Résolution de niveaux du Sokoban

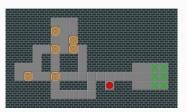
Carrez Valentin

Candidat n°31593

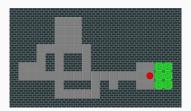
Le jeu du Sokoban



Hiroyuki Imabayashi



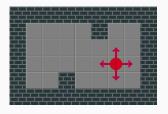
XSokoban 1

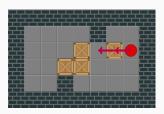


XSokoban 1 résolu

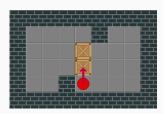
Problème **PSPACE-complet**

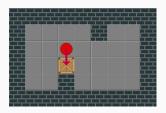
Règles





Déplacements autorisés





Déplacements interdits

Lien avec le thème de <u>l'année</u>



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

Problématique et réalisation

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

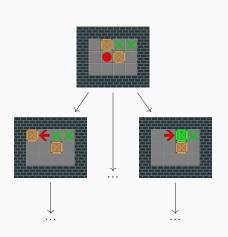
```
Welcome to sokoshell - Version 1.0

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 XOR a = 0
- 2. XOR commutatif, associatif
- 3. XOR préserve l'aléatoire

Initialisation:

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

Calcul du hash d'un état - Hash de Zobrist

• $(c_1, ..., c_n)$ n caisses et p position du joueur :

$$h = \underset{i=0}{\overset{n}{\operatorname{OR}}} \operatorname{R} T[c_i][0] \operatorname{XOR} T[p][1]$$
 en $\mathcal{O}(n)$

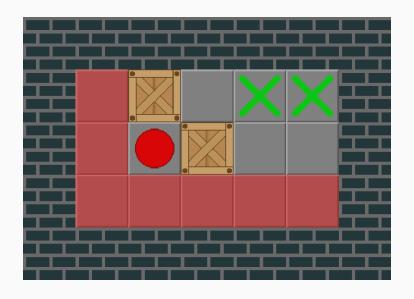
- Connaissant le hash de l'état parent : $c_i o c_i', p o p'$

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

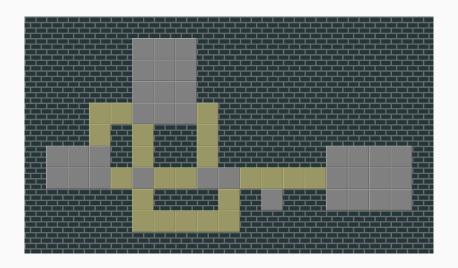
en
$$\mathcal{O}(1)$$

Réduction de l'espace de recherche

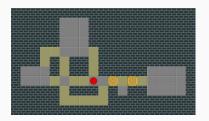
Détection des positions mortes (dead tiles)



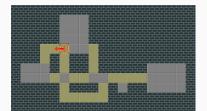
Détection de tunnels



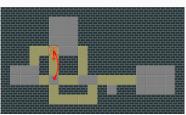
Détection de tunnels



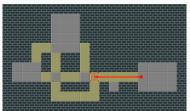
Au plus une caisse



Coin \Rightarrow un état fils

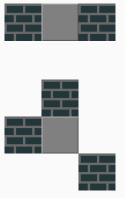


Deux états fils

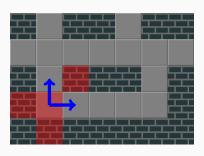


Tunnel oneway

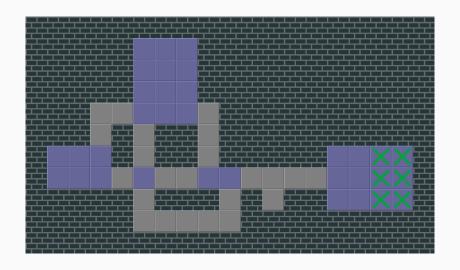
