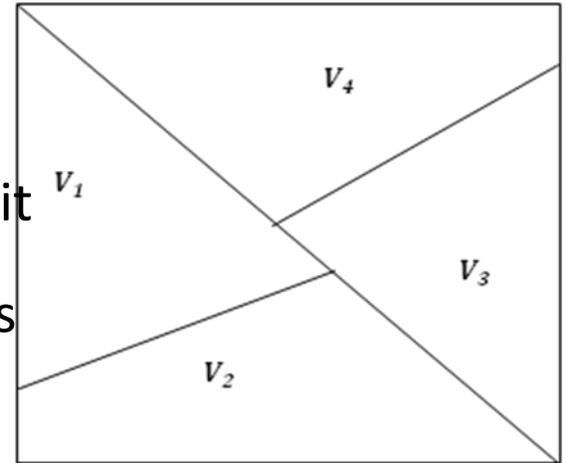


# Exercice 1 - AC3

Soit la carte suivante décrivant les frontières entre quatre villes ( $V_1, \dots, V_4$ ). On voudrait colorier la carte en utilisant seulement les couleurs rouge, bleu et vert, de sorte que  $V_1$  soit en rouge ou en vert;  $V_2$  et  $V_3$  soient en bleu ou en vert; et  $V_4$  soit en vert. Toutefois, deux villes adjacentes ne peuvent avoir la même couleur.



Donnez le résultat de l'algorithme AC-3 sur ce problème. Que concluez-vous de ce résultat?

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

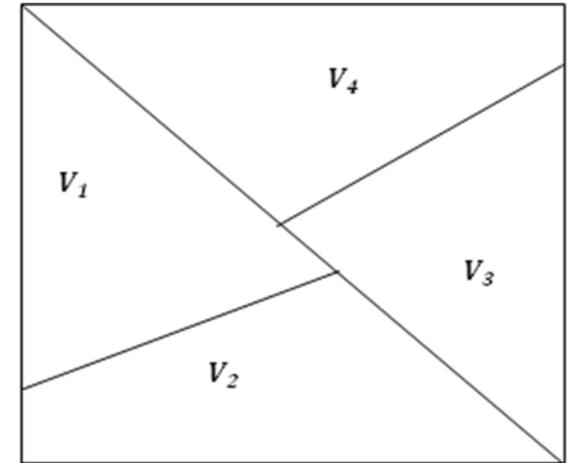
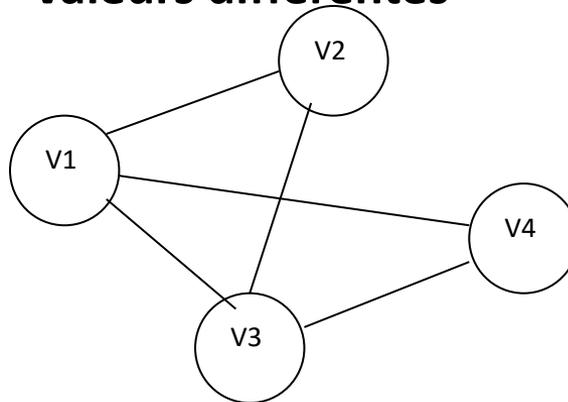
V1 = {r, v}

V2 = {b, v}

V3 = {b, v}

V4 = {v}

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

```
{ <V1, V1≠V2>, <V1, V1≠V4>, <V1, V1≠V3>,
  <V2, V1≠V2 >, <V2, V2 ≠V3>,
  <V3, V1≠V3>, <V3, V3≠V4>, <V3, V3≠V2>,
  <V4, V1≠V4>, <V4, V3≠V4>
}
```

# Exercice 1 - AC3 (solution)

Variables et domaine des valeurs

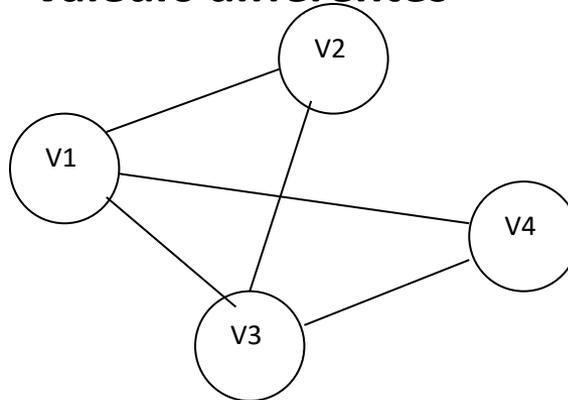
**V1 = r** ~~{r, v}~~

V2 = {b, v}

V3 = {b, v}

V4 = {v}

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



<V1, V1≠V2>

<V1, V1≠V4>

<V1, V1≠V3>

Pas de réduction de domaine et  
Pas d'arcs reliés à V2, V3 et V4  
à ajouter puisqu'ils sont déjà  
dans la liste

