

Inteligencia Artificial Prof. Dra. Silvia Schiaffino ISISTAN - UNCPBA

Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Planning de Orden Parcial
- Algoritmo POP
- Algoritmo UCPOP
 - Ejemplo

Planning en agentes

- Necesidad de actuar en el mundo
 - Agentes Racionales
 - Agentes Deliberativos





El problema de Planning

Formalmente, posee tres entradas

Una descripción del mundo



Una descripción de las metas

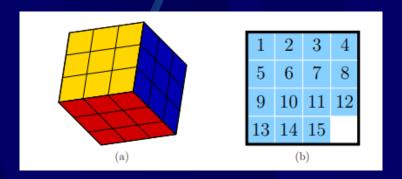


 Una descripción de las posibles acciones que pueden ser realizadas

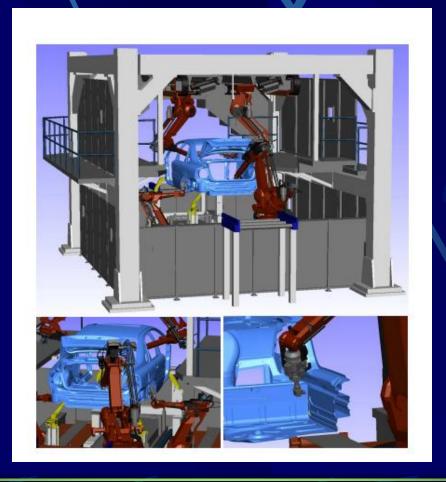
Problema de Planning

Salida del problema

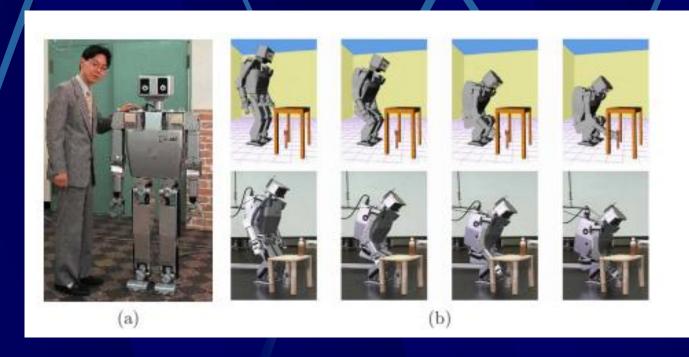
 Una secuencia de acciones que cuando son ejecutadas en un mundo que satisface las condiciones iniciales alcanzará las metas.



Ejemplos de aplicación



Ejemplos de aplicación



Simplificaciones

 Tiempo atómico: acciones en un instante dado; tiempo indivisible

Efectos determinísticos

 Omnisciencia: conocimiento del estado del mundo y naturaleza de acciones

Única causa de cambio: acciones

Lenguaje de representación

Lenguaje de representación proposicional STRIPS (STanford Reserch Institute Problem Solver)

Se describe el estado inicial del mundo mediante un conjunto de literales "ground"

Lenguaje de representación

C B C

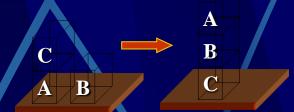
Estado Inicial

on(A, Table) on(C, A) on(B, Table) clear(B) clear(C)

Lenguaje de representación

Estado Final

on(B,C) on(A, B)



Acciones:

Se definen mediante pre y post condiciones

move-C-from-A-to-Table

Pre: on(C, A), clear(C)

Post: on(C, Table), not(on(C, A)), clear (A)

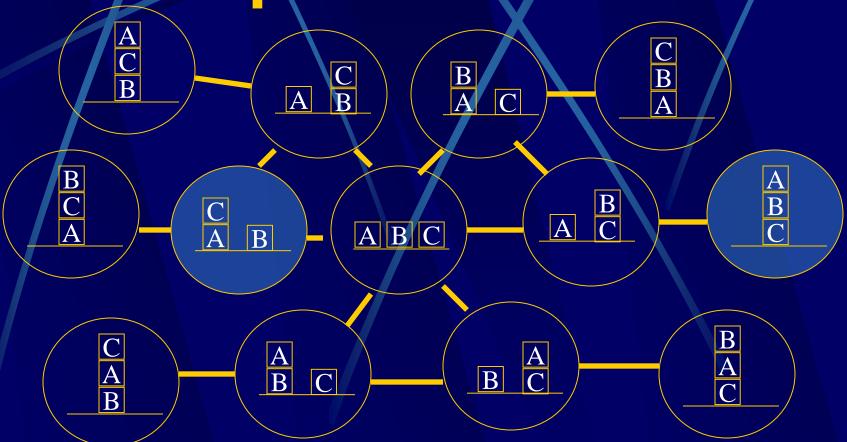
Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Planning de Orden Parcial
- Algoritmo POP
- Algoritmo UCPOP