Détection de tunnels



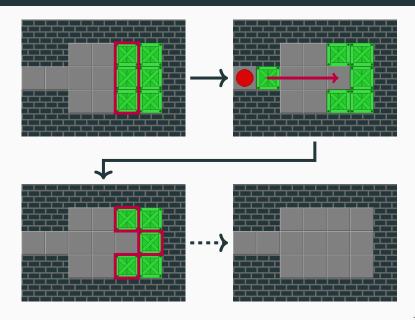
Composition d'un tunnel



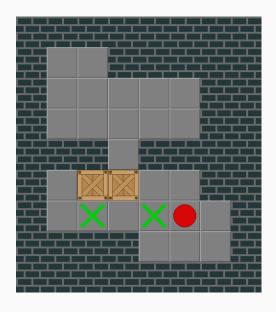
Salles et ordre de rangement (packing order)



Salles et ordre de rangement (packing order)



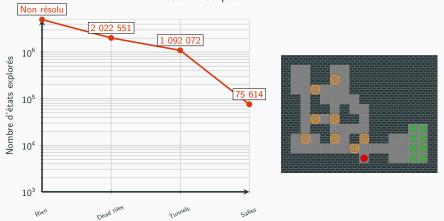
Salles et ordre de rangement (packing order)



Résultats intermédiaires

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

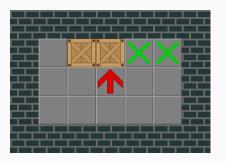
Niveau 24 du pack Boxxle:

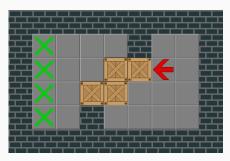


Réduction de l'espace de recherche

Analyse dynamique

Détection de freeze deadlocks





Deux freeze deadlocks

Détection de freeze deadlocks



(a) Règle n°1

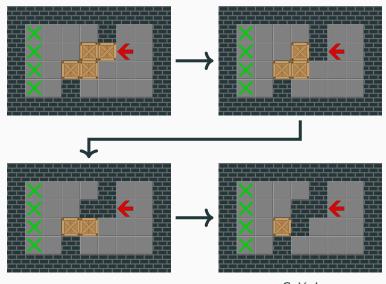


(b) Règle n°2



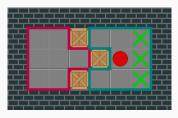
(c) Règle n°3

Détection de freeze deadlocks



Gelée!

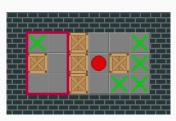
PI Corral pruning





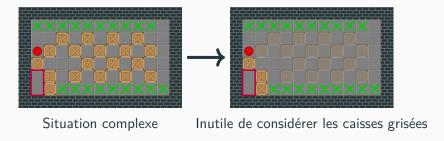
(a) Corral

(b) I Corral



(c) PI Corral

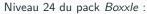
PI Corral pruning

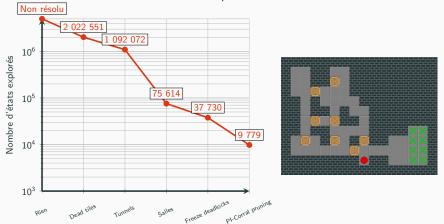


Brian Damgaard : émonde l'arbre de recherche d'au moins 20%!

Résultats intermédiaires

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





Résultats

Nombre de niveaux résolus

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

Ensemble de niveaux	XSokoban	Large test suite	
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	

Conclusion

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

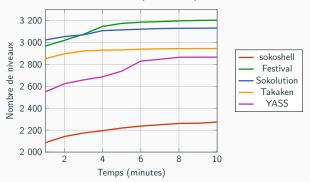
Annexe

Statistiques

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



Statistiques

Pourcentage de niveaux résolus selon la composition des niveaux

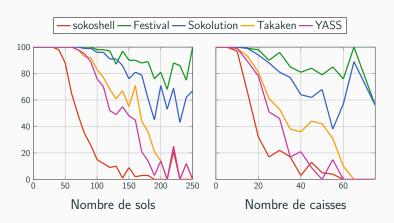


Tableau des complexités - Statique

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

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			
Freeze deadlocks	$\mathcal{O}(c)$		