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

```
{  
<V2, V1≠V2 >, <V2, V2 ≠V3>,  
<V3, V1≠V3>, <V3, V3≠V4>, <V3, V3≠V2>,  
<V4, V1≠V4>, <V4, V3≠V4>  
}
```

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

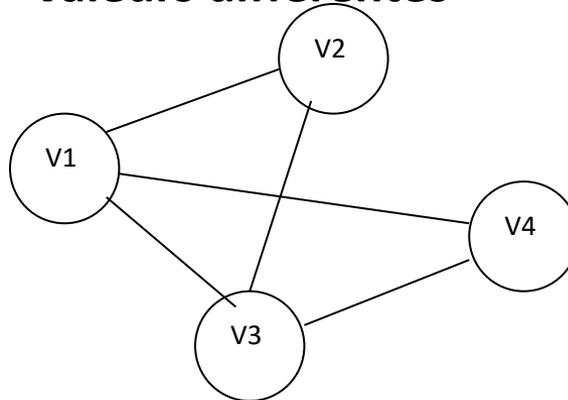
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $b \{b, v\}$

V3 =  $\{b, v\}$

V4 =  $\{v\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V2, V1 \neq V2 \rangle$

Pas de réduction de domaine et  
Pas d'arcs reliés à V2, V3 et V4  
à ajouter puisqu'ils sont déjà  
dans la liste

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

```
{  
   $\langle V2, V2 \neq V3 \rangle$ ,  
   $\langle V3, V1 \neq V3 \rangle$ ,  $\langle V3, V3 \neq V4 \rangle$ ,  $\langle V3, V3 \neq V2 \rangle$ ,  
   $\langle V4, V1 \neq V4 \rangle$ ,  $\langle V4, V3 \neq V4 \rangle$   
}
```

