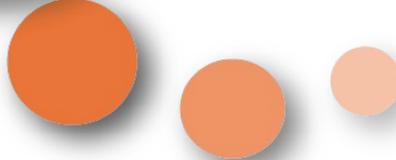
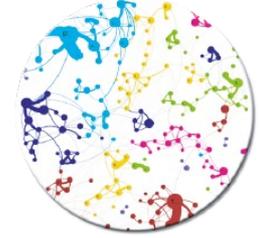




CNRS - Toulouse INP - UT3 - UTC - UT2

Institut de Recherche en Informatique de Toulouse



Introduction à la planification

Partie 1 : Un peu d'histoire, planification classique

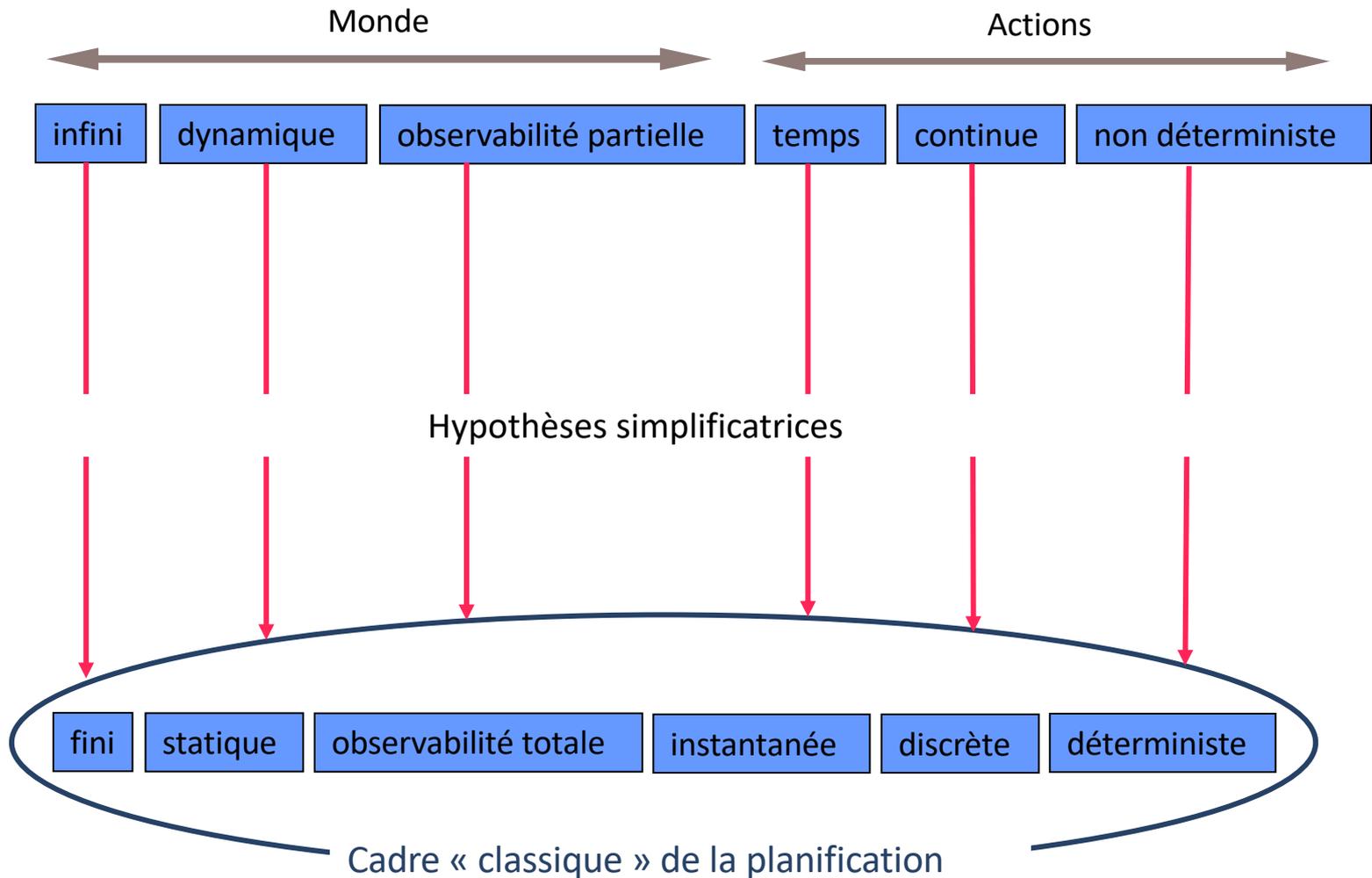
Tiago de Lima, Frédéric Maris, Ajdin Sumic, Thierry Vidal, Bruno Zanuttini



Le cadre classique

- Le problème général posé par la synthèse d'un plan-solution est très complexe car la planification implique trois étapes :
 - la sélection d'**actions applicables** (parmi les très nombreuses actions disponibles)
 - le choix parmi elles, d'**actions pertinentes** pour se diriger vers le but (qui nécessite de raisonner sur leurs dépendances causales)
 - un **raisonnement sur leurs interactions** pour obtenir un ordonnancement exécutable de ces actions

