Quentin Fortier

April 5, 2023

## Rappels sur les graphes : Définition

Dans ce cours, on considère des graphes orientés. Revoir aussi le cours de première année.

### Définition

Un graphe orienté est un couple (V,E) où V est un ensemble fini de sommets et  $E\subseteq V\times V$  est un ensemble fini d'arêtes.

## Rappels sur les graphes : Représentation

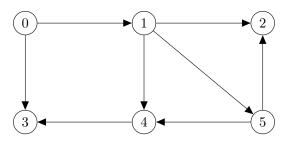
Représentations possibles d'un graphe G=(V,E) :

- ② Liste d'adjacence : par une liste L telle que L[i] est la liste des sommets adjacents à i.

## Rappels sur les graphes : Représentation

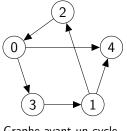
### Exercice

Représenter le graphe suivant des trois manières possibles (matrice d'adjacence, liste d'adjacence, dictionnaire d'adjacence).

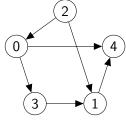


# Rappels sur les graphes : Graphe acyclique

- Un cycle est un chemin revenant au sommet de départ.
- Un graphe est acyclique s'il ne contient pas de cycle.



Graphe ayant un cycle



Graphe acyclique

# Rappels sur les graphes : Graphe acyclique

### Définition

Un **puit** t est un sommet qui n'a pas de successeur (il n'existe pas d'arête sortant de t).

### Exercice

Montrer que tout graphe acyclique possède un puit.

# Rappels sur les graphes : Graphe biparti

### Définition

Un graphe G=(V,E) est **biparti** s'il existe une partition  $V=V_A\sqcup V_B$  telle que toute arête de E a une extrémité dans  $V_A$  et une extrémité dans  $V_B$ .

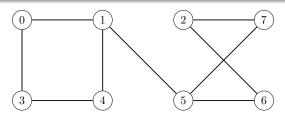
## Rappels sur les graphes : Graphe biparti

#### Définition

Un graphe G=(V,E) est **biparti** s'il existe une partition  $V=V_A\sqcup V_B$  telle que toute arête de E a une extrémité dans  $V_A$  et une extrémité dans  $V_B$ .

### Question

Montrer que le graphe ci-dessous est biparti, en donnant une partition de ses sommets.



On s'intéresse à un jeu à deux joueurs (Alice et Bob), qui se joue chacun son tour. On suppose qu'Alice commence. Un joueur a perdu lorsqu'il n'a plus de coup possible.

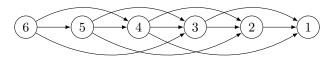
On s'intéresse à un jeu à deux joueurs (Alice et Bob), qui se joue chacun son tour. On suppose qu'Alice commence. Un joueur a perdu lorsqu'il n'a plus de coup possible.

 $\frac{\mathsf{Exemple} \; (\mathsf{jeu} \; \mathsf{de} \; \mathsf{Nim})}{\mathsf{1}, \; \mathsf{2} \; \mathsf{ou} \; \mathsf{3} \; \mathsf{allumettes}.} \; \mathsf{Le} \; \mathsf{joueur} \; \mathsf{qui} \; \mathsf{retire} \; \mathsf{la} \; \mathsf{dernière} \; \mathsf{allumette} \; \mathsf{a} \; \mathsf{perdu}.$ 

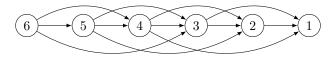


Exemple (jeu de Nim) : il y a n allumettes. Chaque joueur peut retirer  $\overline{1, 2}$  ou  $\overline{3}$  allumettes. Le joueur qui retire la dernière allumette a perdu.

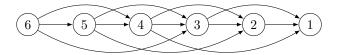
On peut représenter le jeu par un graphe où les sommets sont les configurations et les arêtes sont les coups possibles :



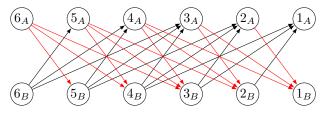
C'est un graphe acyclique, chaque chemin correspondant à une séquence de coups.



