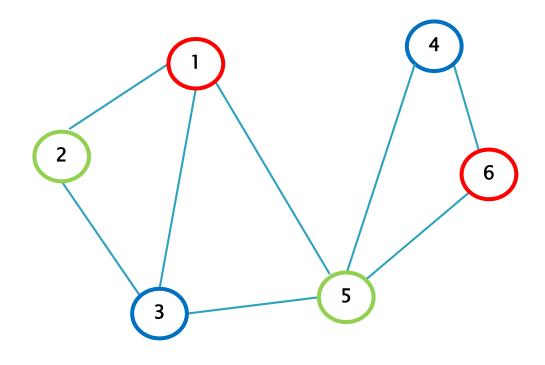
# Grafuri bipartite

### Colorări ale grafurilor

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

## Colorări ale grafurilor



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

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

$$V = V_1 \cup V_2$$
$$V_1 \cap V_2 = \emptyset$$

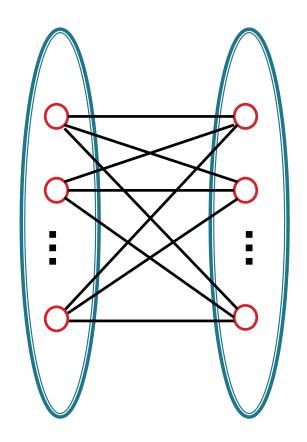
astfel încât orice muchie  $e \in E$  are o extremitate în  $V_1$  și cealaltă în  $V_2$ 

Notăm  $G = (V_1 \dot{\cup} V_2, E)$ 

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

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

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

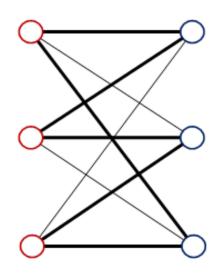


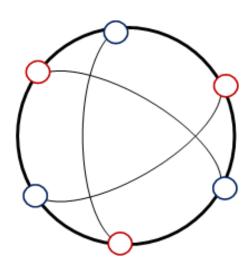
•  $G = (V, E) s.n bipartit complet \Leftrightarrow$ 

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<sub>3,3</sub>





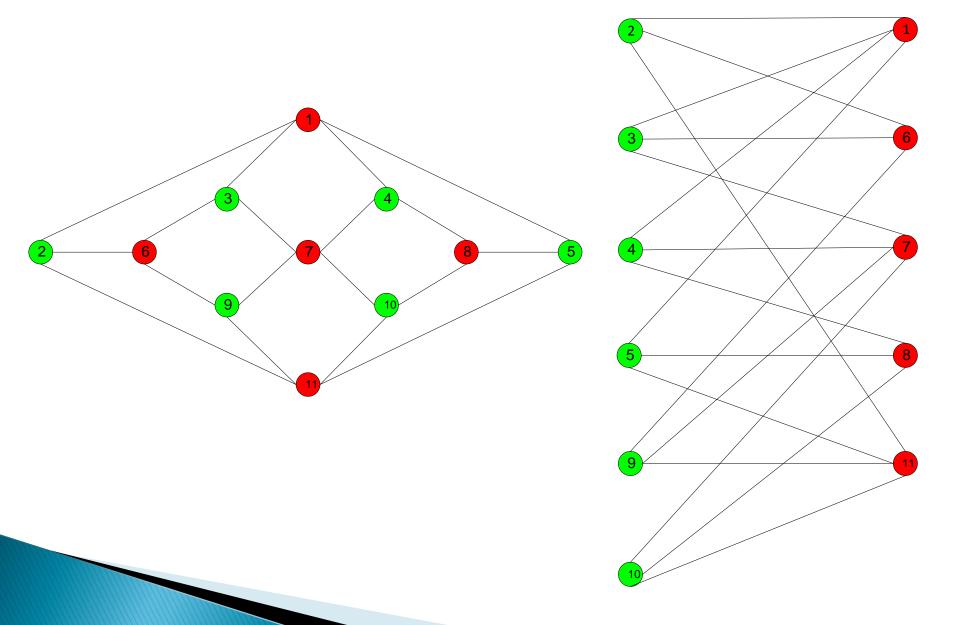
### Observație

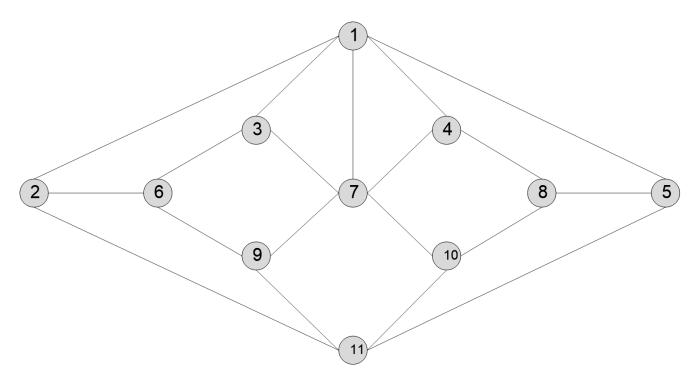
▶ G = (V, E) bipartit  $\Leftrightarrow$ 

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

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

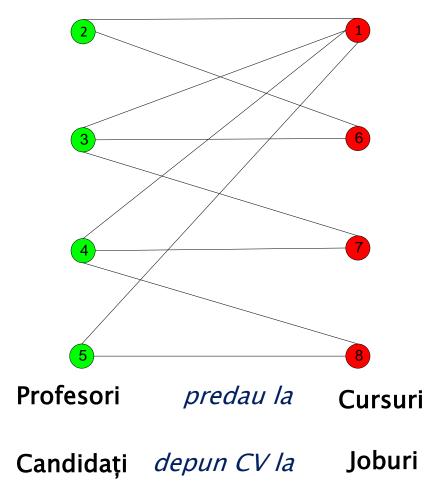
(i.e. astfel încât pentru orice muchie  $e=xy\in E$  avem  $c(x) \neq c(y)$ )