Le cadre classique



Le cadre classique

- Le problème général posé par la synthèse d'un plan-solution est très complexe car la planification implique trois étapes :
 - la sélection d'**actions applicables** (parmi les très nombreuses actions disponibles)
 - le choix parmi elles, d'**actions pertinentes** pour se diriger vers le but (qui nécessite de raisonner sur leurs dépendances causales)
 - un **raisonnement sur leurs interactions** pour obtenir un ordonnancement exécutable de ces actions

Le cadre classique

- Le problème général posé par la synthèse d'un plan-solution est très complexe car la planification implique trois étapes :
 - la sélection d'**actions applicables** (parmi les très nombreuses actions disponibles)
 - le choix parmi elles, d'**actions pertinentes** pour se diriger vers le but (qui nécessite de raisonner sur leurs dépendances causales)
 - un **raisonnement sur leurs interactions** pour obtenir un ordonnancement exécutable de ces actions
- Dans le cadre classique, le problème consistant à...
 - prouver l'existence d'un plan-solution de taille polynomiale est NP-complet
 - Prouver l'existence d'un plan-solution est PSPACE-complet



Le cadre classique

- Pourquoi travailler dans ce cadre restrictif ?
 - développer des algorithmes indépendants du domaine qui soient performants pour des représentations simples de l'action
 - tirer ensuite parti des progrès effectués pour enrichir cette représentation (prise en compte de ressources, du temps, de l'incertain...) tout en restant efficace
 - objectif : finir par pouvoir traiter des problèmes réels



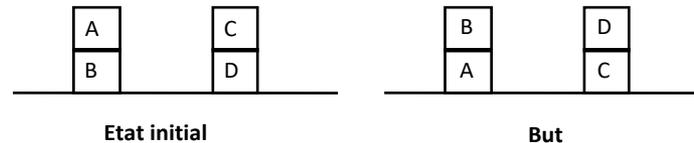
Le cadre classique

- Développement important de la discipline
 - Conférences ICAPS (International Conference on Automated Planning and Scheduling) <http://www.icaps-conference.org/>
 - Compétitions IPC (International Planning Competition) <https://ipc2023.github.io/>
 - Développement de langages de représentation de domaines / problèmes de planification : STRIPS, ADL, PDDL
 - Benchmarks de plus en plus inspirés de problèmes réels (prise en compte de ressources, du temps...)



Langages pour la planification

- Le langage STRIPS : exemple du « domaine des cubes »
 - Représentation STRIPS du problème : état initial et but



État init : {sur(A,B), surTable(B), sur(C,D), surTable(D), libre(A), libre(C)}
But : {sur(B, A), surTable(A), sur(D, C), surTable(C)}

- Représentation STRIPS des opérateurs (deux sont nécessaires)

```
# prendre le cube ?x qui est sur le cube ?y, le poser sur le cube ?z
Poser-sur-cube(?x, ?y, ?z) :
  Prec = {sur(?x, ?y), libre(?x), libre(?z)}
  Add = {sur(?x, ?z), libre(?y)}
  Del = {sur(?x, ?y), libre(?z)}

Poser-sur-table (...) -> À VOUS DE LE COMPLÉTER
```

Langages pour la planification

- Le langage ADL

- **Sous-ensemble de la logique du premier ordre** : un opérateur o est représenté par son nom et un doublet \langle préconditions, effets \rangle . Ajouts et retraits sont groupés dans les effets (ajouts : littéraux positifs, retraits : littéraux négatifs). ADL permet l'utilisation de connecteurs logiques et de quantificateurs
- dans $Pre(o)$ et $Eff(o)$, \wedge représente une conjonction de formules
- dans $Eff(o)$, \rightarrow permet de représenter un effet conditionnel
- dans $Pre(o)$ et dans les antécédent des effets conditionnels, \vee permet de représenter une précondition disjonctive
- dans $Pre(o)$ et $Eff(o)$, \forall et \exists représentent la quantification universelle et la quantification existentielle



Langages pour la planification

- Le langage ADL : exemple du « domaine des cubes »
 - Représentation ADL des opérateurs (un seul suffit)

```
# prendre le cube ?x qui est sur ?y (cube, table), le poser sur ?z (cube, table)
```

```
Poser-sur :
```

```
Nom(poser-sur) = poser-sur(?x, ?y, ?z)
```

```
Pre(poser-sur) = sur(?x, ?y) ∧ libre(?x) ∧ libre(?z) ∧  
                ≠(?x, ?z) ∧ ≠(?y, ?z)
```

```
Eff(poser-sur) = sur(?x, ?z) ∧ ¬sur(?x, ?y) ∧  
                (≠(?y, Table) → libre(?y)) ∧ (≠(?z, Table) → ¬libre(?z))
```

Langages pour la planification

- Le langage PDDL
 - **Prise en compte** : de durées, d'effets dépendants du temps, de ressources continues...
 - typage
 - contraintes d'égalité
 - effets conditionnels
 - préconditions disjonctives
 - quantification universelle
 - mise à jour de variables d'état...

Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine des cubes »
 - Représentation PDDL des opérateurs (un seul suffit)

```
(define (domain blocksworld)
  (: requirements :strips :equality :conditional-effects)
  (: predicates (on ?x ?y) (clear ?x))

  # prendre le cube ?x qui est sur ?y (cube, table), le poser sur ?z (cube, table)
  (: action puton
    : parameters (?x ?y ?z)
    : precondition
      (and (on ?x ?y) (clear ?x) (clear ?z)
           (not (= ?y ?z)) (not (= ?x ?y))
           (not (= ?x ?z)) (not (= ?x Table))))
    : effect
      (and (on ?x ?z) (not (on ?x ?y))
           (when (not (eq ?y Table)) (clear ?y))
           (when (not (eq ?z Table)) (not (clear ?z)))))
```



Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine satellite »

- Observations par des satellites équipés de différents instruments



- version **Strips** : relativement simple
- version **numérique** : gestion de l'énergie (ressource consommable), capacité de stockage d'information limitée (plans pour acquérir toute l'info avec minimum d'énergie)
- **temporelle simple** : utilisation simultanée possible de plusieurs satellites pour acquérir les informations recherchées (plans pour acquérir l'information au plus vite)
- **temporelle** : temps critiques pour l'acquisition, temps de calibration différents...
- **complexe** : version temporelle combinée avec la version numérique

Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine satellite »

- Observations par des satellites équipés de différents instruments. Version Strips



```
(define (domain satellite)
  (:requirements :strips :equality :typing)
  (:types satellite direction instrument mode)
  (:predicates
    (on-board ?i - instrument ?s - satellite)
    (supports ?i - instrument ?m - mode)
    (pointing ?s - satellite ?d - direction)
    (power-avail ?s - satellite)
    (power-on ?i - instrument)
    (calibrated ?i - instrument)
    (have-image ?d - direction ?m - mode)
    (calibration-target ?i - instrument ?d - direction))
```

Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine satellite »

- Observations par des satellites équipés de différents instruments. Version Strips



```
(:action turn-to

  :parameters  (?s - satellite ?d-new - direction ?d-prev -
direction)
  :precondition (and (pointing ?s ?d-prev)
                    (not (= ?d-new ?d-prev)))
  :effect      (and (pointing ?s ?d-new)
                    (not (pointing ?s ?d-prev))))

(:action switch-on

  :parameters  (?i - instrument ?s - satellite)
  :precondition (and (on-board ?i ?s)
                    (power-avail ?s))
  :effect      (and (power-on ?i)
                    (not (calibrated ?i))
                    (not (power-avail ?s))))...
```

Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine satellite »

- Observations par des satellites équipés de différents instruments. Version Temporelle



```
(:durative-action turn_to
  :parameters (?s - satellite ?d-new - direction ?d-prev - direction)
  :duration    (= ?duration (slew-time ?d-prev ?d-new))
  :condition   (and (at start (pointing ?s ?d-prev))
                    (over all (not (= ?d-new ?d-prev))))
  :effect      (and (at end (pointing ?s ?d_new))
                    (at start (not (pointing ?s ?d-prev))))))
```

Langages pour la planification

- Le langage PDDL : exemple du « domaine satellite »

- Observations par des satellites équipés de différents instruments. Version numérique



```
(:action turn_to
  :parameters (?s - satellite ?d-new - direction ?d-prev - direction)
  :precondition (and (pointing ?s ?d-prev)
                    (not (= ?d_new ?d-prev))
                    (>= (fuel ?s) (slew-time ?d-new ?d-prev)))
  :effect (and (pointing ?s ?d-new)
              (not (pointing ?s ?d-prev))
              (decrease (fuel ?s) (slew-time ?d-new ?d-prev))
              (increase (fuel-used) (slew-time ?d-new ?d_prev))))
```

Algorithmes pour la synthèse de plans

Recherche dans les espaces d'états

Recherche dans les espaces de plans partiels

GRAPHPLAN

Planification SAT (codage de la structure des plans possibles)

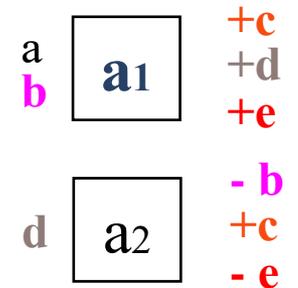
Planification de type
SATPLAN

Planification de type BLACKBOX

Classification des interactions

- Interactions positives :

- Effets multiples : action qui produit plusieurs fluents : **action a1**
- Add/Add : $\exists f, f \in \text{Add}(a1) \cap \text{Add}(a2)$: **fluent c**
- Add/Prec : $\exists f, f \in \text{Add}(a1) \cap \text{Prec}(a2)$: **fluent d**