Pour caractériser parfaitement une situation de jeu, il faut savoir aussi qui est le joueur qui doit jouer.



Pour caractériser parfaitement une situation de jeu, il faut savoir aussi qui est le joueur qui doit jouer. On peut donc considérer le graphe biparti où les sommets sont dupliqués, pour chaque joueur :



Les arêtes rouges correspondent aux coups possibles pour Alice.

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

### Définition

• Le jeu commence en un sommet initial  $v \in A$ .

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

- Le jeu commence en un **sommet initial**  $v \in A$ .
- Une partie est un chemin commençant en v dont les arêtes sont choisies alternativement par Alice et Bob.

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

- Le jeu commence en un **sommet initial**  $v \in A$ .
- Une partie est un chemin commençant en v dont les arêtes sont choisies alternativement par Alice et Bob.
- ullet L'ensemble  $P_A$  des puits de  $V_A$  sont les situations où Alice perd.

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

- Le jeu commence en un **sommet initial**  $v \in A$ .
- Une partie est un chemin commençant en v dont les arêtes sont choisies alternativement par Alice et Bob.
- ullet L'ensemble  $P_A$  des puits de  $V_A$  sont les situations où Alice perd.
- Une **stratégie** pour Alice est une fonction  $f: V_A \setminus P_A \to V_B$  telle que  $\forall v \in V_A$ ,  $(v, f(v)) \in E$ .
  - On définit une stratégie pour Bob de façon symétrique.

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

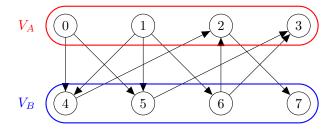
#### Définition

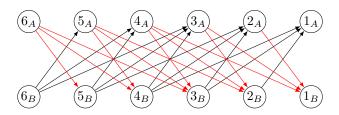
- Le jeu commence en un **sommet initial**  $v \in A$ .
- Une **partie** est un chemin commençant en v dont les arêtes sont choisies alternativement par Alice et Bob.
- ullet L'ensemble  $P_A$  des puits de  $V_A$  sont les situations où Alice perd.
- Une **stratégie** pour Alice est une fonction  $f: V_A \setminus P_A \to V_B$  telle que  $\forall v \in V_A$ ,  $(v, f(v)) \in E$ . On définit une stratégie pour Bob de façon symétrique.
- Une **stratégie gagnante** pour Alice est une stratégie f qui permette à Alice de gagner, quel que soit la stratégie de Bob.

Les définitions sont similaires pour Bob, en échangeant A et B.

### Exercice

Donner une stratégie gagnante pour Alice dans le jeu suivant, où le sommet initial est 0.





### Exercice

On considère le jeu de Nim avec initialement n allumettes.

- **①** Montrer que si  $n \equiv 1[4]$  alors Bob a une stratégie gagnante.
- 2 Montrer que si  $n \not\equiv 1[4]$  Alice a une stratégie gagnante.

Soit G = (V, E) un graphe biparti acyclique, avec  $V = V_A \sqcup V_B$ .

### Définition

- $oldsymbol{0}$   $v \in V$  est une **position gagnante** pour Alice si elle possède une stratégie gagnante pour une partie qui commence en v.
- ${f 2}$  L'attracteur A d'Alice est l'ensemble des position gagnantes pour Alice.

Les définitions sont similaires pour Bob.

 $\underline{\underline{\mathsf{Exemple}}} : \mathsf{l'attracteur} \; \mathsf{d'Alice} \; \mathsf{dans} \; \mathsf{le} \; \mathsf{jeu} \; \mathsf{de} \; \mathsf{Nim} \; \mathsf{est} \; \mathsf{l'ensemble} \; \mathsf{des} \; \mathsf{configurations} \; \mathsf{où} \; \mathsf{il} \; \mathsf{reste} \; n \; \mathsf{allumettes} \; \mathsf{avec} \; n \not\equiv 1[4].$ 

On peut calculer l'attracteur d'Alice de proche en proche :

• Soit  $A_0 = P_B$  (gagnants pour Alice).

