# Landmarks - Bibiliograhie DCSD/CD

#### Simon Vernhes

ONERA

16 novembre 2011



Simon Vernhes Landmarks - Bibiliographie

## Sommaire

- Définitions
  - Landmark
  - Ordres
  - Complexité



2 / 8

Simon Vernhes Landmarks - Bibiliograhie

# Définitions

- Définitions
  - Landmark
  - Ordres
  - Complexité



3 / 8

Simon Vernhes Landmarks - Bibiliographie

#### Landmark

#### Definition (Landmark)

Soit (A, I, G) une tâche de planification. Un fluent L est un landmark si  $\forall P = \langle a_1, \ldots, a_n \rangle \in A^*, G \subset Result(I, P)$   $(\exists i \in \{1, \ldots, n\})$   $L \in Result(I, \langle a_1, \ldots, a_i \rangle)$ 

#### C'est-à-dire

L appartient à au moins un état de tous les plans permettant d'aller de l'état initial I à l'état but G.



# **Necessary Order**

#### Definition $(L \rightarrow_n L')$

Soient (A, I, G) une tâche de planification et deux landmarks L et L'. On dit qu'il existe un necessary order entre L et L'  $(L \rightarrow_n L')$  si et seulement si

$$L' \notin I$$
 et  $\forall P = \langle a_1, \ldots, a_n \rangle \in A^*, L' \in Result(I, P)$   
 $L \in Result(I, \langle a_1, \ldots, a_{n-1} \rangle)$ 

#### C'est-à-dire

Pour toutes les séquences d'actions qui amènent à un état contenant L'. l'avant dernier état contient nécessairement L.



## Greedy Necessary

## Definition $(L \rightarrow_{gn} L')$

Soient (A, I, G) une tâche de planification et deux landmarks L et L'. On dit qu'il existe un greedy necessary order entre L et L'  $(L \rightarrow_{gn} L')$  si et seulement si  $L' \notin I$  et  $\forall P = \langle a_1, \ldots, a_n \rangle \in A^*, L' \in Result(I, P)$  et  $(\forall i \in \{1, \ldots, n-1\})L' \notin Result(I, \langle a_1, \ldots, a_i \rangle)$   $L \in Result(I, \langle a_1, \ldots, a_{n-1} \rangle)$ 

#### C'est-à-dire

Pour toutes les séquences d'actions qui amènent pour la première fois à un état contenant L', l'avant dernier état contient nécessairement L.



#### Reasonable order

# Definition $(S_{(L',\neg L)})$

 $S_{(L',\neg L)}$  est l'ensemble de tout les états où L' vient d'être ajouté mais où L n'est jamais encore apparu.

#### Definition (Aftermath)

L' est un effet/une suite (in the aftermath) de L si depuis tous les  $s \in S_{(L', \neg L)}$ , L devient vrai dans tous les plans solutions  $P \in A^*G \in Result(P, s)$ .

### Definition $(L \rightarrow_r L')$

On dit que  $L \rightarrow_r L'$  si

 $\begin{cases} L' \text{ est un effet de } L \ (orall s \in S_{(L', 
eg L)}) (orall P \in A^* \text{ achevant } L)P \text{ supprime nécessairement } L' \subseteq S_{(L', 
eg L)} \end{cases}$ 

Simon Vernhes Landmarks - Bibiliograhie 7

## Complexité

- Landmark PSPACE-complete
- $\rightarrow_n$  PSPACE-complete
- $\bullet$   $\rightarrow_{gn}$  PSPACE-complete
- $\bullet$   $\rightarrow_r$  PSPACE-complete