- Interactions négatives :

- Effets antagonistes : $\exists f, f \in \text{Add}(a1) \cap \text{Del}(a2)$: **fluent e**
- Interactions croisées : $\exists f, f \in \text{Del}(a2) \cap \text{Prec}(a1)$: **fluent b**

Actions indépendantes

- Deux **actions** a_1, a_2 sont **indépendantes** (noté $a_1 \# a_2$) ssi elles n'ont pas d'interactions négatives càd :
 - $\text{Del}(a_1) \cap (\text{Prec}(a_2) \cup \text{Add}(a_2)) = \emptyset$ et
 - $\text{Del}(a_2) \cap (\text{Prec}(a_1) \cup \text{Add}(a_1)) = \emptyset$

$a_1 : x \rightarrow +y -z$
 $a_2 : t \rightarrow +u -v$

- **Ensemble** d'actions **indépendantes** :
 - Q est un ensemble d'actions indépendantes ou **ensemble indépendant** ssi toutes les actions A_i qui le composent sont indépendantes 2 à 2 ;
 - **Application d'un ensemble indépendant (chaînage avant)** :
 - un ensemble indépendant Q est applicable sur un état E ssi : $\cup \text{Prec}(A_i) \subseteq E$
 - l'état résultant est l'ensemble de fluents :

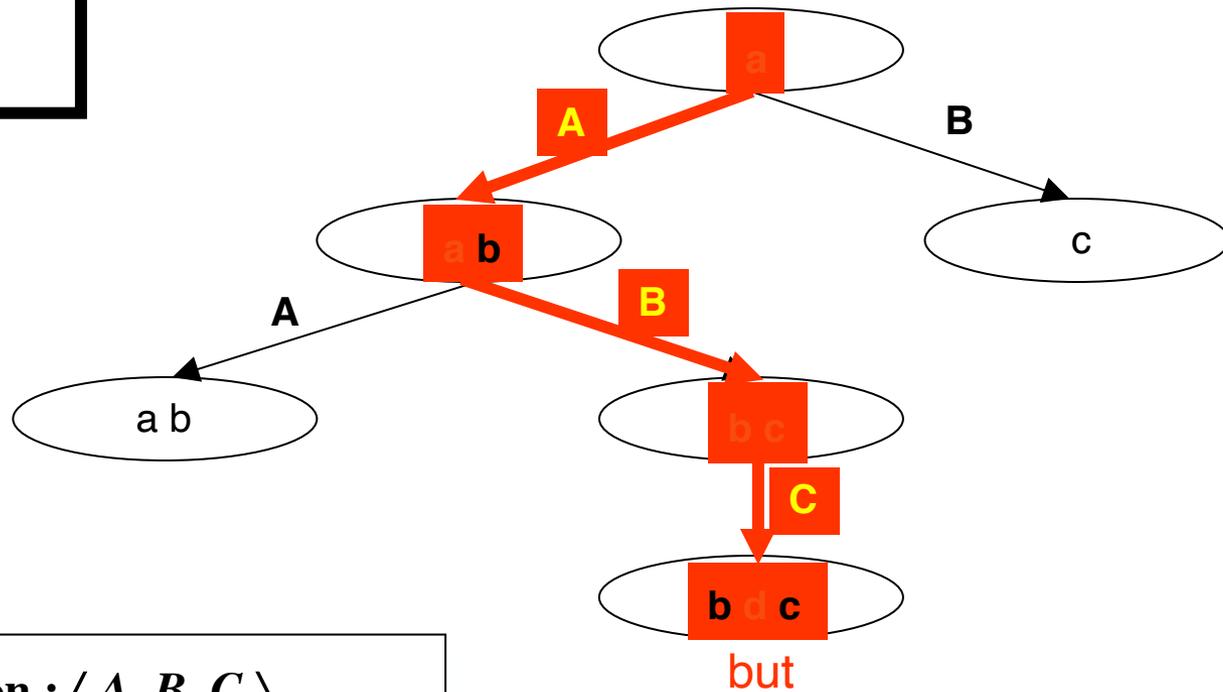
$$E \uparrow Q = (E - \cup \text{Del}(A_i)) \cup (\cup \text{Add}(A_i))$$