On peut calculer l'attracteur d'Alice de proche en proche :

- Soit  $A_0 = P_B$  (gagnants pour Alice).
- Soit  $A_1=\{u\in V_A\mid \exists (u,v)\in E,v\in A_0\}$  l'ensemble des sommets de A qui permettent à Alice d'aller sur un sommet de  $A_0$ .

On peut calculer l'attracteur d'Alice de proche en proche :

- Soit  $A_0 = P_B$  (gagnants pour Alice).
- Soit  $A_1 = \{u \in V_A \mid \exists (u,v) \in E, v \in A_0\}$  l'ensemble des sommets de A qui permettent à Alice d'aller sur un sommet de  $A_0$ .
- Soit  $A_2 = \{u \in V_B \mid \forall (u,v) \in E, v \in A_1\}$  l'ensemble des sommets de B qui mènent forcément vers un sommet de  $A_1$ .

On peut calculer l'attracteur d'Alice de proche en proche :

- Soit  $A_0 = P_B$  (gagnants pour Alice).
- Soit  $A_1 = \{u \in V_A \mid \exists (u,v) \in E, v \in A_0\}$  l'ensemble des sommets de A qui permettent à Alice d'aller sur un sommet de  $A_0$ .
- Soit  $A_2 = \{u \in V_B \mid \forall (u,v) \in E, v \in A_1\}$  l'ensemble des sommets de B qui mènent forcément vers un sommet de  $A_1$ .

...

De façon générale :

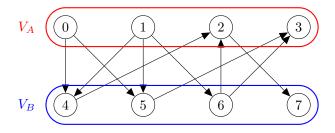
- $\bullet \ \ \mathsf{Si} \ k \ \mathsf{est} \ \mathsf{pair} : \ A_{k+1} = \{u \in \mathit{V}_A \mid \exists (u,v) \in E, v \in A_k\}$
- Si k est impair :  $A_{k+1} = \{u \in V_B \mid \forall (u,v) \in E, v \in A_k\}$

( $A_k$  est l'ensemble des positions gagnantes pour Alice en k coups) S'il y a n sommets, un chemin possède au plus n-1 arêtes d'où :

$$A = \bigcup_{k=0}^{n-1} A_k$$

### Exercice

Donner l'attracteur d'Alice pour le jeu ci-dessous, où  $V_A=\{0,1,2,3\}$  et  $P_A=\{3\}.$ 



Un sommet v est un attracteur dans l'un des trois cas suivants :

- $v \in P_B$ .
- $v \in V_A$  et il existe un attracteur w tel que  $(v, w) \in E$ .
- $v \in V_B$  et pour tout  $(v, w) \in E$ , w est un attracteur.

Un sommet v est un attracteur dans l'un des trois cas suivants :

- $v \in P_B$ .
- $v \in V_A$  et il existe un attracteur w tel que  $(v, w) \in E$ .
- $v \in V_B$  et pour tout  $(v, w) \in E$ , w est un attracteur.

### Exercice

Écrire une fonction attracteurs (G, fA) renvoyant la liste des attracteurs d'Alice dans le graphe G représenté par dictionnaire d'adjacence, où fA est une fonction indiquant si un sommet appartient à  $V_A$ .

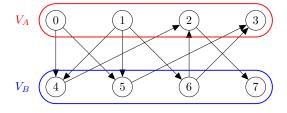
```
def attracteurs(G, fA):
    d = \{\} # d[v] = True \ si \ v \ est un attracteur
    def aux(v): # détermine si v est un attracteur
        if w not in d.
            succ = [aux(w) for w in G[v]]
            if len(G[v]) == 0:
                d[v] = not fA(v)
            elif fA(v):
                 # test si il existe (v, w) \in E avec w attracteur
                d[v] = False
                for w in G[v]:
                     if aux(w):
                         d[v] = True
            else:
                 # test si pour tout (v, w) \in E, w est attracteur
                d[v] = True
                for w in G[v]:
                     if not aux(w):
                         d[v] = False
        return d[v]
    return [v for v in G if aux(v)]
```

