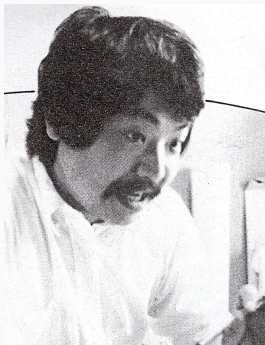


Résolution de niveaux du Sokoban

Carrez Valentin

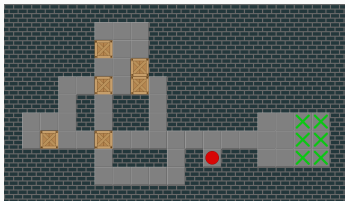
Candidat n°31593

Le jeu du Sokoban

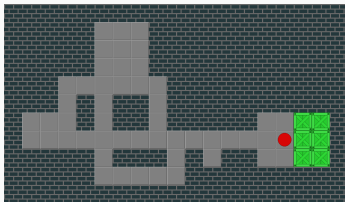


<https://shmuplations.com/wp-content/uploads/2022/03/thinkingrabbit04.jpg>

Hiroyuki Imabayashi



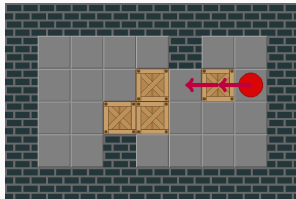
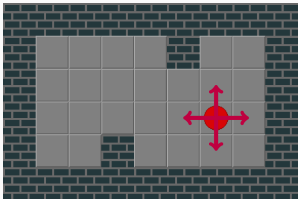
XSokoban 1



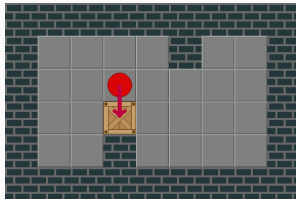
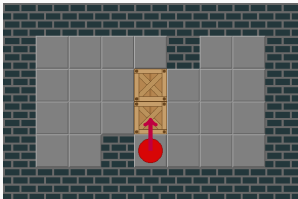
XSokoban 1 résolu

Problème **PSPACE-complet**

Règles



Déplacements autorisés

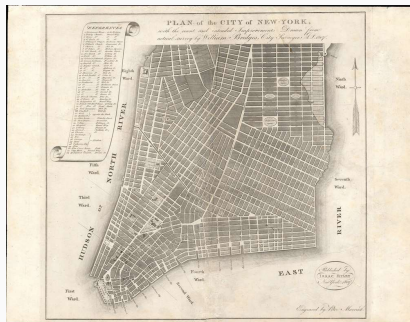


Déplacements interdits

Lien avec le thème de l'année



Source : *Indiana Jones et les Aventuriers de l'arche perdue* (scène de fin), Steven Spielberg, 1981
<https://pbs.twimg.com/media/EyjVShEVEAAQZjK.jpg>



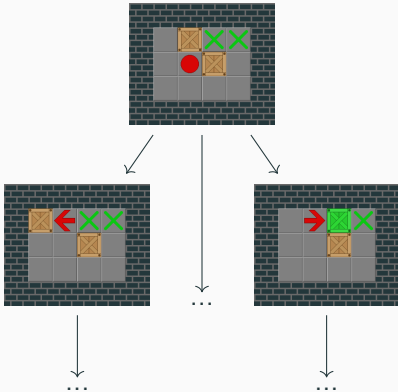
Source : <https://www.geographicus.com/mm5/graphics/00000001/L/NewYork-bridgesmaverick-1807.jpg>

Quelles stratégies adopter pour trouver une solution le plus rapidement possible à un niveau de Sokoban ?

```
Welcome to sokoshell - Version 1.0  
Type 'help' to show help. More help for a command with 'help command'  
sokoshell> █
```

Principe de résolution

Principe de résolution



- 1: C = une collection
- 2: Ajouter l'état initial à C
- 3: **while** C non vide **do**
- 4: Prendre un état de C
- 5: **if** état final **then**
- 6: Solution trouvée
- 7: **end if**
- 8: Ajouter les états enfants à C
- 9: **end while**
- 10: Sans solution

Calcul du *hash* d'un état - Hash de Zobrist

Propriétés du **XOR** :

1. $a \mathbf{XOR} a = 0$
2. **XOR** commutatif, associatif
3. **XOR** préserve l'aléatoire

Initialisation :

$$T = \begin{matrix} & \begin{matrix} \text{caisse} & \text{joueur} & \text{case} \end{matrix} \\ \begin{pmatrix} 6357 & 31593 \\ -1378 & 42 \\ \vdots & \vdots \\ 93268 & -278 \end{pmatrix} & \begin{matrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ wh - 1 \end{matrix} \end{matrix}$$