Détection des <i>corrals</i>	$\mathcal{O}(wh)$		
PI-corral deadlocks	Exponentielle		
Table de <i>deadlocks</i>	$\mathcal{O}(1)$		
Recherche des états enfants	$\mathcal{O}(\mathit{crwh})$		
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



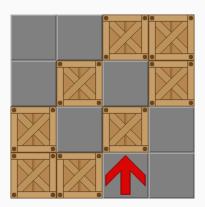
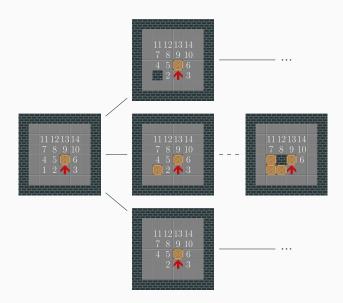
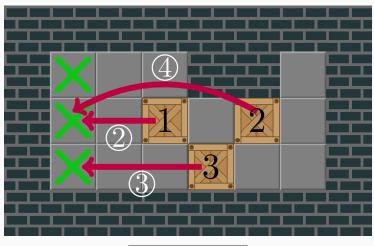


Table de deadlocks



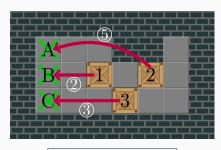
Heuristique simple (Simple Lower Bound)



$$2+4+3=9$$

Heuristique gloutonne (Greedy Lower Bound)





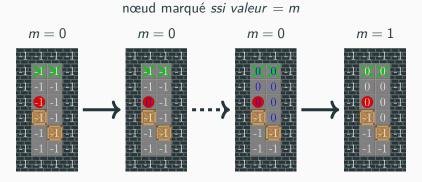
$$2+3+5=10$$

$Caisse \to Cible$	Distance
$1\toB$	2
1 o A	3
1 o C	3
3 → C	3
$2 \rightarrow B$	4
3 → <i>B</i>	4
$2 \rightarrow A$	5
2 → <i>C</i>	5
$3 o \mathbf{A}$	5

Vers FESS

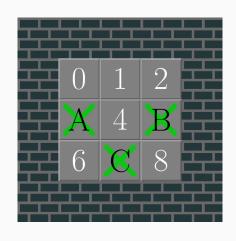
- FESS : algorithme utilisé par Festival, meilleur solveur.
- Ordre de priorité :
 - maximiser le nombre de caisses rangées.
 - minimiser le nombre de *corral*.
 - minimiser la distance à l'état final.

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



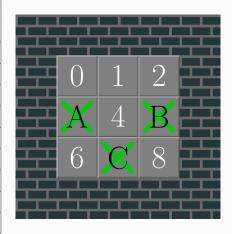
Précalcul des distances caisses-cibles

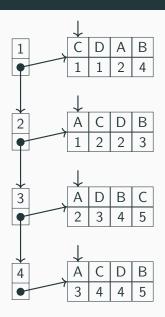
Case	Distances			
	Α	В	С	
0	1	3	3	
1	2	2	2	
2	3	1	3	
3	0	2	2	
4	1	1	1	
5	2	0	2	
6	1	3	1	
7	2	2	0	
8	3	1	1	



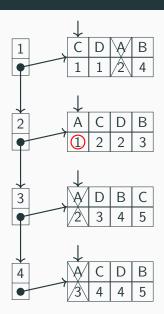
Précalcul des distances caisses-cibles

Case	Distances				
Case	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		

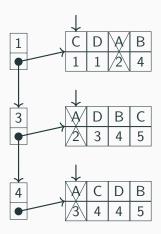




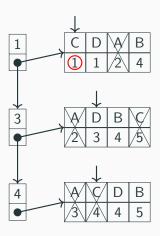
h =



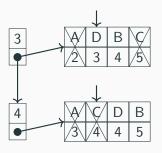
$$h = 1 +$$



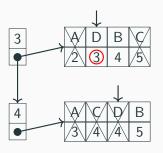
$$h = 1 +$$



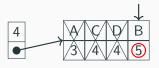
$$h = 1 + 1 +$$



$$h = 1 + 1 +$$



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



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

Utilisation de *Union-Find* : partition de [0; wh - 1].