Recherche dans les espaces d'Etats

$A : a \rightarrow +b$

$B : a \rightarrow +c -a$

$C : b c \rightarrow +d$



Plan solution : $\langle A, B, C \rangle$

Recherche dans les espaces de plans partiels

$A : a \rightarrow +b$

$B : a \rightarrow +c -a$

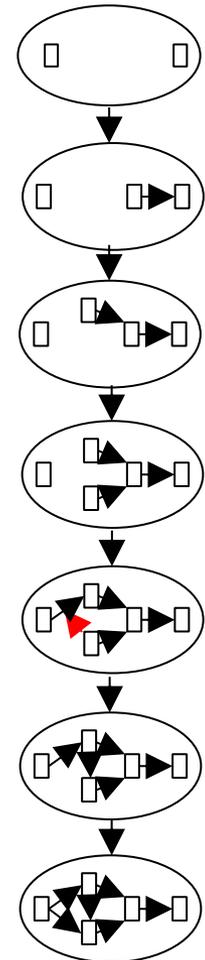
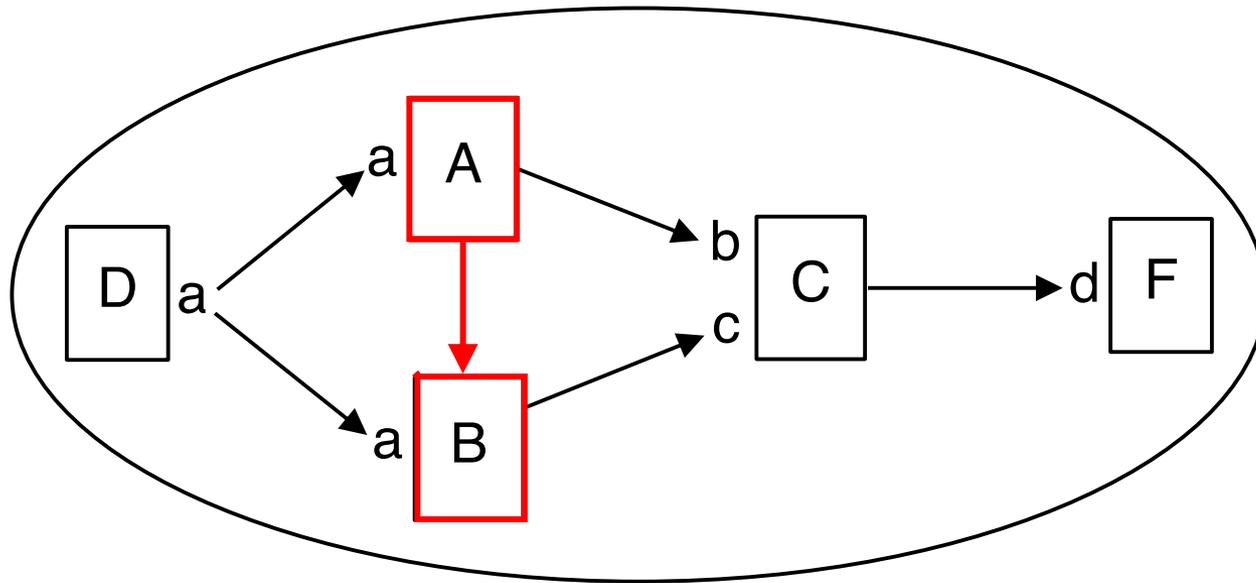
$C : b c \rightarrow +d$

Plan solution = $\{Actions, Contraintes\}$

• $Actions = \{A, B, C\}$

• $Contraintes = \{(A, B), (A, C), (B, C)\}$

post-traité, donne : $\langle A, B, C \rangle$



Principes du planificateur GRAPHPLAN

- GRAPHPLAN sépare la planification en deux procédures :
 - la construction (complexité polynomiale en temps et en espace par rapport à la taille des données du problème) du graphe de planification
 - la recherche d'une solution potentielle dans le sous-arbre extrait de ce graphe (NP), qui peut être réalisée par différentes méthodes
- **Le graphe fournit de nombreuses informations** susceptibles de fournir des **heuristiques indépendantes du domaine** pour les méthodes classiques (recherche dans les espaces d'états...), il peut aussi être adapté pour la prise en compte de ressources et du temps