Calcul du *hash* d'un état - Hash de Zobrist

- (c_1, \dots, c_n) n caisses et p position du joueur :

$$h = \mathbf{XOR}_{i=0}^n T[c_i][0] \mathbf{XOR} T[p][1]$$

en $\mathcal{O}(n)$

- **Connaissant le hash de l'état parent** : $c_i \rightarrow c'_i, p \rightarrow p'$

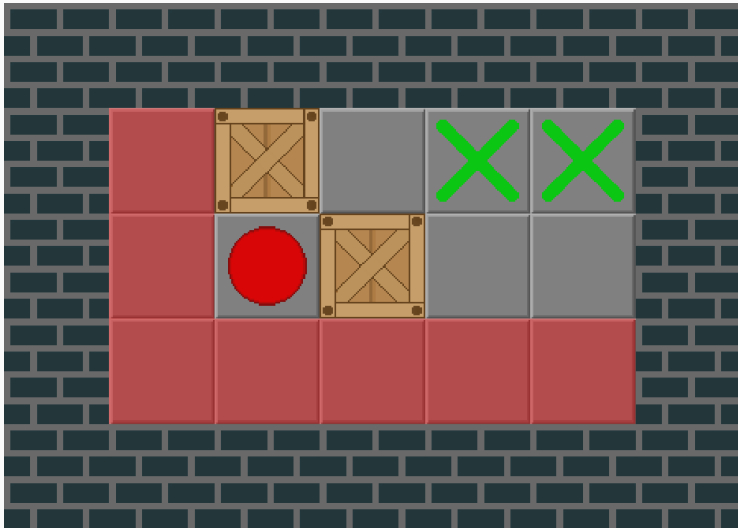
$$h' = h \mathbf{XOR} T[c_i][0] \mathbf{XOR} T[c'_i][0] \mathbf{XOR} T[p][1] \mathbf{XOR} T[p'][1]$$

en $\mathcal{O}(1)$

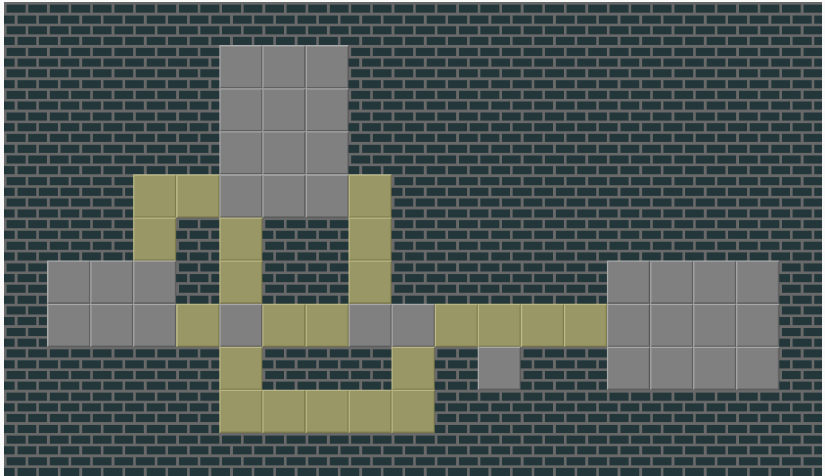
Réduction de l'espace de recherche



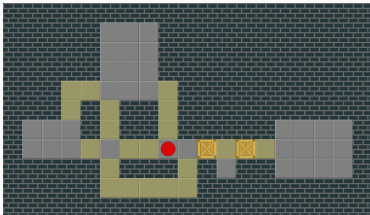
Détection des positions mortes (*dead tiles*)



