



Algorithmique de la Planification

Cours 6 : Espaces de plans partiels

Pierre REGNIER

IRIT - Université Paul Sabatier http://www.irit.fr/~Pierre.Regnier





0. Plan de l'exposé

- 1. Introduction
 - 1.1. Planificateurs essentiels
 - 1.2. Définitions
- 2. Algorithmes
 - 2.1. Espace de recherche
 - 2.2. Algorithme général
 - 2.3. Critères de vérité
 - 2.4. Bilan



1.1. Planificateurs essentiels

TWEAK [Chapman, 1987]
SNLP [McAllester, Rosenblitt, 1991]
UCPOP [Penberthy, Weld, 1992]
REPOP [Nguyen, Kambhampati, 2001]
CPT [Vidal, Geffner, 2004]

Problème de planification

Plan solution

Recherche dans les espaces de plans partiels

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

4



1.2. Définitions

- Un état E du monde de la planification est représenté par un ensemble fini de formules atomiques sans symbole de variable. Une formule atomique de base est aussi appelée un fluent.
- Un **opérateur** o est un modèle d'action. Il est représenté par son nom et un triplet <pr, ad, de> où pr, ad et de sont des ensembles finis de formules atomiques qui représentent ses préconditions, ajouts et retraits. Prec(o), Add(o), Del(o) dénotent respectivement les ensembles pr, ad, de de l'opérateur o. Une **action**, dénotée par a, est une instance de base d'un opérateur o (toutes les variables de o sont instanciées).

Régnier, IRIT 2006



1.2. Définitions

- Un plan séquentiel P est une séquence finie (éventuellement vide) d'actions notée
 (a₁, a₂,..., a_n).
- L'application \mathcal{A} d'un plan d'actions séquentiel P sur un état E est définie par :

```
E \mathcal{A} P = Si P = \Leftrightarrow ou E = \bot alors E

Sinon Si Prec(tête(P)) \subseteq E

Alors (E \uparrow tête(P)) \mathcal{A} reste(P)

Sinon \bot.
```

- Un problème de planification est un triplet <O, I, B> où :
 - O dénote un ensemble fini d'opérateurs utilisables dans le domaine de la planification considéré (A dénote l'ensemble des actions produites par instanciation des opérateurs de O),
 - I est l'état initial du problème, il est représenté par un ensemble fini de fluents,
 - B est le but du problème, il est représenté par un ensemble fini de fluents.

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

5



1.2. Définitions

- Un **plan partiel**, est un triplet <OP, CO, CI> où:
 - OP est l'ensemble des opérateurs du plan partiel,
 - CO est un ordre partiel sur OP, c'est l'ensemble des contraintes de précédence qui lient les opérateurs deux à deux,
 - CI est l'ensemble des contraintes d'instanciation des variables associées au plan.
- Soit AP = {o₁θ₁,..., o_nθ_n} = {a₁, a₂,..., a_n} un ensemble d'actions a_i obtenues en instanciant tous les opérateurs o_i de OP en respectant les contraintes de CI. Une linéarisation du plan partiel P est une séquence finie S des actions de AP
- S est une linéarisation valide ssi elle satisfait les contraintes d'ordre de CO: ∀ a_i,
 a_j ∈ S / i<j: a_j<a_i ∉ CO. L'ensemble de toutes les linéarisations valides de P est noté LinVal(P).
- Plan-solution du problème de planification <O, I, B>: plan partiel <OP, CO, CI> tel que ∀ S ∈ LinVal(P) : B ⊆ (E A S).

1.2. Définitions

- **Demandeur** (needer) : action **d** du plan, pour laquelle il faut établir la précondition **p**.
- Etablisseur (establisher) : action e permettant d'établir le fluent p.
- Casseur (clobberer) : action c du plan qui détruit le fluent p.
- Chevalier blanc (white knight) : action w qui peut rétablir le fluent p détruit par un casseur.

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques



2.1. Espace de recherche

- Nœuds: plans partiels
 - plan partiel initial contenant :
 - opérateur initial,
 - opérateur but ;
 - plan solution satisfaisant un critère de vérité;
- Arcs : opérations de modification des plans partiels dictés par un critère de vérité ;
- Algorithmique : classique, recherche avant guidée par les buts...
 - **Aveugles:** profondeur, largeur, DFID...
 - Informés: Gloutons, A, A*, WA*, Aε, A*ε, A*ε, A**, B, BF*, IDA*, HPA...
 nécessité de fonctions heuristiques pour guider la recherche.