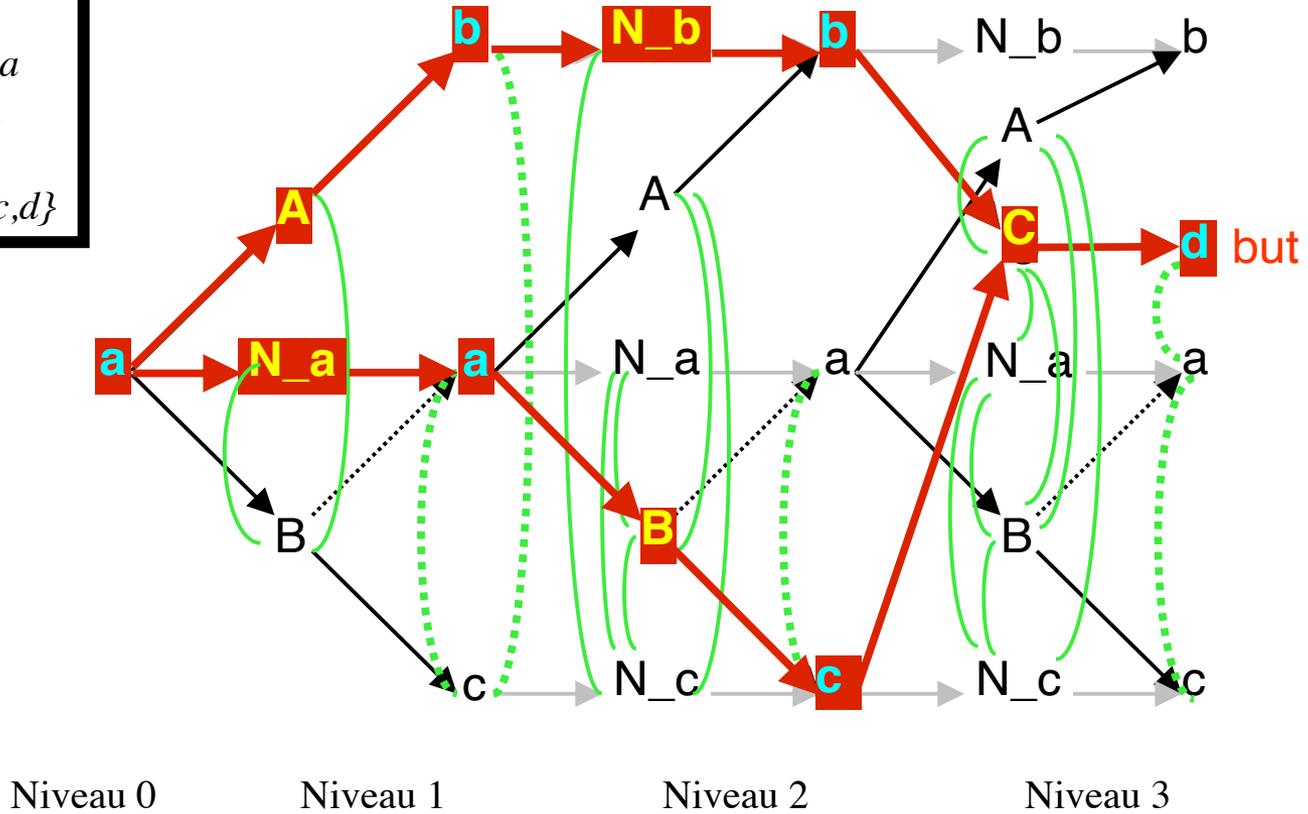
Définitions

- Dans GRAPHPLAN, deux actions d'un même niveau dans le graphe sont **mutuellement exclusives** (mutex) ssi :
 - elles ne sont pas indépendantes ou,
 - elles ont des préconditions mutex au niveau précédent (elles ne peuvent donc pas être déclenchées en même temps) :
 $\exists (p,q) \in \text{Prec}(a1) \times \text{Prec}(a2)$, telles que p et q sont mutex.
- Deux **fluents** p et q sont **mutex** au niveau i ssi tous les couples d'actions qui les produisent à ce même niveau sont mutex (il n'existe pas de couple d'actions non mutex qui les produise à ce niveau) :
 $\forall a1, a2 / p \in \text{Add}(a1), q \in \text{Add}(a2), a1 \text{ et } a2 \text{ mutex.}$