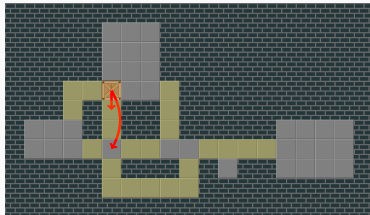
Détection de tunnels



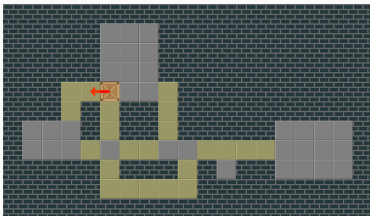
Détection de tunnels



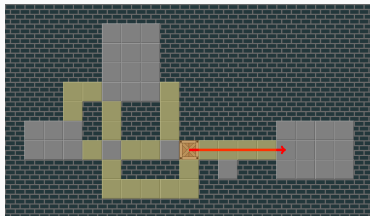
Au plus une caisse



Deux états fils

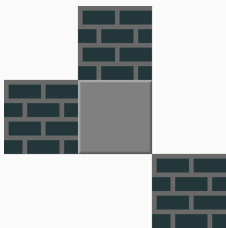


Coin \Rightarrow un état fils

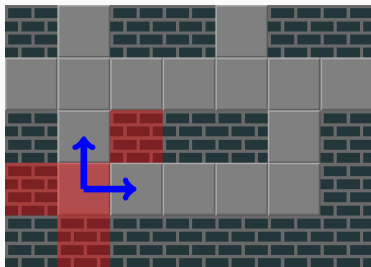


Tunnel *oneway*

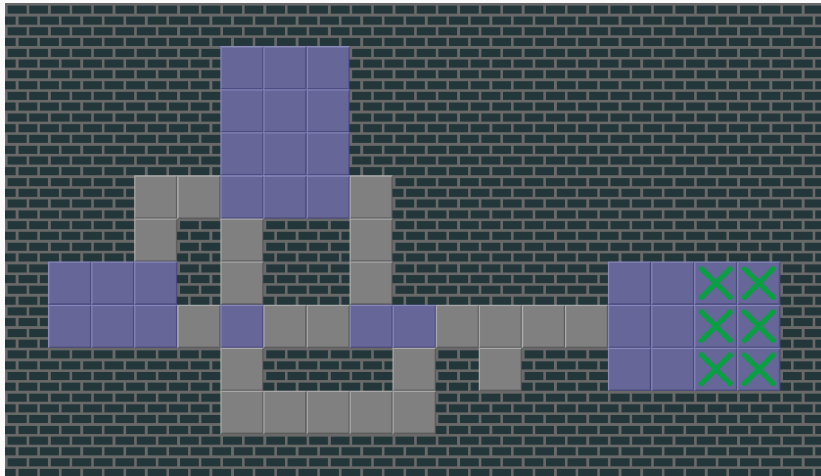
Détection de tunnels



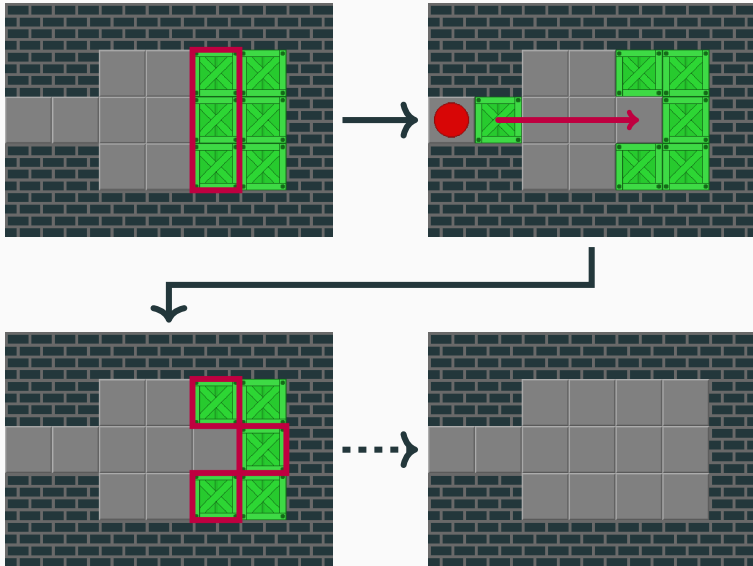
Composition d'un tunnel



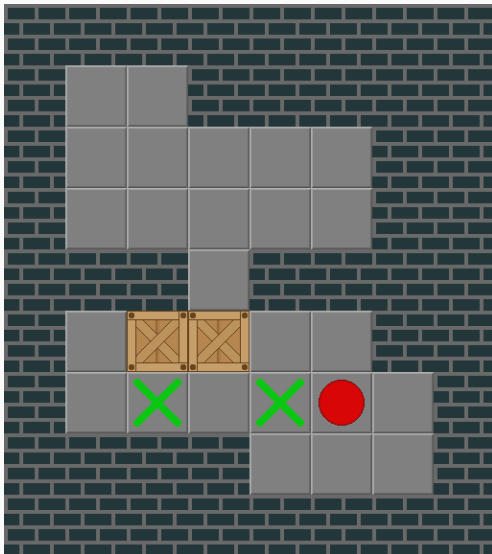
Salles et ordre de rangement (*packing order*)



Salles et ordre de rangement (*packing order*)



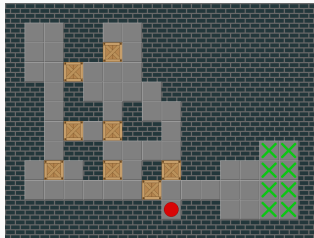
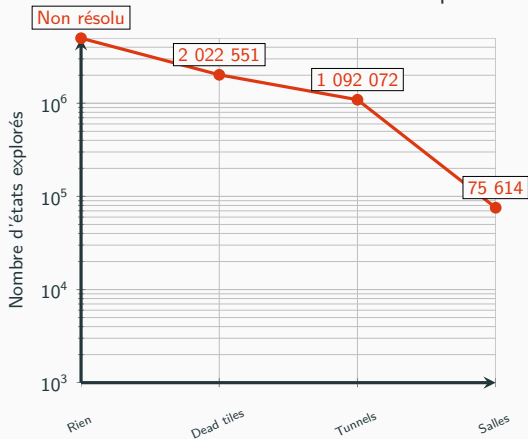
Salles et ordre de rangement (*packing order*)