Régnier, IRIT 2006

2.1. Espace de recherche

- Choix d'un établisseur : placer avant le demandeur d une action e (établisseur) pour établir une précondition de d ;
- Promotion d'un casseur : contraindre le casseur c à s'exécuter avant l'établisseur e :
 c < e < d (l'établissement de la précondition du demandeur d par e n'est pas remis en cause par c);
- Rétrogradation d'un casseur (démotion) : contraindre le casseur c à s'exécuter après le demandeur d : d < c (c ne détruira pas la précondition de d créée par l'établisseur e) ;
- **Séparation casseur / demandeur** : contraindre l'instanciation d'une variable du casseur **c** pour qu'il ne nuise pas au demandeur **d** par la suite (**c** ne peux empêcher d'établir la précondition de **d** qui est concernée) ;
- Choix d'un chevalier blanc (white knight) : placer entre le casseur c et le demandeur d, une action w pour rétablir la précondition de d détruite par c.

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques



2.1. Espace de recherche



$$B: a \rightarrow +c -a$$

 $C:bc\rightarrow +d$

Plan initial = {*Actions*, *Contraintes*}

- $Actions = \{D,F\} : \{\}$
- $Contraintes = \{(D,F)\} : \{\}$

DadF

Régnier, IRIT 2006

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques



2.1. Espace de recherche

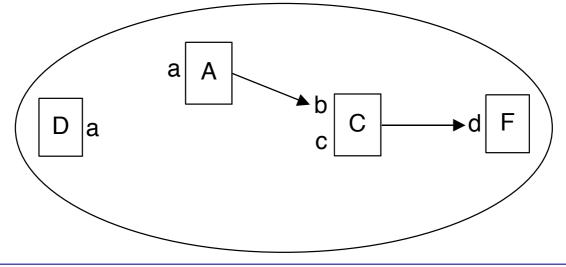
 $A: \mathbf{a} \to +b$

 $B: a \rightarrow +c -a$

 $C:bc\rightarrow +d$

Plan partiel = {*Actions*, *Contraintes*}

- *Actions* = {A, C}
- $Contraintes = \{(A, C)\}$



0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

11



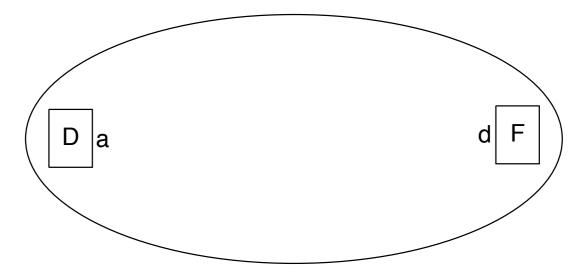
© Régnier, IRIT 2006

© Régnier, IRIT 2006

2.1. Espace de recherche

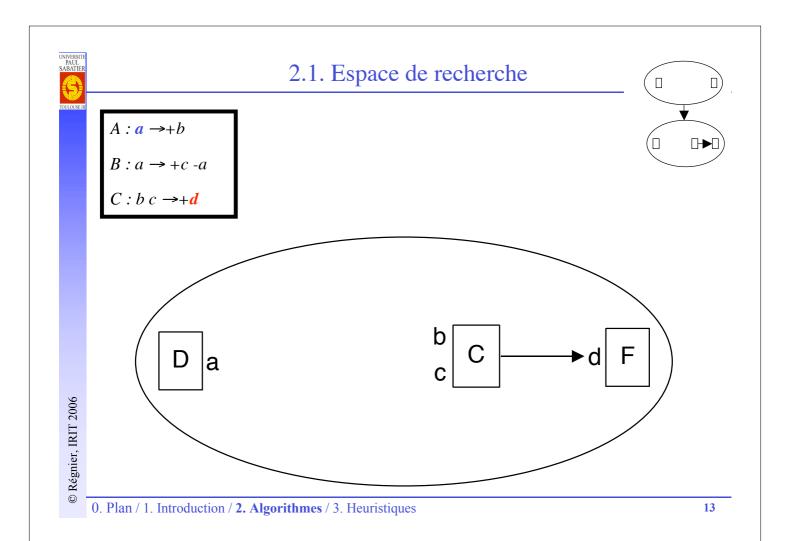
 $B: a \to +c -a$

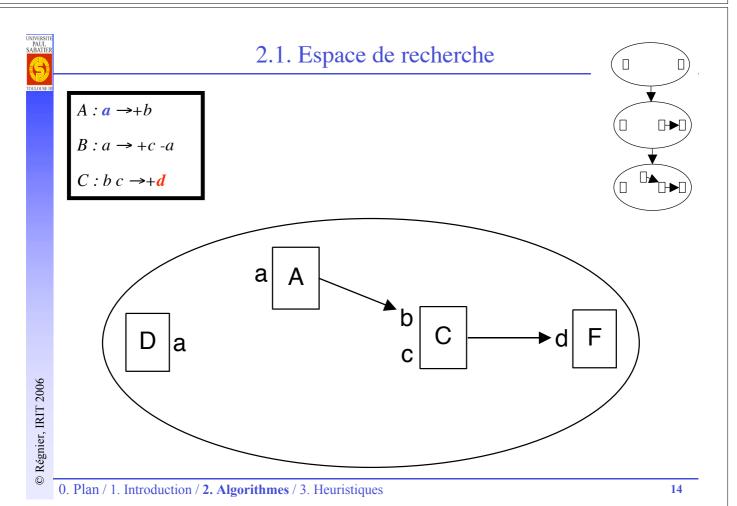
 $A: \mathbf{a} \to +b$

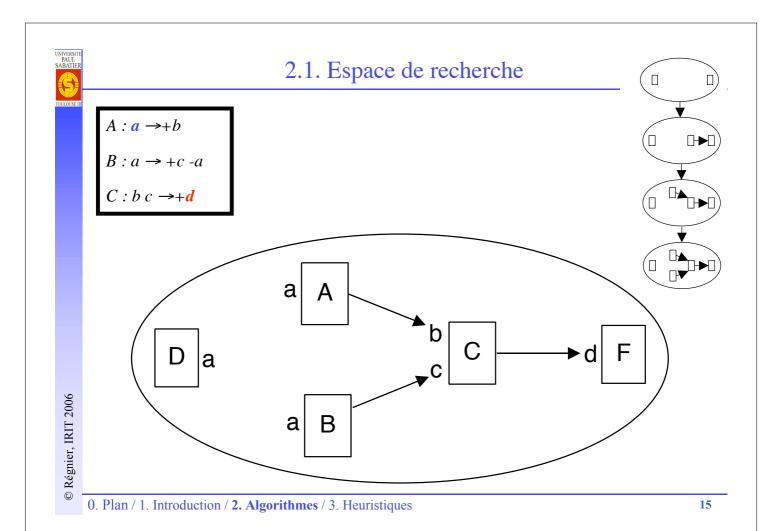


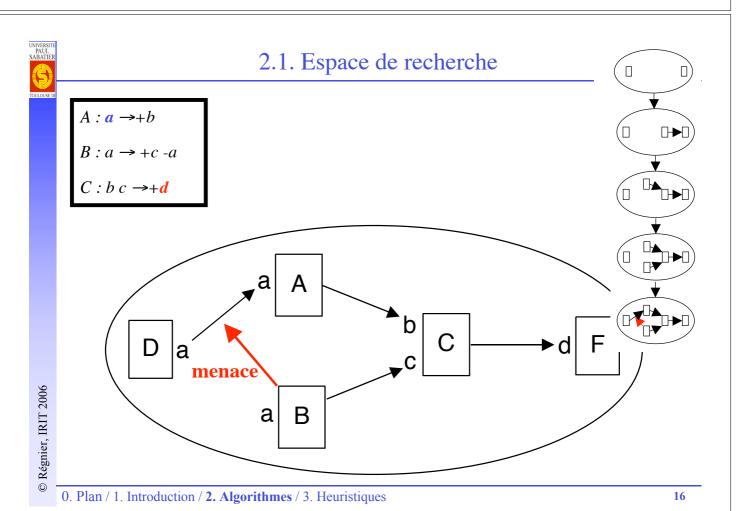
0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

