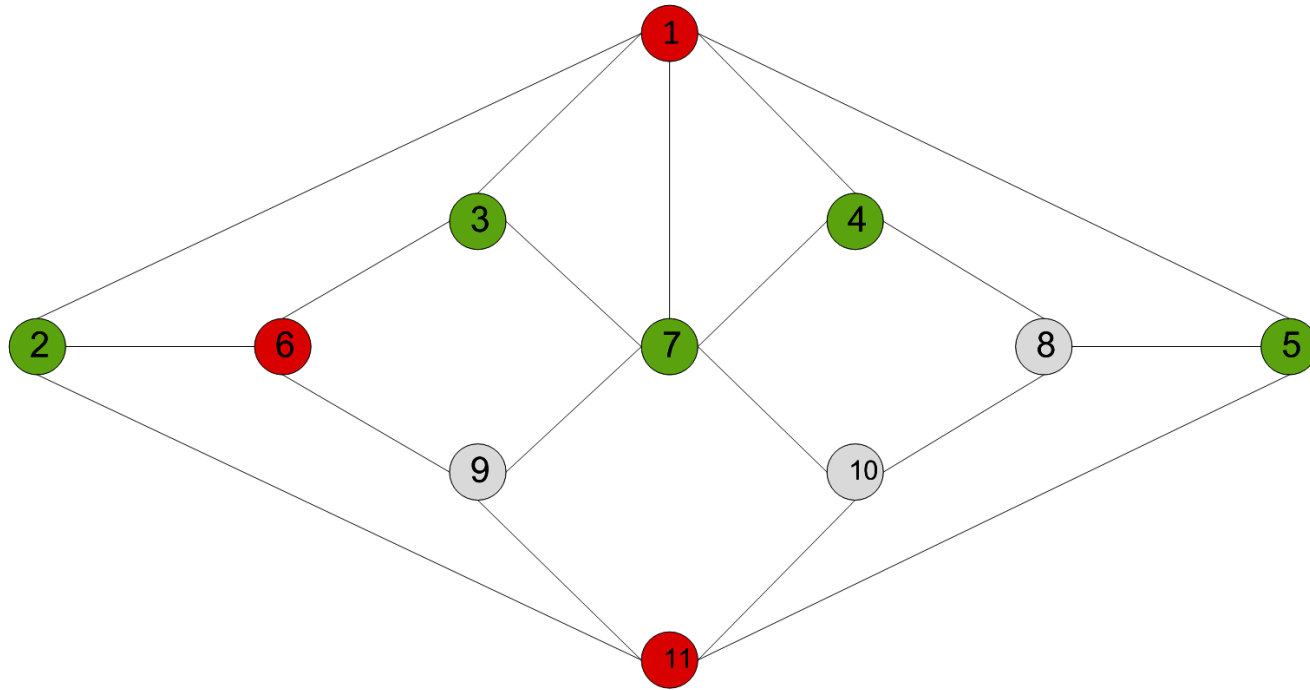


Exemplu test bipartit BF

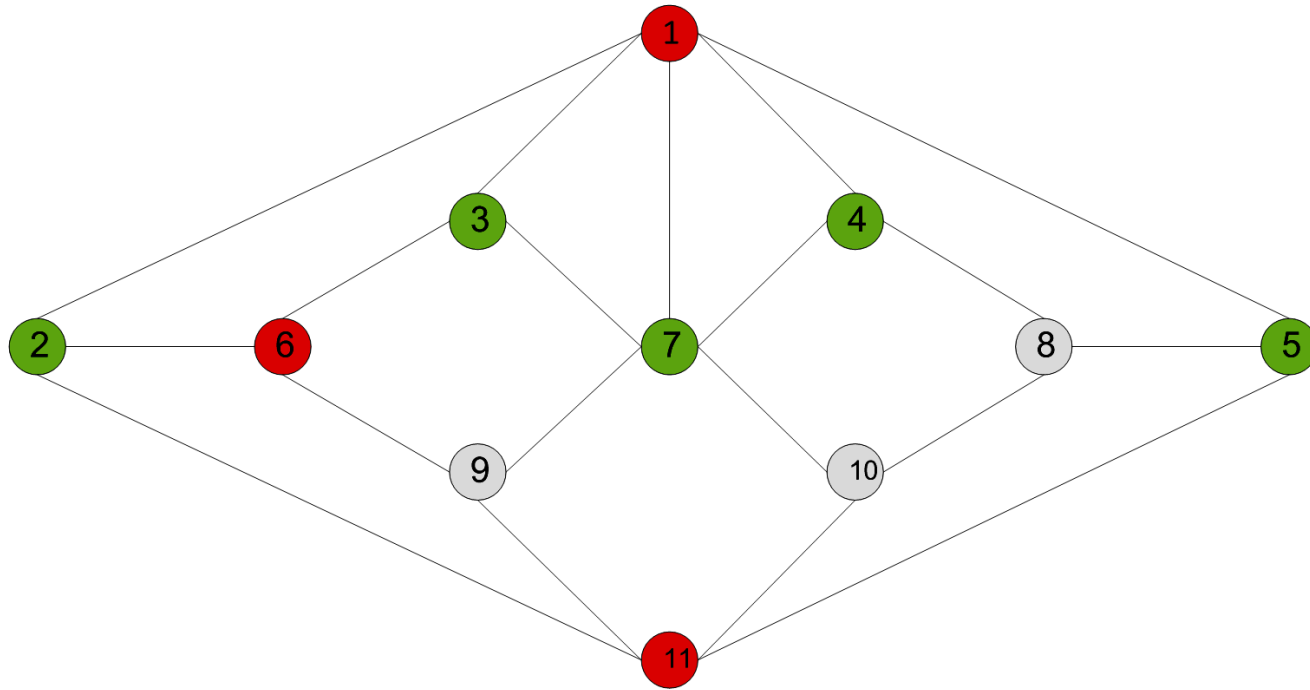


$i = 2$

Exemplu test bipartit BF



Exemplu test bipartit BF



$i = 3$

Exemplu test bipartit BF