Résultats intermédiaires

Niveaux résolus dans *XSokoban* : 1 / 90 (+ 1)

Niveau 24 du pack *Boxxle* :

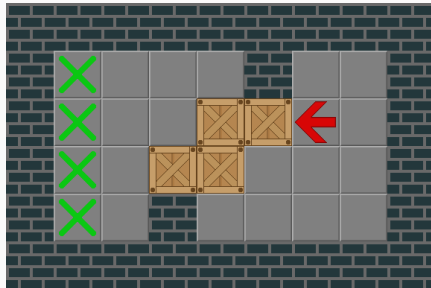
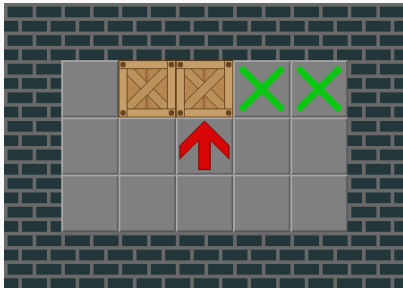


Réduction de l'espace de recherche



Analyse dynamique

Détection de *freeze deadlocks*

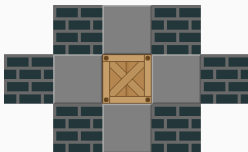


Deux *freeze deadlocks*

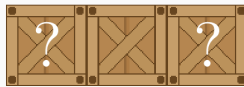
Détection de *freeze deadlocks*



(a) Règle n°1

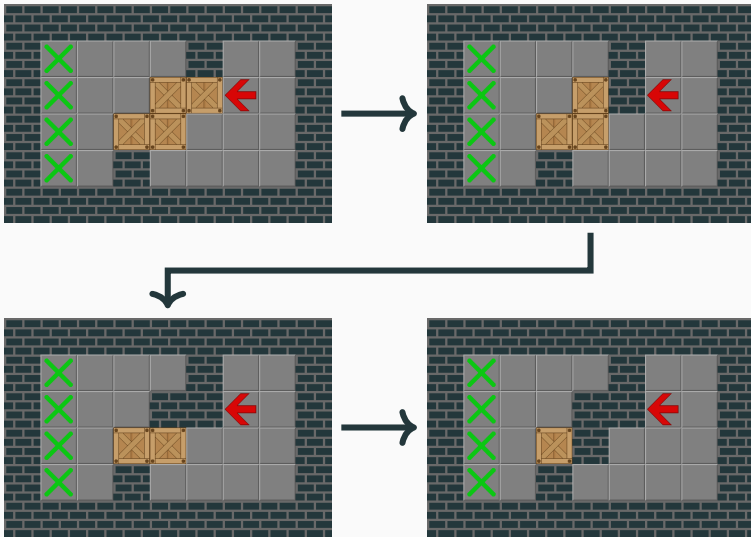


(b) Règle n°2



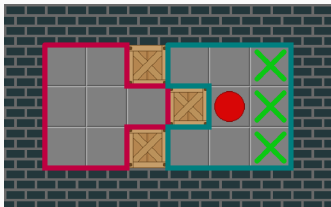
(c) Règle n°3

Détection de *freeze deadlocks*

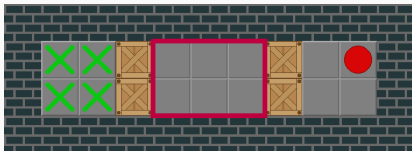


Gelée!