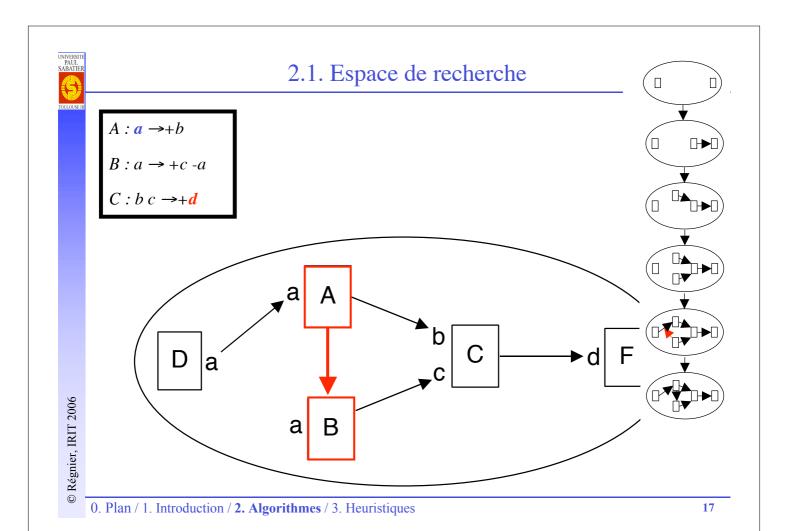
12

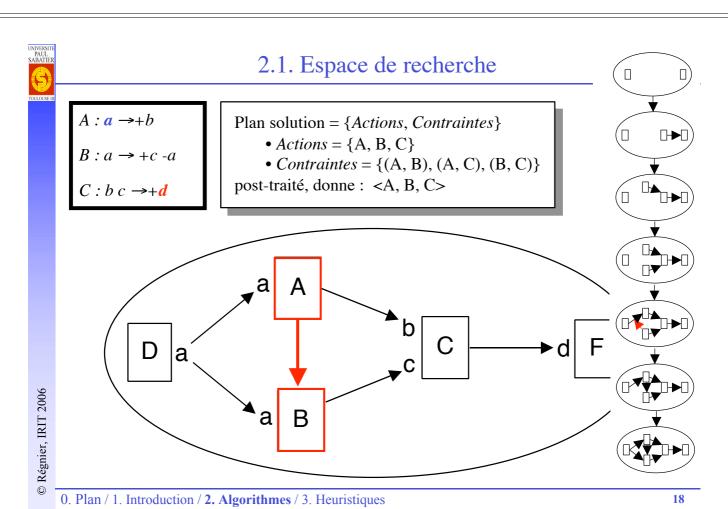








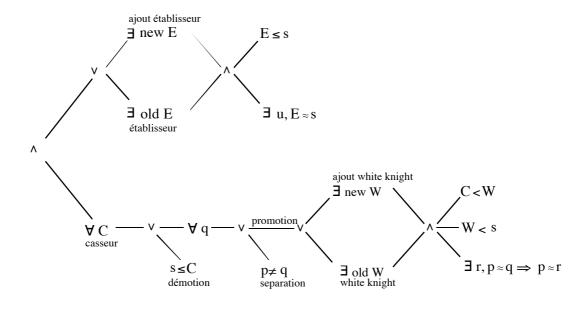






2.2. Critères de vérité

• Critère de vérité de TWEAK [Chapman, 87]



0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

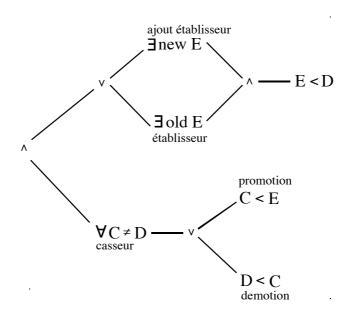
19



© Régnier, IRIT 2006

2.2. Critères de vérité

• Critère de vérité de PWEAK [Puget, Jacopin, 93]



© Régnier, IRIT 2006

2.3. Algorithme général

```
Appel initial : RGEP(Actions, {Début, Fin}, {Buts}, {Début<Fin}) ;</pre>
Fonction RGEP(Actions, ActionsPlan, Buts, Contraintes);
  Terminaison:
       Si Buts = Ø Alors retourner (Contraintes, ActionsPlan);
  Choix d'une précondition p à établir :
       \{ telle \ que \ p \in But \}
       p ← ChoisirBut(Buts);
  Choix d'un établisseur e :
       \{tel\ que\ p\in\ ajouts(e)\}
       e ← ChoisirEtablisseur(p,Actions) ;
       Si ChoixImpossible Alors retourner (échec) ;
  Résolution des conflits (démotion, promotion) :
       Pour chaque c possible pour e \rightarrow d Faire:
       o ← ChoisirContrainte({c<e},{d<c});
       Contraintes ← Contraintes U {o};
  Mise à jour :
       Buts \leftarrow (Buts - {p}) \cup Préconditions(e) ;
       ActionsPlan ← ActionsPlan ∪ {e};
  Appel récursif :
       RGEP(Actions, ActionsPlan, Buts, Contraintes,);
Fin.
```

0. Plan / 1. Introduction / 2. Algorithmes / 3. Heuristiques

21



2.4. Bilan

- Performances (à nuancer) :
 - Moins efficace que la recherche dans les espaces d'états ;
- Atouts (à nuancer) :
 - Qualité des plans-solutions (moindre engagement) : nombre d'actions, parallélisme, flexibilité, temps minimum d'exécution...
- Difficultés :
 - Choisir efficacemment l'ordre des sous-buts et des techniques de résolution de conflits :
 - Diriger la recherche : fonctions heuristiques indépendantes du domaine ;
- Systèmes :
 - TWEAK, PWEAK, SNLP, UCPOP, REPOP, CPT...