Tipos de algoritmos

- Buscar a través del espacio del mundo
 - Progresión (hacia adelante)
 - Regresión (hacia atrás)
- Bucar a través del espacio de planes
 - De orden total
 - De orden parcial

Búsqueda a través del espacio del mundo



Progresión

Algorithm: PROGWS(world-state, goal-list, Λ , path)

- If world-state satisfies each conjunct in goal-list,
- 2. Then return path,
- 3. Else let Act = choose from Λ an action whose precondition is satisfied by world-state:
 - (a) If no such choice was possible,
 - (b) Then return failure,
 - (c) Else let S = the result of simulating execution of Act in world-state and return ProgWS(S, goal-list, Λ, Concatenate(path, Act)).

Regresión

Algorithm: REGWS(init-state, cur-goals, Λ , path)

- 1. If init-state satisifes each conjunct in cur-goals,
- 2. Then return path,
- 3. Else do:
 - (a) Let Act = choose from Λ an action whose effect matches at least one conjunct in cur-goals.
 - (b) Let G = the result of regressing cur-goals through Act.
 - (c) If no choice for Act was possible or G is undefined, or G ⊃ cur-goals,
 - (d) Then return failure,
 - (e) Else return REGWS(init-state, G, Λ, Concatenate(Act, path)).

Buscar a través del espacio de planes

Los nodos representan planes parcialmente especificados

Los arcos representan operaciones de refinamiento, como el agregado de una acción al plan

Buscar a través del espacio de planes

Move A to B

Move B to C

Move A to B

Move C to Table

Move B to C

Move A to B

Move A to Table

Move A to B

Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Planning de Orden Parcial
- Algoritmo POP
- Algoritmo UCPOP

Planning de orden parcial

Los planes son representados como una secuencia parcialmente ordenada de acciones. Sólo las decisiones de orden esenciales son recordadas

Representación

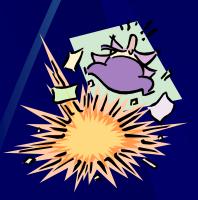
Planes



Links Causales



Amenazas



Planes

Los planes se representan como una tres- upla < A , O, L >

A : conjunto de acciones

O : conjunto de restricciones de orden sobre las acciones

L: conjunto de links causales

Links causales

Mantienen una pista de las decisiones realizadas

Dejan un registro explícito de las dependencias entre las acciones



Amenazas

Si A_p A_c pertenece a **L**, sea A_t una acción diferente se dice que A_t amenaza al link si:

 $O \cup \{A_p < A_t < A_c\}$ es consistente A_t tiene como efecto a $\neg Q$

Amenaza: Ejemplo

Ap tiene como efecto Q = (on A B), que es una precondición de Ac

At sería considerada una amenaza si saca a A de arriba de B, y el orden de las acciones no evita que At se ejecute entre Ap y Ac

Amenazas

Resolución de una amenaza:

Democión: At < Ap

Promoción: Ac < At



Representación

Un aspecto clave en estos algoritmos es mantener la uniformidad

Se representa de igual manera a planes completos que incompletos o nulos

Se representa al estado inicial y a las metas como una tres-upla llamada plan nulo

Plan inicial

$$\mathbf{A} = \{ A_0, A\infty \}$$

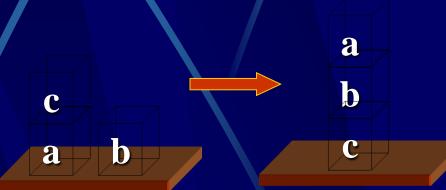
$$\mathbf{O} = \{ A_0 < A \infty \}$$





Start

on(c,a) on(a, table) on(b,table) clear(c) clear(b)



on(a, b) on(b, c)

End

Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Algoritmo POP (Partial Order Planner)
- Algoritmo UCPOP

Algoritmo POP (< A, O, L>, agenda, Ac)

- 1. Terminación: si la agenda está vacía devolver <A,O,L>
- 2. Selección de Objetivo: tomar un par <Q, A_{need}>
- 3. Selección de Acción: $A_{add} = elegir$ una acción que satisfaga Q. Si no existe la acción devolver falso

$$L' = L U \{ A_{add} \xrightarrow{Q} A_{need} \}$$
 $O' = O U \{ A_{add} < A_{need} \}$
Si A_{add} es una nueva acción $A' = A U \{ A_{add} \}$

4. Actualización de Objetivos:

agenda' = agenda
$$- \{ \langle Q, A_{need} \rangle \}$$

Si la acción era nueva se agregan las precondiciones de la misma a la agenda

Algoritmo POP (cont.)