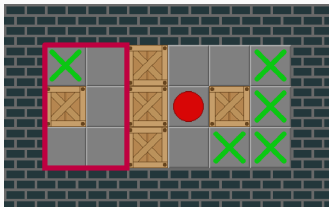
PI Corral pruning



(a) Corral

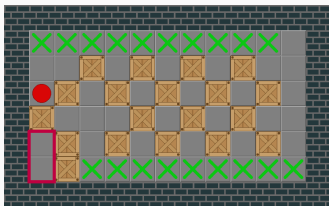


(b) I Corral

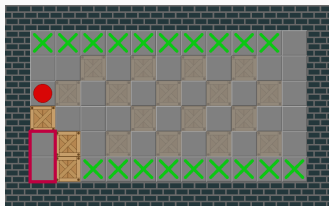


(c) PI Corral

PI Corral pruning



Situation complexe



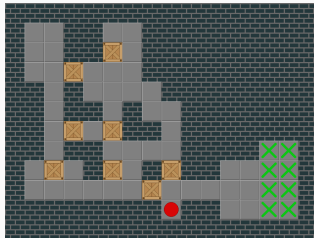
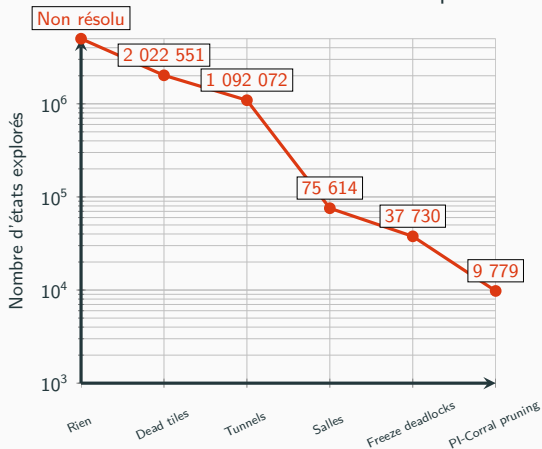
Inutile de considérer les caisses grisées

Brian Damgaard : émonde l'arbre de recherche d'au moins **20%** !

Résultats intermédiaires

Niveaux résolus dans *XSokoban* : 6 / 90 (+ 1 + 4)

Niveau 24 du pack *Boxxle* :



Résultats



Nombre de niveaux résolus

Limite de temps : 10 min. Limite de RAM : 32 Gio.

Ensemble de niveaux	XSokoban	<i>Large test suite</i>
Nombre de niveaux	90	3272
fess0	15	2273
Festival (Yaron Shoham)	90	3202
Sokolution (Florent Diedler)	90	3130
Takaken (Ken'ichiro Takahashi)	90	2944
YASS (Brian Damgaard)	89	2865

- \approx 6000 lignes de code (solveur uniquement).
- Implémentation difficile (Tunnel, *corral*).
- Première expérience de travail en groupe.

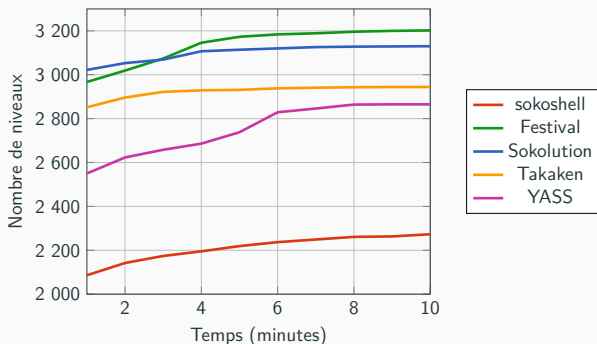
Annexe



Temps moyen passé par niveaux

Solveur	A*	fess0	Festival	Sokolution	Takaken	YASS
Temps moyen	3min 28s	3min 16s	3s	2s	7s	24s

Nombre de niveaux résolus (cumulés) en fonction du temps



Pourcentage de niveaux résolus selon la composition des niveaux

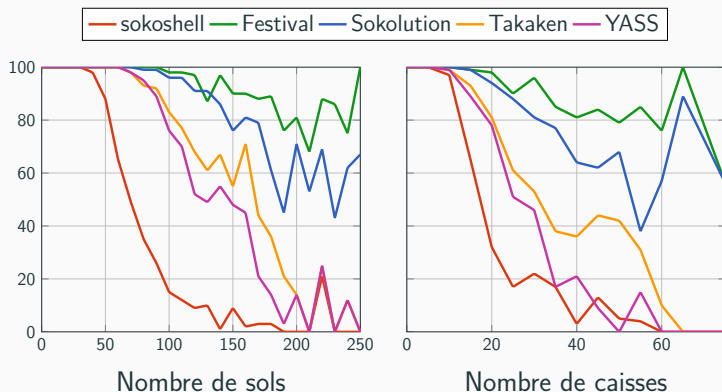


Tableau des complexités - Statique

c nombre de caisses, C nombre de cibles, w longueur et h largeur du niveau, t nombre de tunnels, r nombre de salles, N nombre d'états dans la liste des états à explorer.

Statique	
<i>Dead tiles</i>	$\mathcal{O}((wh)^2)$
Détection des tunnels	$\mathcal{O}((wh)^2)$
Propriété <i>oneway</i> des tunnels	$\mathcal{O}(twh)$
Détection des salles	$\mathcal{O}((wh)^2)$
<i>Packing order</i>	$\mathcal{O}(rcwh)$
Précalcul des distances cibles-caisses	$\mathcal{O}(wh(Cwh + C \log C))$

Tableau des complexités - Dynamique

c nombre de caisses, C nombre de cibles, w longueur et h largeur du niveau, t nombre de tunnels, r nombre de salles, N nombre d'états dans la liste des états à explorer.