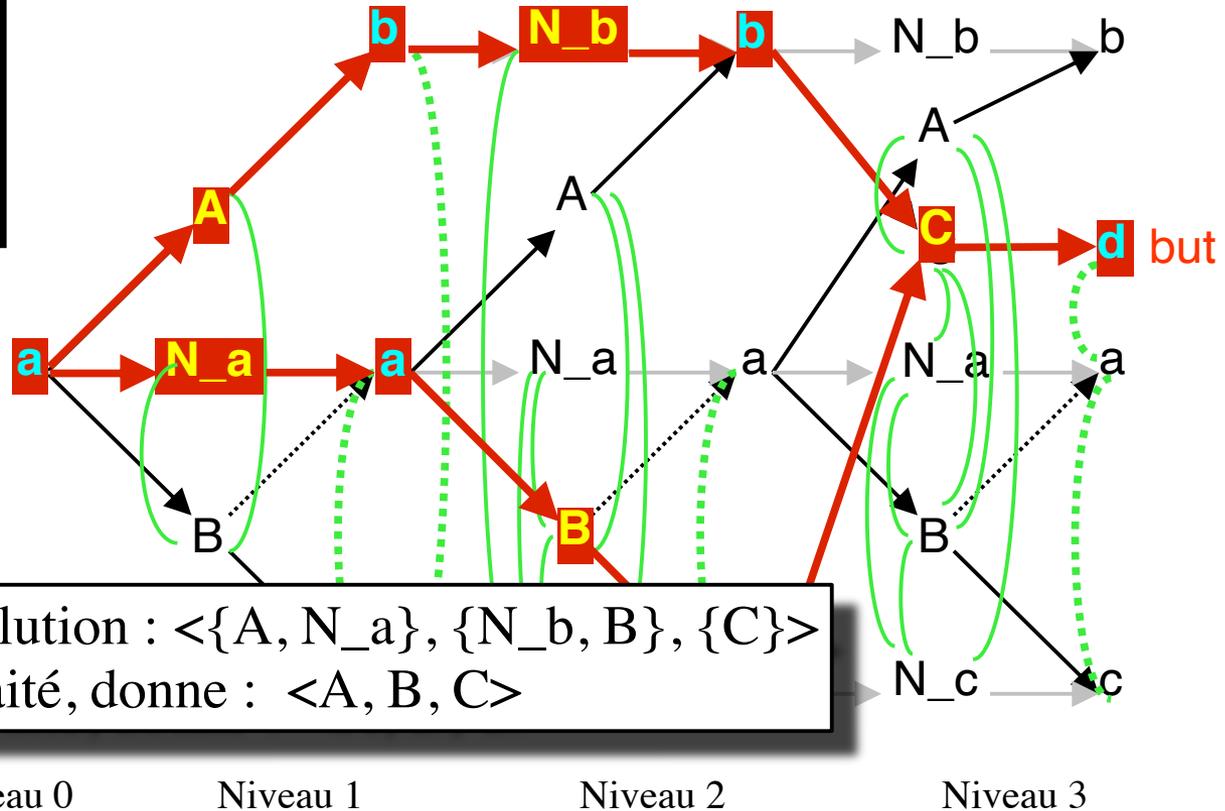
Déroulement de l'algorithme

$A : a \rightarrow +b$
 $B : a \rightarrow +c -a$
 $C : b c \rightarrow +d$
 $NoOps \{a,b,c,d\}$



Déroulement de l'algorithme

$A : a \rightarrow +b$
 $B : a \rightarrow +c -a$
 $C : b c \rightarrow +d$
 $NoOps \{a,b,c,d\}$

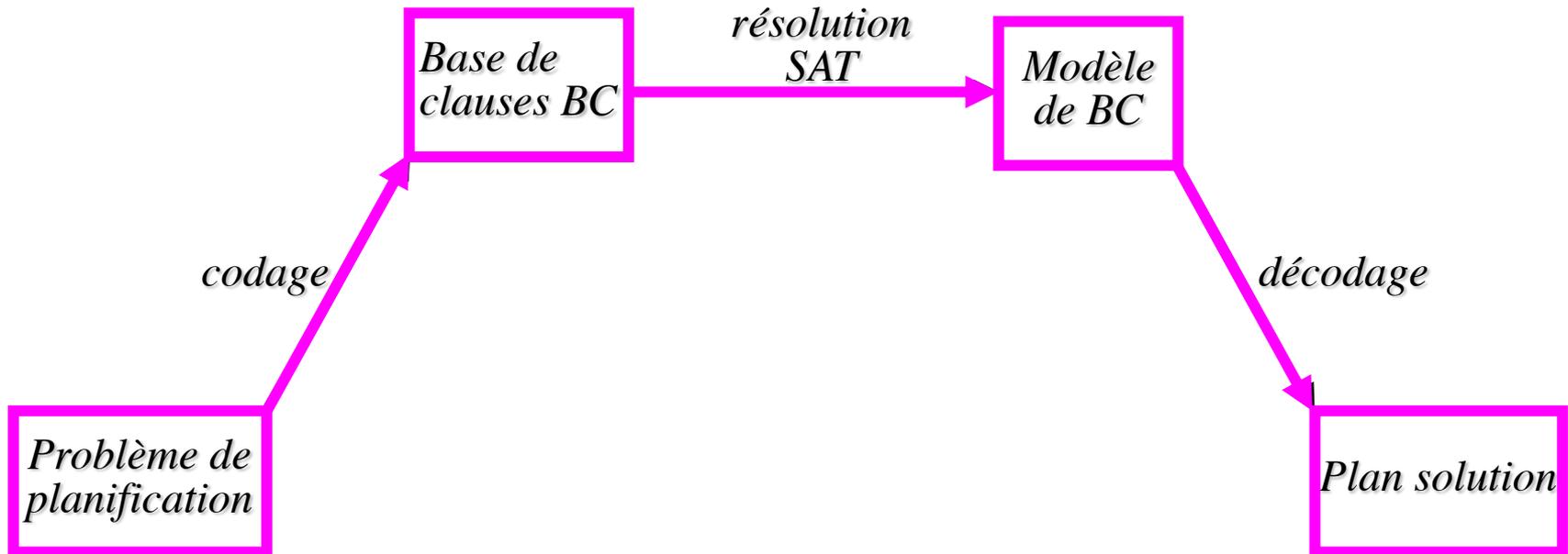


Plan solution : $\langle \{A, N_a\}, \{N_b, B\}, \{C\} \rangle$
 post-traité, donne : $\langle A, B, C \rangle$