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

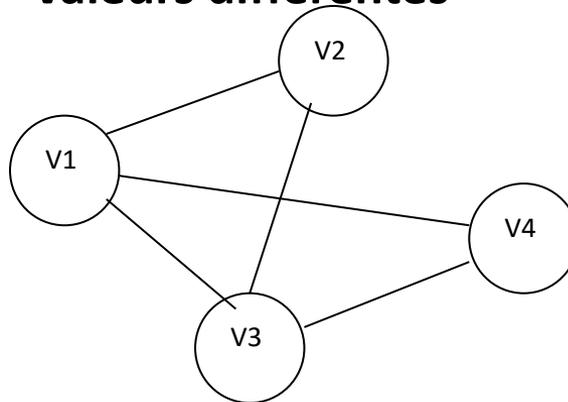
V1 = r ~~{r, v}~~

V2 = b ~~{b, v}~~

**V3 = {v}**

V4 = {v}

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



<V2, V2 ≠ V3>

Réduction de domaine et ajout de contraintes reliées à V3

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

{  
<V3, V1≠V3>, <V3, V3≠V4>, <V3, V3≠V2>,  
<V4, V1≠V4>, <V4, V3≠V4>  
**<V1, V1≠V3>**,  
}

# Exercice 1 - AC3 (solution)

Variables et domaine des valeurs

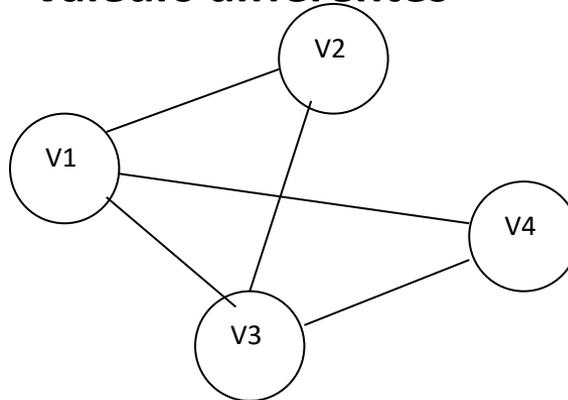
V1 = r ~~{r, v}~~

V2 = b ~~{b, v}~~

V3 = v

V4 = {v}

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



<V3, V1≠V3>

Pas de réduction de domaine

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

{  
<V3, V3≠V4>, <V3, V3≠V2>,  
<V4, V1≠V4>, <V4, V3≠V4>  
<V1, V1≠V3>,  
}

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

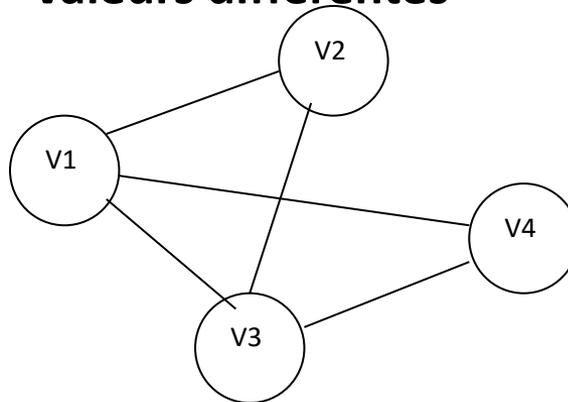
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $b \{b, v\}$

V3 =  $v$

V4 =  $\{\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V3, V3 \neq V4 \rangle$

Réduction de domaine

Domaine de V4 vide

Backtrack sur le dernier choix

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

```
{  
   $\langle V3, V3 \neq V2 \rangle$ ,  
   $\langle V4, V1 \neq V4 \rangle$ ,  $\langle V4, V3 \neq V4 \rangle$   
   $\langle V1, V1 \neq V3 \rangle$ ,  
}
```

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

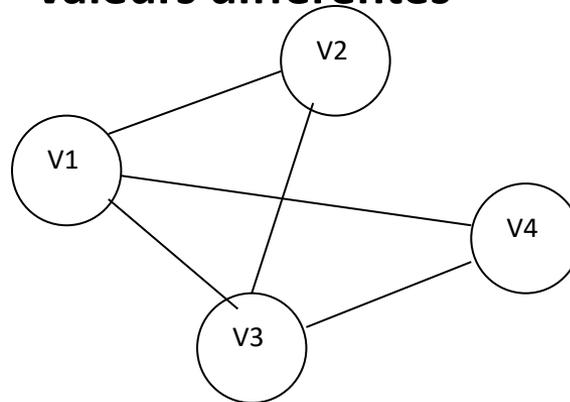
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $v \{b, v\}$

V3 =  $\{b, v\}$

V4 =  $\{v\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V2, V1 \neq V2 \rangle$

Pas de réduction de domaine et  
Pas d'arcs reliés à V2, V3 et V4  
à ajouter puisqu'ils sont déjà  
dans la liste

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

```
{  
   $\langle V2, V2 \neq V3 \rangle$ ,  
   $\langle V3, V1 \neq V3 \rangle$ ,  $\langle V3, V3 \neq V4 \rangle$ ,  $\langle V3, V3 \neq V2 \rangle$ ,  
   $\langle V4, V1 \neq V4 \rangle$ ,  $\langle V4, V3 \neq V4 \rangle$   
}
```

# Exercice 1 - AC3 (solution)

## Variables et domaine des valeurs

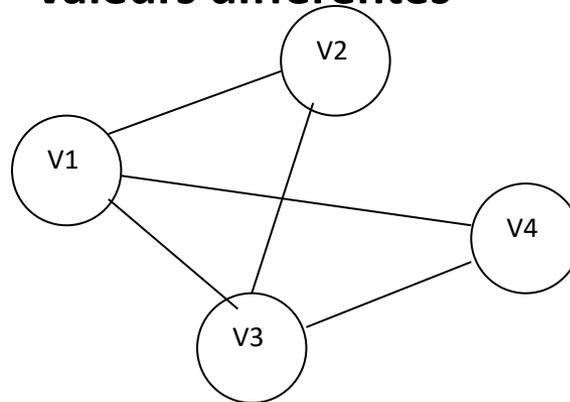
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $v \{b, v\}$

V3 =  $\{b\}$

V4 =  $\{v\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V2, V2 \neq V3 \rangle$

Réduction de domaine et  
Pas d'ajout de contraintes  
reliées à V3

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

{  
   $\langle V3, V1 \neq V3 \rangle, \langle V3, V3 \neq V4 \rangle, \langle V3, V3 \neq V2 \rangle,$   
   $\langle V4, V1 \neq V4 \rangle, \langle V4, V3 \neq V4 \rangle$   
}

# Exercice 1 - AC3 (solution)

Variables et domaine des valeurs

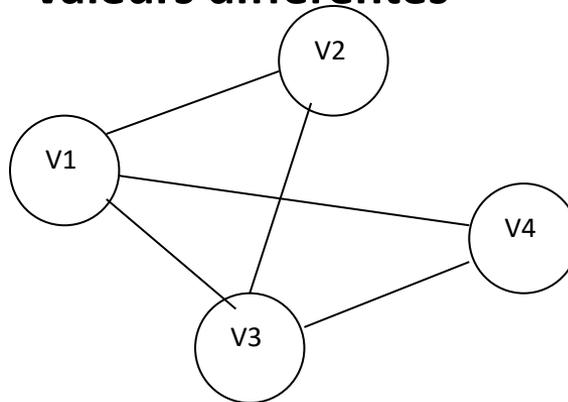
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $v \{b, v\}$