Dynamique	
<i>Freeze deadlocks</i>	$\mathcal{O}(c)$
Détection des <i>corrals</i>	$\mathcal{O}(wh)$
PI- <i>corral deadlocks</i>	Exponentielle
Table de <i>deadlocks</i>	$\mathcal{O}(1)$
Recherche des états enfants	$\mathcal{O}(crwh)$
Ajout des états enfants (A^*)	$\mathcal{O}((wh)^2 + \log N)$
Ajout des états enfants (fess0)	$\mathcal{O}(c + (wh)^2 + \log N)$

Table de *deadlocks*

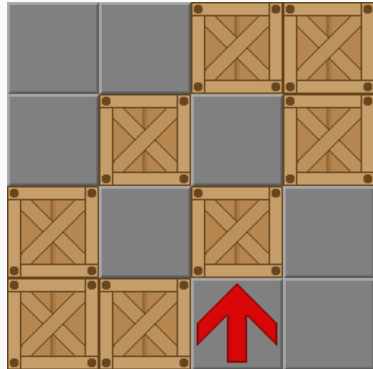
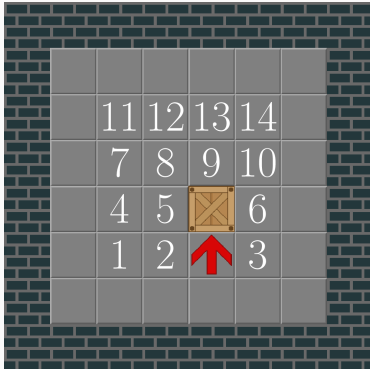
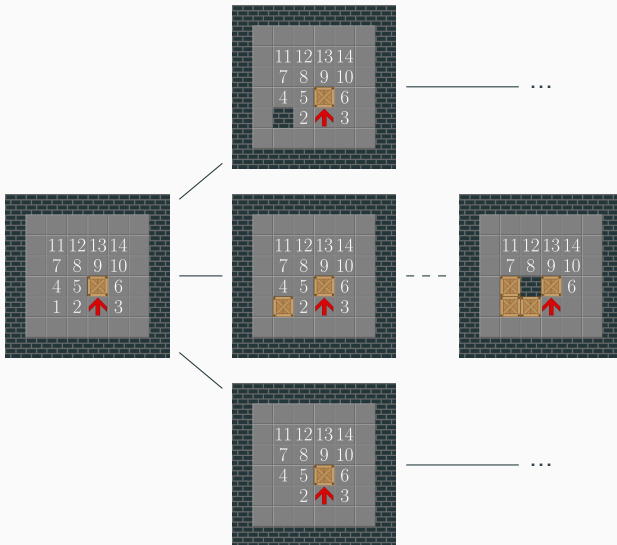
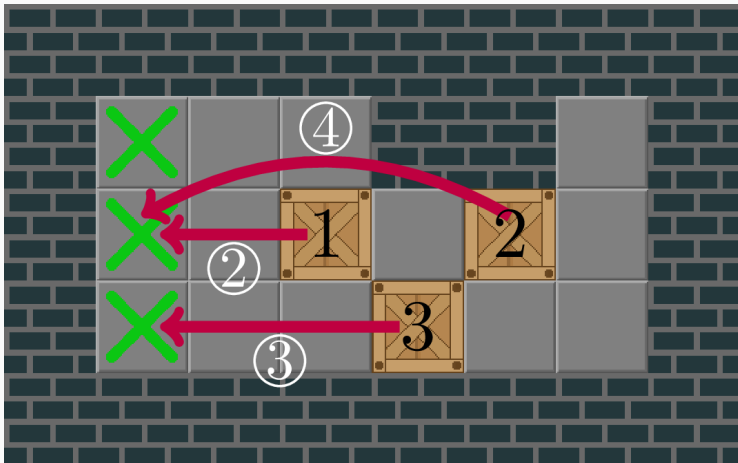


Table de *deadlocks*

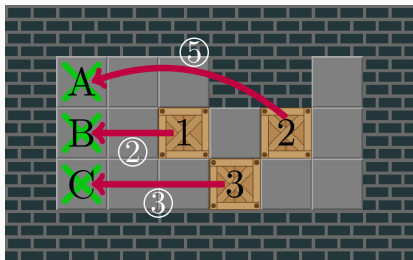


Heuristique simple (*Simple Lower Bound*)



$$2 + 4 + 3 = 9$$

Heuristique gloutonne (*Greedy Lower Bound*)