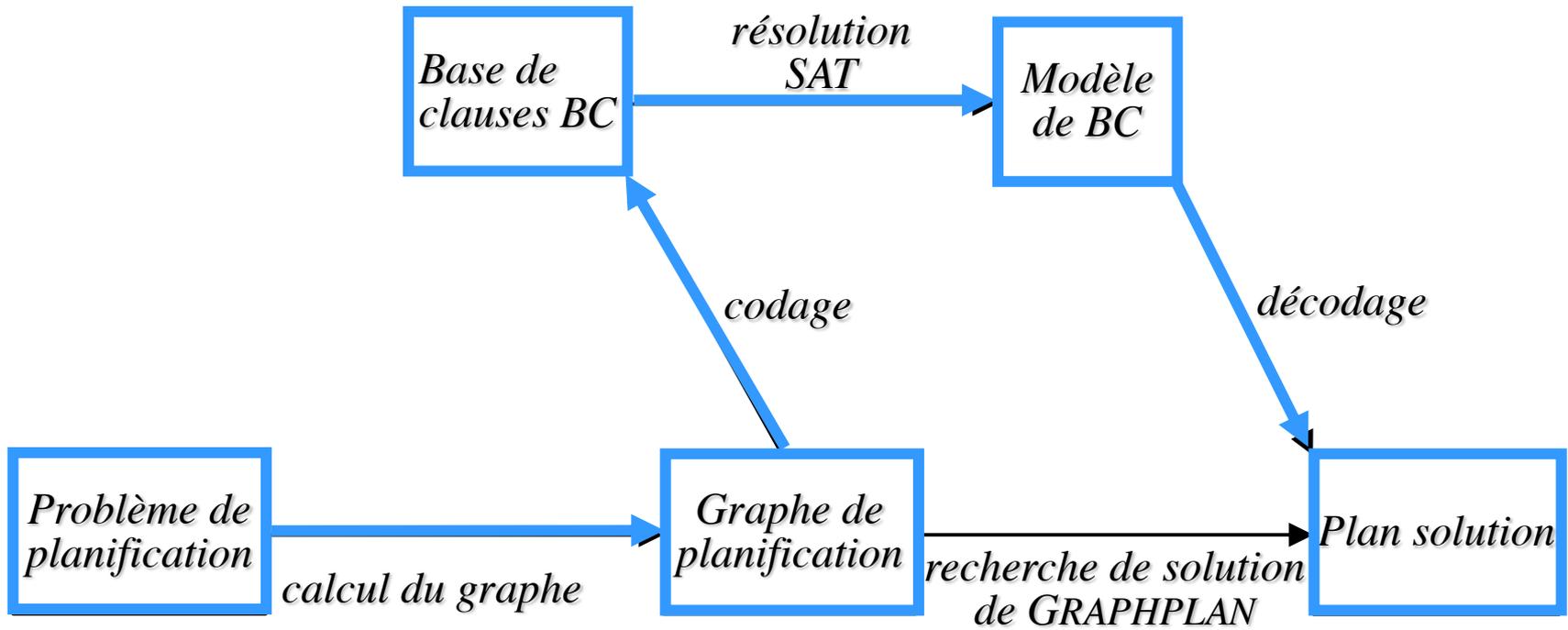
Importance de GRAPHPLAN

- Optimalité des plans-solutions en nombre de niveaux (d'ensembles d'actions indépendantes)
- Utilisation du graphe de planification pour la recherche heuristique dans les espaces d'états (HSP, FF, ALTALT, YASHP...)
- Flexibilité du graphe de planification :
 - Graphe numérique
 - Temporel...

Planification SAT (SATPLAN)



Planification SAT (BLACKBOX)



Exemple de codage

1.
$$\left(\bigwedge_{f \in I} f(0) \right) \wedge \left(\bigwedge_{f \in (F-I)} \neg f(0) \right) \wedge \left(\bigwedge_{f \in G} f(k) \right)$$
2.
$$\bigwedge_{i \in [1, k]} \bigwedge_{a \in O} \left(a(i) \Rightarrow \left(\bigwedge_{f \in \text{Prec}(a)} f(i-1) \right) \wedge \left(\bigwedge_{f \in \text{Add}(a)} f(i) \right) \wedge \left(\bigwedge_{f \in \text{Del}(a)} \neg f(i) \right) \right)$$
3.
$$\bigwedge_{i \in [1, k]} \bigwedge_{f \in ((I \cup F_a) \cap F_d)} \left((f(i-1) \wedge \neg f(i)) \Rightarrow \bigvee_{a \in O / f \in \text{Del}(a)} a(i) \right)$$
4.
$$\bigwedge_{i \in [1, k]} \bigwedge_{f \in (((F-I) \cup F_d) \cap F_a)} \left((\neg f(i-1) \wedge f(i)) \Rightarrow \bigvee_{a \in O / f \in \text{Add}(a)} a(i) \right)$$
4.
$$\bigwedge_{i \in [1, k]} \bigwedge_{(a_m, a_n) \in O^2 / m < n} \left(\neg a_m(i) \vee \neg a_n(i) \right)$$

$$\wedge \left((\text{Prec}(a_m) \cap \text{Del}(a_n) \neq \emptyset) \vee (\text{Del}(a_m) \cap \text{Prec}(a_n) \neq \emptyset) \right)$$

$$\wedge \left((\text{Add}(a_m) \cap \text{Del}(a_n) = \emptyset) \wedge (\text{Del}(a_m) \cap \text{Add}(a_n) = \emptyset) \right)$$