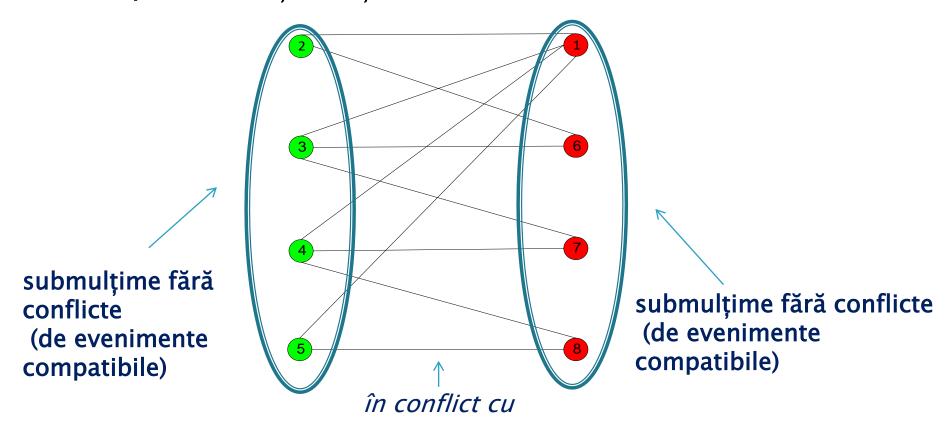
nu este bipartit

### Modelare



## **Aplicații**

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



Cuplaje, reţele...

### 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)

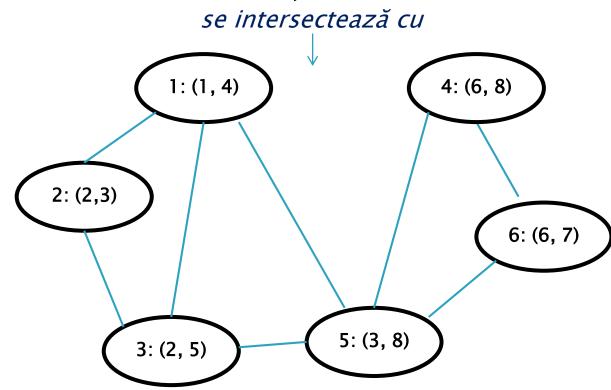
Conf. 2: interval (2,3)

Conf. 3: interval (2,5)

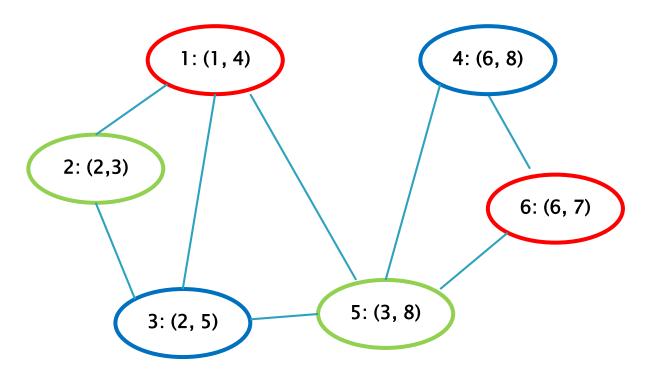
Conf. 4: interval (6,8)

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):

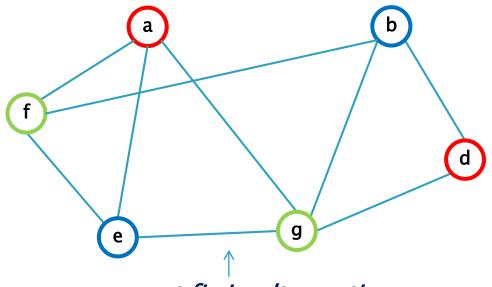
Sala 1: (1,4), (6,7)

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

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

### Aplicații p -colorări

Alocare de registrii (Register allocation problem)

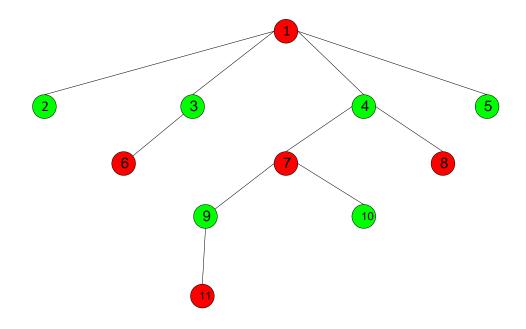


pot fi simultan active (nu pot fi memorate în același registru)

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

### Propoziție

Un arbore este graf bipartit



▶ Teorema König – Caracterizarea grafurilor bipartite

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

Avem

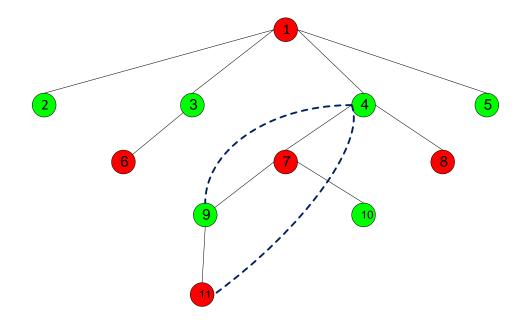
G este bipartit ⇔ toate ciclurile elementare din G sunt pare

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)

- ► Teorema König ⇒ Agoritm pentru a testa dacă un graf este bipartit
  - Colorăm cu 2 culori 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