On peut aussi utiliser any et all :

```
def attracteurs(G, fA):
    d = \{\} # d[v] = True \ si \ v \ est \ un \ attracteur
    def aux(v): # détermine si v est un attracteur
        if v not in d:
            succ = [aux(w) for w in G[v]]
            if len(G[v]) == 0:
                 d[v] = not fA(v)
            elif fA(v):
                 d[v] = anv(succ)
            else:
                 d[v] = all(succ)
        return d[v]
    return [v for v in G if aux(v)]
```

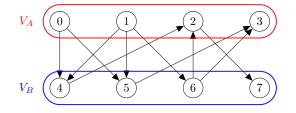
### Exercice

Utiliser la fonction attracteurs (G, fA) pour trouver les attracteurs d'Alice dans le jeu ci-dessous.



#### Exercice

Utiliser la fonction attracteurs (G, fA) pour trouver les attracteurs d'Alice dans le jeu ci-dessous.



```
G = {
     0: [4, 5], 1: [4, 5, 6], 2: [7], 3: [],
     4: [2], 5: [3], 6: [3], 7: []
}
attracteurs(G, lambda v: v < 4)</pre>
```

### Exercice

Utiliser la fonction attracteurs (G, fA) pour trouver les attracteurs d'Alice dans le jeu de Nim (avec n allumettes).

#### Exercice

Utiliser la fonction attracteurs (G, fA) pour trouver les attracteurs d'Alice dans le jeu de Nim (avec n allumettes).

```
def nim(n):
    G = \{\}
    for i in range(1, n + 1):
        for j in ['A', 'B']:
            if (i, j) not in G:
                G[(i, j)] = []
            for k in range(i + 1, i + 4):
                if k \le n:
                    G[(i, j)].append((k, 'A' if j == 'B' else 'B')
    return G
attracteurs(nim(9), lambda v: v[1] == 'A')
```

 $\frac{\text{Remarque}}{\text{pour Alice}} : \text{ en l'absence de partie nulle, chaque sommet est attracteur}$ 

Depuis la position initiale, il existe donc soit une stratégie gagnante pour Alice, soit une stratégie gagnante pour Bob.

# Jeux à deux joueurs : Jeu du domineering

Le jeu du domineering est un jeu de plateau où Alice place un domino vertical et Bob un domino horizontal. Un joueur qui ne peut plus jouer perd.

### Exemple de partie :









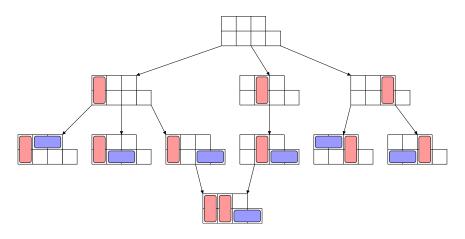
# Jeux à deux joueurs : Jeu du domineering

#### Exercice

- ① Dessiner le graphe des configurations pour le jeu de domineering sur le plateau ci-dessous. Il n'est pas nécessaire de dupliquer les configurations car on sait quel joueur doit joueur (en comptant le nombre de dominos).
- Montrer qu'Alice a une stratégie gagnante.
- Trouver l'attracteur d'Alice.



# Jeux à deux joueurs : Jeu du domineering



Graphe des configurations

## Jeux à deux joueurs : Match nul

Dans certains jeux (morpion...), il peut y avoir match nul. Il faut alors spécifier trois types de puits : gagnants pour Alice, gagnants pour Bob et match nul.

Un sommet v est alors attracteur si un des cas suivants est vérifié :

- v est un puit gagnant pour Alice.
- $v \in V_A$  et il existe un attracteur w tel que  $(v, w) \in E$ .
- $v \in V_B$  et pour tout  $(v, w) \in E$ , w est un attracteur.