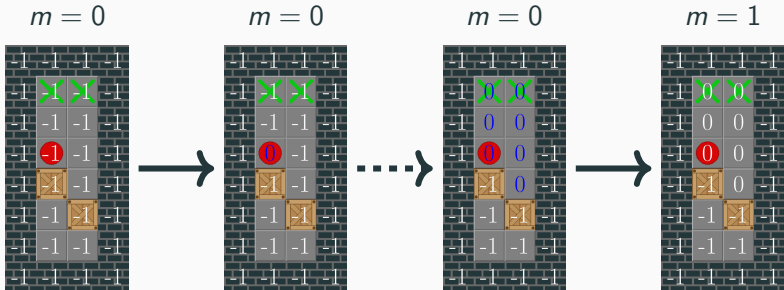
$$2 + 3 + 5 = 10$$

Caisse → Cible	Distance
1 → B	2
1 → A	3
1 → C	3
3 → C	3
2 → B	4
3 → B	4
2 → A	5
2 → C	5
3 → A	5

- FESS : algorithme utilisé par Festival, meilleur solveur.
- Ordre de priorité :
 - maximiser le nombre de caisses rangées.
 - minimiser le nombre de *corral*.
 - minimiser la distance à l'état final.

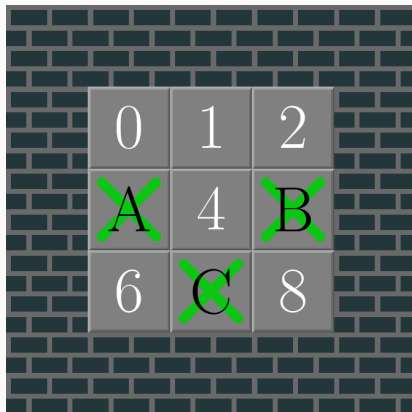
Parcours de graphes : démarquer tous les nœuds en $\mathcal{O}(1)$

nœud marqué ssi valeur = m



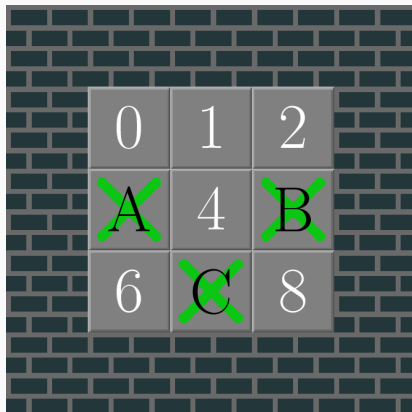
Précalcul des distances caisses-cibles

Case	Distances		
	A	B	C
0	1	3	3
1	2	2	2
2	3	1	3
3	0	2	2
4	1	1	1
5	2	0	2
6	1	3	1
7	2	2	0
8	3	1	1

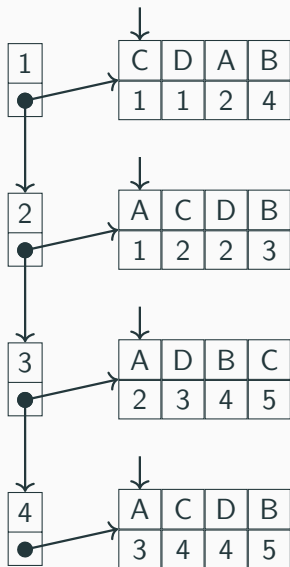


Précalcul des distances caisses-cibles

Case	Distances triées		
0	A : 1	B : 3	C : 3
1	A : 2	B : 2	C : 2
2	B : 1	A : 3	C : 3
3	A : 0	B : 2	C : 2
4	A : 1	B : 1	C : 1
5	B : 0	A : 2	C : 2
6	A : 1	C : 1	B : 3
7	C : 0	A : 2	B : 2
8	B : 1	C : 1	A : 3

