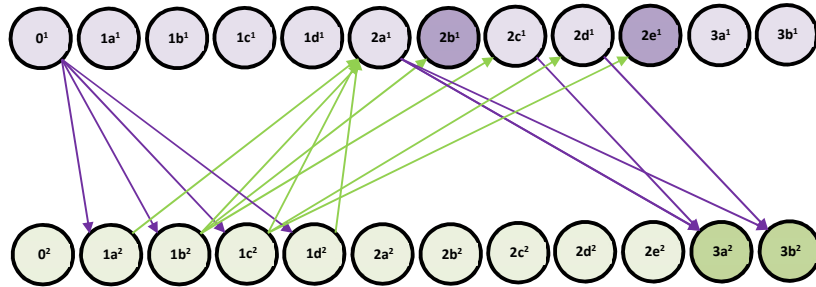


**Partie 2 : Graphe biparti**

Dans le cas des jeux d'accessibilité à 2 joueurs, on peut représenter le graphe orienté précédent sous la forme d'un graphe **biparti** en doublant les sommets, en indiquant leurs noms par le numéro du joueur (J1 ou J2) et en choisissant le joueur qui commence (J1) :



L'ensemble des sommets  $S = \{0, 1a, 1b, 1c, 1d, 2a, 2b, 2c, 2d, 2e, 3a, 3b\}$  de ce graphe se décompose en deux ensembles  $S1 = \{0, 2a, 2b, 2c, 2d, 2e\}$  et  $S2 = \{1a, 1b, 1c, 1d, 3a, 3b\}$  tels que :

$S = S1 \cup S2$  et  $S1 \cap S2 = \emptyset$  avec  $S_i$  l'ensemble des positions depuis lesquels le joueur  $J_i$  jouera. Comme dit précédemment, dans un graphe biparti, les arêtes ne peuvent relier qu'un sommet de  $S1$  à un sommet de  $S2$  et inversement.

**Q9-** En remarquant que les sommets du joueur  $J1$  ont un nombre de piles de même parité que  $x0$ , créer la **fonction sommets\_12(G,C,N)** prenant en paramètre le graphe  $G$ ,  $N$  et  $C$ , et retournant les 2 Tuples des sommets  $S1$  et  $S2$  des joueurs  $J1$  et  $J2$

**Q10-** Créer les Tuples  $S1$  et  $S2$  dans le cas  $C=N=2$ .

Vérifier les résultats avec le graphe biparti symbolisé ci-dessus.

**Les parties**

**Une partie est un parcours du jeu**, c'est-à-dire un chemin fini ou infini de sommets du graphe. Une **partie est déclarée gagnée lorsqu'elle se termine dans un état final de J1 (F1) ou de J2 (F2)**, ce qui définit le gagnant.

**Q11-** Pour  $C=N=2$ , et en prenant à chaque fois le premier successeur identifié dans le graphe, afficher une partie et préciser le joueur gagnant.

Vérifier :

Joueur: 1

Jeu:  $[[0, 1], [0, 1], [1, 1], [1, 1]]$

Joueur: 2

Jeu:  $[[0, 2], [1, 1], [1, 1]]$

Joueur: 1

Jeu:  $[[0, 2], [1, 2]]$

Joueur: 2

Jeu:  $[[0, 4]]$

Le joueur 2 a gagné

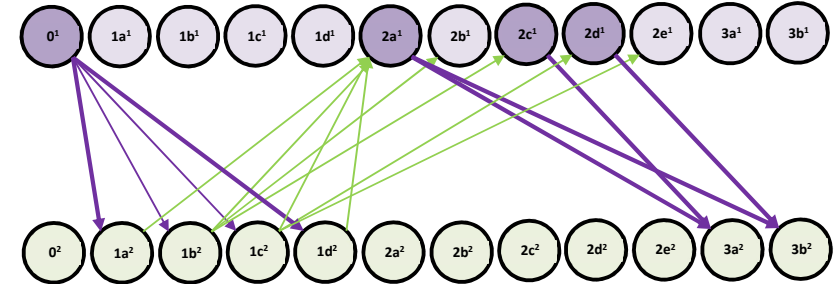
Cela correspond à  $0 - 1a - 2a - 3a$

**Stratégies et positions gagnantes**

Une **stratégie est une méthode à appliquer à chaque coup**. Nous venons de réaliser la stratégie suivante : « à chaque coup, on choisit la première solution que notre algorithme a déterminé dans le graphe ». Nous nous intéressons aux stratégies sans mémoire qui ne dépendent que de l'état actuel du jeu (on ne peut se dire : la dernière fois, l'adversaire a fait ça, alors je fais ça...).