V3 =  $\{b\}$

V4 =  $\{v\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V3, V1 \neq V3 \rangle$

$\langle V3, V3 \neq V4 \rangle$

$\langle V3, V3 \neq V2 \rangle,$

Pas de réduction de domaine

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =

{  
   $\langle V4, V1 \neq V4 \rangle, \langle V4, V3 \neq V4 \rangle$   
}

# Exercice 1 - AC3 (solution)

Variables et domaine des valeurs

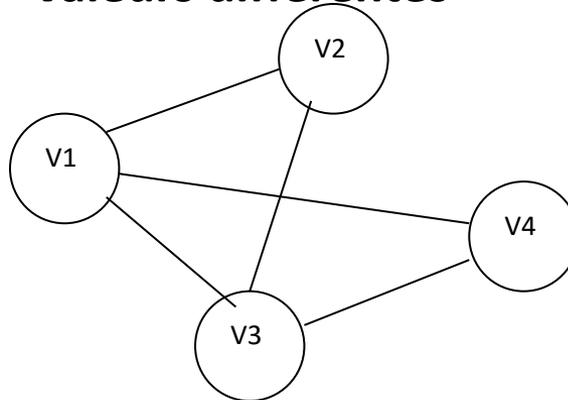
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $v \{b, v\}$

V3 =  $b$

V4 =  $\{v\}$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



$\langle V4, V1 \neq V4 \rangle$

$\langle V4, V3 \neq V4 \rangle$

Pas de réduction de domaine

Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =  
{ }

# Exercice 1 - AC3 (solution)

Variables et domaine des valeurs

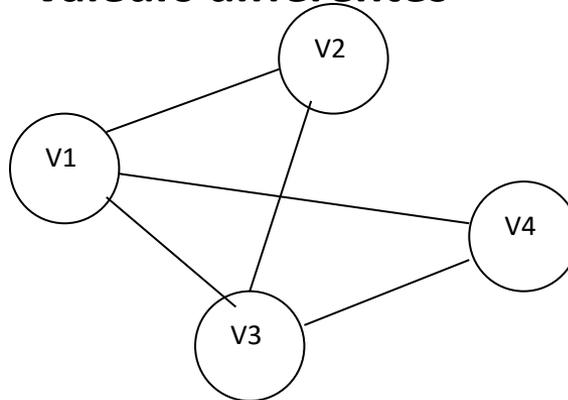
V1 =  $r \{r, v\}$

V2 =  $v \{b, v\}$

V3 =  $b$

V4 =  $v$

Graphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



Queue (ensemble des arcs de contrainte entre variables) =  
{ }

Conclusion:

**{V1=r, V2=v, V3=b, V4=v}** est donc une assignation complète (toutes les variables sont assignées) et légale (aucune contrainte n'est violée puisqu'il ne reste plus de contrainte à réviser).

C'est donc une Solution

# Exercice 1 – Trace simplifiée de AC3

Variables et domaine des valeurs

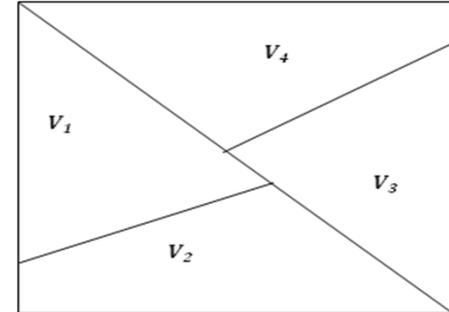
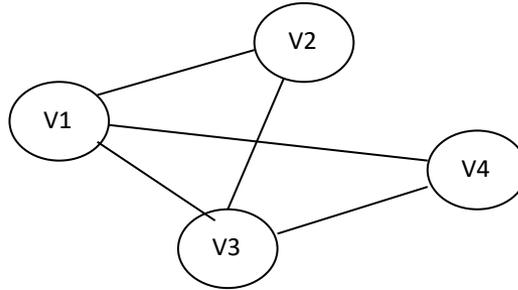
V1 = {r, v}

V2 = {b, v}

V3 = {b, v}

V4 = {v}

Grphe de contraintes (lien => valeurs différentes)



**V1**    **V2**    **V3**    **V4**    **Contrainte**

{r, v}	{b, v}	{b, v}	{v}	
{r}	{b, v}	{b, v}	{v}	V1 --- v4
{r}	{b, v}	{b}	{v}	V3 --- v4
{r}	{v}	{b}	{v}	V2 --- V3

**Conclusion :**

Le domaine de chaque variable est réduit exactement à une seule valeur. Comme il n'y a que des contraintes binaires, on a une solution.