5. Protección de los links causales: por cada acción At que pueda amenazar a un link

A_p R A_c elegir un orden consistente entre:

- (a) Democión: Agregar At < Ap a O'
- (b) Promoción: Agregar Ac < At a O'

Si ninguna de las dos es posible devolver falso

6. Invocación recursiva: POP (<A',O',L'>, agenda' A)

Start on(c,a) on(a, table) on(b,table) clear(c) clear(b) clear(b) clear(c) on(b, Table) move b from Table to c not(on(b, table)), not(clear(c)),on(b,c) on(a, b) on(b,c)

End

Prof. Dra. Silvia Schiaffino

```
*Start*
                on(c,a) on(a, table) on(b,table) clear(c) clear(b)
   clear(a) clear(b) on(a, Table)
     move a from Table to b
                                         clear(b) clear(c) on(b, Table)
not(on(a, table)), not(clear(b)), on(a,b)
                                              move b from Table to c
                                     not(on(b, table)), not(clear(c)),on(b,c)
                                 \overline{\text{on}(a,b)} \overline{\text{on}(b,c)}
                                       *End*
```

Start

on(c,a) on(a, table) on(b,table) clear(c) clear(b)

clear(b) clear(c) on(b, Table)

move b from Table to c

not(on(b, table), not(clear(c)),on(b,c)

clear(a) clear(b) on(a, Table)

move a from Table to b

not(on(a, table), not(clear(b)),on(a,b)

on(a, b) on(b,c)

End

Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Algoritmo POP
- Algoritmo UCPOP

Algoritmo UCPOP

Extensión del POP con:

- Manejo de Variables
- Precondiciones disyuntivas
- Cuantificación universal
- Efectos condicionales

Agregado de Variables

- No sólo facilitan la creación de acciones, sino que postergan decisiones
- Se permiten restricciones sobres las variables

move(X,Y,Z):

Condiciones: notEqual(X,Z), notEqual(X,Y), notEqual(Y,Z)

notEqual(Z,table).

Pre-Condiciones: clear(X), clear(Z), on(X,Y)

Efectos: on(X,Z), not(on(X,Y)), not (clear(Z)) clear(Y)

Agregado de variables

Beneficios de representación

- Una representación uniforme de las acciones
- Menor cantidad de espacio utilizado



Modificaciones necesarias al POP

- Aparece una tabla de variables
 - <A, O, L, B>, B={} al inicio
 - Permitir unificación
- La selección de acciones debe poder elegir entre acciones existentes o esquemas de acciones que satisfagan el objetivo
- Si se agrega un nuevo link causal se agregan también los cambios en la tabla de variables

Modificaciones

- Protección de los links causales
 - not (clear (?X)) amenaza link con clear(B) ??

Asegurarse que se hayan instanciado todas las variables al devolver el plan.



Efectos condicionales

Surge una cláusula when que posee un antecedente y un consecuente

" la acción tendrá el efecto del consecuente solo si antes de su ejecución el antecedente era verdadero"

Ejemplo

move(X,Y,Z):

Condiciones: notEqual(X,Z), notEqual(X,Y), notEqual(Y,Z)

Pre-Condiciones: clear(X), clear(Z), on(X,Y)

Efectos: on(X,Z), not(on(X,Y)), clear(Y)

when((notEqual(Z,Table)), not(clear(Z)))

Modificaciones a POP

- Si se selecciona una acción que satisfaga a Q en el consecuente de su condición, debe agregarse el antecedente a la agenda
- Protección de los links, surge confrontación: agrego el antecedente del when negado en la agenda, para asegurarme que no se cumpla, si el consecuente del when hace peligrar un link

Precondiciones disyuntivas

- Sólo las precondiciones pueden poseer disyunciones
- Deben usarse con moderación or (clear(a), equal(a,table))
- Al detectar un objetivo disyuntivo a la agenda se elige uno de los objetivos y se agrega a la agenda.

Cuantificación universal

Aumenta el poder de expresión del planning

forAll (block(X), (clear(X), on(X,table))

Simplificaciones

Se asume que el mundo modelado tiene un universo de objetos estático y finito.

Cada objeto tiene un tipo

Base universal

Mapear las fórmulas con cuantificadores a cláusulas ground.

$$f(\Delta) = \Delta$$
 ...Si Δ no tiene cuantificadores

$$f(\forall_{t1} \times \Delta(x)) = f(\Delta_1), \dots f(\Delta_n)$$

donde Δ_i corresponde a cada $\Delta(x)$

Base universal Ejemplo

block (a), block(b)
forAll(block(X), [clear(X),on(X,table)])

clear(a), on(a,table), clear(b), on(b,table)

En UCPOP...

Consideraciones

- Si un objetivo o precondición es una sentencia universalmente cuantificada, se calcula su base y se planea sobre ella
- Si un efecto involucra cuantificación universal, no se calcula la base inmediatamente. Se genera a medida que se la asocia mediante links
- Se cambia la definición de amenazas para tratar con efectos cuantificados

Definición de amenazas

- Si una acción posee un efecto cuantificado, se debe controlar que el mismo no amenace al link. Lo nuevo es que se permite que existan variables sobre la base.
- Se agrega un nuevo método de resolución, confrontación.