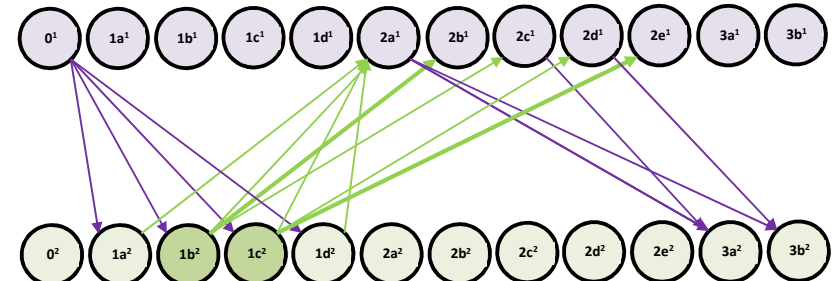
Une **stratégie est dite gagnante pour un joueur si**, en jouant cette stratégie, **toute partie est finie et se termine dans un état gagnant pour ce joueur**. On dit alors que la partie est jouée suivant cette stratégie.

Sur le graphe biparti précédent, nous représentons en gras une stratégie gagnante pour le joueur  $J1$  :



Une **position x est dite gagnante s'il existe une stratégie gagnante depuis ce sommet**. Autrement dit, si le joueur qui y joue a beaucoup de mémoire, quels que soient les coups de son adversaire, il pourra forcer ce dernier à perdre. Cela ne veut pas dire que l'autre joueur est perdant/ne peut pas gagner, cela veut dire que si le joueur disposant d'une position gagnante ne commet aucune erreur, il gagnera. Les positions  $\{0, 2a, 2c, 2d\}$  sont gagnantes atteignables par le joueur  $J1$ .

Sur le graphe biparti ci-dessus, la position 0 est une position gagnante pour le joueur  $J1$ . En effet, en suivant la stratégie gagnante depuis 0, il gagnera quel que soit le chemin suivi (positions  $1b^2$  et  $1c^2$  à proscrire). Si le joueur  $J1$  va sur  $1b^2$  ou  $1c^2$ , le joueur  $J2$  dispose alors d'une position gagnante :



Les positions  $\{1b, 1c\}$  sont gagnantes atteignables par le joueur  $J2$ .

Finalement, les positions  $\{0, 1b, 1c, 2a, 2c, 2d\}$  sont gagnantes pour le joueur qui y joue, quel qu'il soit.

**Détermination des positions gagnantes**

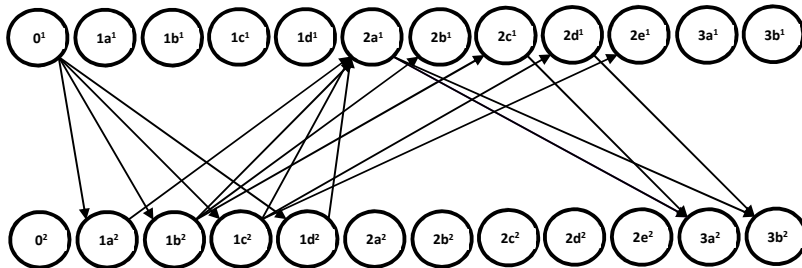
Dans toute cette partie, je vais essayer de privilégier les termes « elle n'est pas gagnante » plutôt que « elle est non gagnante », ou encore pire « elle est perdante », car ce que l'on peut dire, c'est qu'une position est gagnante ou ne l'est pas.