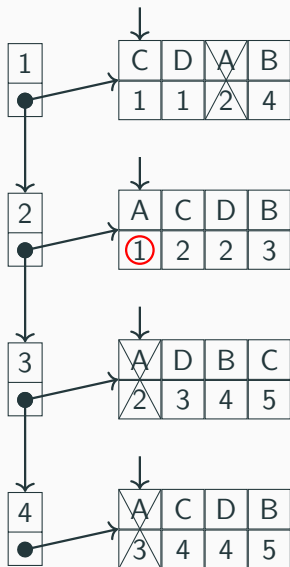


Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



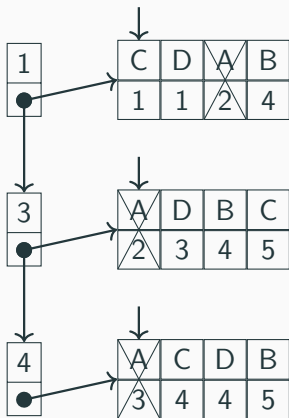
$h =$

Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



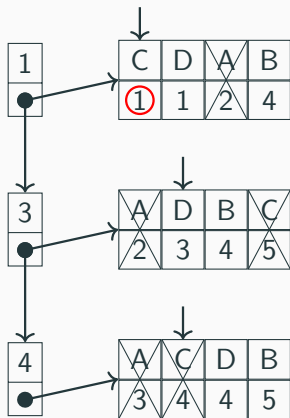
$$h = 1 +$$

Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



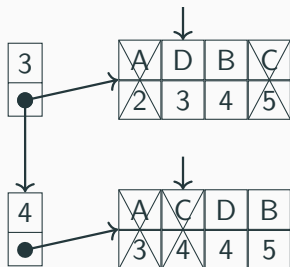
$$h = 1 +$$

Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



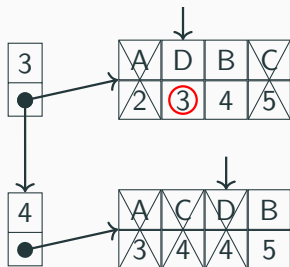
$$h = 1 + 1 +$$

Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



$$h = 1 + 1 +$$

Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



$$h = 1 + 1 + 3 +$$

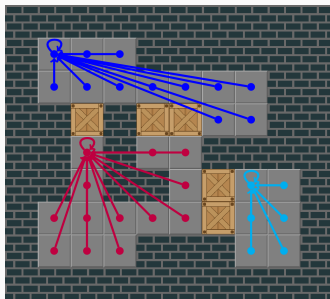
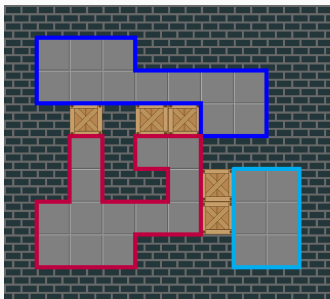
Greedy Lower Bound en $\mathcal{O}(n^2)$



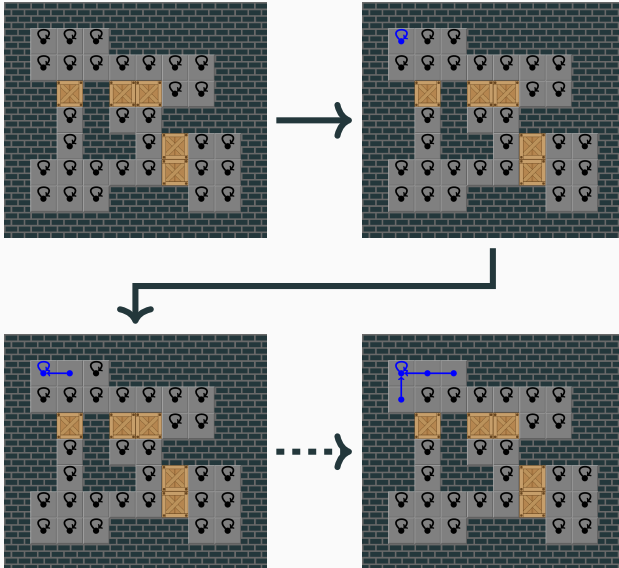
$$h = 1 + 1 + 3 + 5 = 10$$

Calcul des *corrals* en $\mathcal{O}(wh)$

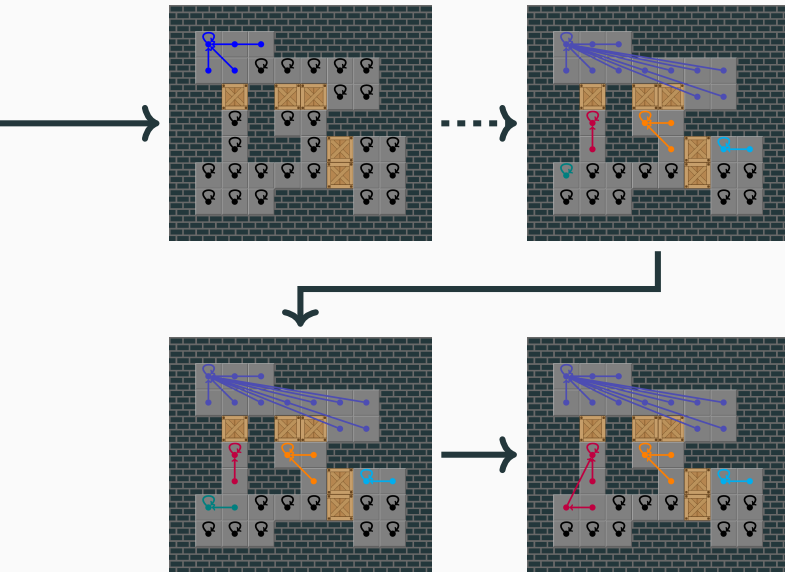
Utilisation de *Union-Find* : partition de $\llbracket 0; wh - 1 \rrbracket$.



Calcul des *corrals* en $\mathcal{O}(wh)$



Calcul des *corrals* en $\mathcal{O}(wh)$



Calcul des *corrals* en $\mathcal{O}(wh)$