# Exercice 2

Lors de votre party de fin de session, on vous mandate d'être le D.J. Votre mission est de sélectionner les cinq pièces musicales à jouer lors de la soirée. Votre répertoire musical est composé d'un ensemble de dix pièces musicales  $\{M_1, \dots, M_{10}\}$ . De ce nombre, six sont en anglais ( $M_1, \dots, M_6$ ) et quatre en français ( $M_7, \dots, M_{10}$ ). Les pièces sont classées en styles musicaux : *rock* =  $\{M_1, M_2, M_7\}$ , *jazz* =  $\{M_3, M_8\}$ , *techno* =  $\{M_4, M_5, M_9\}$  et *alternatif* =  $\{M_6, M_{10}\}$ . Le comité organisateur vous impose certaines contraintes que vous devez respecter :

- vous ne pouvez pas jouer deux pièces consécutives dans la même langue;
- vous ne pouvez pas jouer deux pièces consécutives du même style de musique;
- vous devez faire jouer au moins une pièce de chaque style;
- vous devez placer une demande spéciale du président de votre association qui veut la pièce  $M_{10}$ .
- vous devez terminer la soirée avec une pièce de *jazz*.

a) Indiquez comment modéliser ce problème dans un cadre CSP. Donnez les variables et les contraintes nécessaires.

b) Quel algorithme utiliseriez-vous pour résoudre votre problème? Simulez les étapes de l'algorithme et donnez la solution obtenue.

# Exercice 2a (solution)

## Variables :

Il faut une variables pour chaque entrée de la sélection : S1, S2, S3, S4 et S5.  
Le domaine est l'ensemble des 10 pièces musicales  $W = \{M1 \text{ à } M10\}$ .

## Fonctions :

Langue(M) : retourne la langue d'une pièce

Style(M) : retourne le style d'une pièce

## Contraintes :

Contraintes unaires :  $S5 \in \{M3, M8\}$  // Jazz (5)

Contraintes binaires :

Langue(S1)  $\neq$  Langue(S2)  $\neq$  Langue(S3)  $\neq$  Langue(S4)  $\neq$  Langue(S5) // #1

Style(S1)  $\neq$  Style (S2)  $\neq$  Style (S3)  $\neq$  Style (S4)  $\neq$  Style (S5) // #2

Contraintes n-aires

$\bigcup \text{Style}(S_i) = \{\text{rock, jazz, techno, alternatif}\}$  // #3

$\{M10\} \subset \bigcup S_i$  // #4

# Exercice 2b (solution)

Algorithme : « Backtracking search avec forward checking »

- 1) utiliser les contraintes unaires pour restreindre les domaines des variables.
- 2) utiliser les contraintes binaires pour le « forward checking ».
- 3) lors d'une assignation complète, tester les contraintes n-aires.

-

Stratégies (~ heuristique) pour choisir la prochaine variable + valeurs à assigner:

- 1) MRV (Most Restrictive VALUE) : commencer par la variable la plus contrainte.
- 2) allouer M10 aussitôt qu'elle apparaît dans le domaine d'une variable.
- 3) dans le choix des valeurs, prioriser les styles qui n'ont pas été encore alloués.

# Exercice 2b (solution)

Étape \ Var	S1	S2	S3	S4	S5
Init Domaines	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	{M3, M8}
Choix S5 / Heuristique 1	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	{M1,..., M10}	M3
Forward Checking	M1, M2, M4, M5, M6	M7, M8, M9, M10	M1, M2, M4, M5, M6	M7, M8, M9, M10	M3
Choix S5 / Heuristique 2	M1, M2, M4, M5, M6	M10	M1, M2, M4, M5, M6	M7, M8, M9, M10	M3
Forward Checking	M1, M2, M4, M5, M6	M10	M1, M2, M4, M5, M6	M7, M8, M9	M3
Choix S4 / Heuristique 3	M1, M2, M4, M5, M6	M10	M1, M2, M4, M5, M6	M7	M3
Choix S1 / Heuristique 3	M4	M10	M1, M2, M4, M5, M6	M7	M3
Forward Checking	M4	M10	M1, M2, M5, M6	M7	M3
Choix S3 / (arbitraire)	M4	M10	M1	M7	M3