Pour déterminer si une position est gagnante pour un joueur, on propose une méthode récursive où l'objectif de chacun est identique : ne pas atteindre une position n'ayant pas de successeurs.

Ainsi, une position :

- Est gagnante s'il existe au moins un successeur qui n'est pas gagnant
- N'est pas gagnante si :
  - o Elle n'a pas de successeurs
  - o Aucun de ses successeurs n'est pas gagnant = Tous ses successeurs sont gagnants

Soit le schéma ci-dessous :



**Q12-** En vous aidant du schéma ci-dessus, griser les positions gagnantes pour le joueur qui y joue sur le bilan ci-dessous

Bilan des positions gagnantes :



On remarque que le joueur J1 dispose d'une position gagnante en début de partie dans le jeu avec  $N=C=2$ .

**Q13-** Créer la **fonction** `est_gagnante(G,x)` prenant en paramètre le graphe du jeu et la position  $x$  (liste ou Tuple) et renvoyant le booléen `True` si la position est gagnante pour le joueur qui y joue, et `False` sinon

Vérifier votre proposition de la question précédente.

On souhaite mettre en place un dictionnaire des positions gagnantes afin de mémoriser si une position du graphe est gagnante ou non pour le joueur qui y joue.

**Q14-** Définir une **fonction** `dico_gagnant(G)` qui retourne un dictionnaire dont les clés sont les positions du graphe et les valeurs, le booléen `True` ou `False` indiquant si la position est gagnante ou non.

Exemple d'exécution :

```
dico_g = dico_gagnant(Graphe)
print(dico_g)
#affiche {((0, 1), (0, 1), (1, 1), (1, 1)): True, ((0, 2), (1, 1), (1, 1)): False,
((0, 1), (0, 2), (1, 1)): True, ((0, 1), (1, 1), (1, 2)): True, ((0, 1), (0, 1), (1, 2)): False, ((0, 2), (1, 2)): True, ((0, 3), (1, 1)): False, ((0, 2), (0, 2)): Tr
```

```
ue, ((1, 2), (1, 2)): True, ((0, 1), (1, 3)): False, ((0, 4),): False, ((1, 4),): F
alse}
```

La fonction `est_gagnante` réalisée précédemment :

- Recalcule plusieurs fois le statut `est_gagnant` de sous-situations lors du calcul du statut d'une seule situation
- Est appelée et refait tout le travail lors du remplissage du dictionnaire

On se propose donc d'optimiser la création du dictionnaire en utilisant la technique de mémorisation qui retiendra l'état gagnant ou non de chaque situation rencontrée et renverra directement le dictionnaire de tout le graphe.

**Q15-** Proposer une **fonction** `dico_gagnant_opt(G)` renvoyant le dictionnaire des états gagnants des positions du graphe avec mémorisation

Vérifier que vous obtenez le même résultat qu'avec `dico_gagnant`.

**Q16-** Comparer les temps d'exécution de `dico_gagnant` et `dico_gagnant_opt` pour  $C=N=3$

Remarque : Pour déceler d'éventuelles erreurs de programmation, ajouter une instruction `print('mémo')` lorsque la mémorisation joue son rôle afin de vérifier que c'est bien le cas.

Pour la suite, on écrira : `dico_gagnant = dico_gagnant_opt`

**Etude des positions gagnantes au départ**

On souhaite étudier les cas du tableau proposé ci-dessous afin de compléter chaque case avec le numéro du joueur disposant d'une position gagnante au départ du jeu pour différentes valeurs de  $N$  et  $C$ .

N =	1	2	3	4
C = 1				
C = 2				
C = 3				1
C = 4			2	1

**Q17-** Mettre en place le code nécessaire et remplir le tableau proposé

Le jeu classique que l'on peut acheter possède  $C=4$  et  $N=3$ . Malheureusement, nous avons vu que nous ne pouvons créer le graphe des cases grises... Nous verrons plus tard qu'un algorithme appelé min-max permet de mettre en place une stratégie de jeu sans avoir de graphe à disposition, ce qui réussit à remplir les cases grises.