UCPOP (<A,O,L,B>,agenda, acciones)

- 1 Terminación: Si la agenda está vacía <A,O,L,B>
- 2 Reducción de objetivos: tomar <Q_i,A_c> de la agenda
 - Si Q_i está cuantificada calcular la base, agregarla a la agenda, ir al paso 2
 - Si Qi es una conjunción agregar cada elemento en la agenda, ir al paso 3
 - 3. Si Qi es una disyunción elegir un componente, agregarlo a la agenda, ir al paso 3
 - 4. Si Q es un literal y existe un link con ¬Q entre Ap y Ac. Fallar, no es un plan posible

3 Selección de la acción: elegir una acción Ap, existente o no, que sea consistente con *O* y que posea un efecto R que unifique con Q. Si R pertenece a un consecuente, agregar el antecedente a la agenda.

Actualizar L, O, B.

- 4 Habilitar nuevas acciones y efectos: Se actualiza **A** y la agenda
- 5 Protección de los links causales: por cada amenaza elegir

Promoción

Democión

Confrontación

6 Invocación Recursiva

Agenda

- Problema de Planning
- Tipos de algoritmos
- Planning de Orden Parcial
- Algoritmo POP
- Algoritmo UCPOP
 - Ejemplo: Problema de los cohetes

El Problema de los Cohetes

- Una carga puede ser colocada en un cohete, si dicha carga y el cohete están en el mismo lugar.
- Un cohete se mueve si tiene combustible.
- Acciones:
 - •move(Rocket,From,To)

preconditions: ¬equal(From,To), at(From,Rocket), hasFuel(Rocket) effects: at(To,Rocket), ¬(at(From,Rocket), ¬hasFuel(Rocket)

unload(Rocket,Place,Charge)

preconditions: at(Place,Rocket), in(Rocket,Charge)
effects: ¬in(Rocket,Charge), at(Place,Charge)

load(Rocket,Place,Charge)

preconditions: at(Place,Rocket), at(Place,Charge)
effects: ¬at(Place,Charge), in(Rocket,Charge)

Situación Inicial en UCPOP

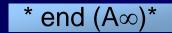
INICIAL

at(a,r1), at(a,r2), at(a,c1), at(a,c2) hasfuel(r1), hasfuel(r2)

* start (Ao) *

at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2) hasfuel(r1) hasfuel(r2)

at(b,c1) at(b,c2)



OBJETIVO

at(b,c1), at(b,c2)

```
A = { Ao , A\infty }

O = { Ao < A\infty }

L = {}

agenda = {

(at(b,c1) , A\infty)

(at(b,c2) , A\infty)
```

Llamada Inicial a UCPOP

```
* start (Ao) *
at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
hasfuel(r1) hasfuel(r2)
```

```
at(b, R10) in(c1, R10)
unload(R10,b,c1) (A1)
¬in(c1, R10) at(b,c1)
```

```
at(b,c1) at(b,c2)

* end (A∞)*
```

```
agenda = {
     ( at(b,c1) , A∞
     ( at(b,c2) , A∞ ))
  Q = at(b,c1) A_{need} = A\infty
  A_{add} = unload(R10,b,c1) = A1
  link_1 = A1 - Q \rightarrow A\infty
agenda' = {
   (at(b,R10), A1)
   (in(c1, R10), A1)
   (at(b,c2), A\infty)
O' = \{ Ao < A\infty, A1 < A\infty \}
```

Segunda Llamada a UCPOP

```
start (Ao) *
  at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
       hasfuel(r1) hasfuel(r2)
                    at(A20,c1) at(A20,R10)
                   load(R10,A20,c1) (A2)
                   ¬at(A20,c1) in(c1, R10)
 at(b, R10) in(c1, R10)
unload(R10,b,c1) (A1)
 ¬in(c1, R10) at(b,c1)-
                at(b,c1) at(b,c2)
                  * end (A∞)*
```

```
agenda = {
       (at(b,R10), A1)
       (in(c1, R10,), A1)
       ( at(b,c2) , A∞ )}
 Q = in(c1,R10) A_{need} = A1
 A_{add} = Ioad(R10,A20,c1) = A2
 link_2 = A2 - Q -> A1
 agenda' = {
   (at(A20,c1), A2)
    (at(A20,R10), A2)
    (at(b, R10), A1)
    (at(b,c2), A\infty)
```

Tercera Llamada a UCPOP

```
start (Ao) *
  at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
       hasfuel(r1) hasfuel(r2)
                    at(A20,c1) at(A20,R10)
                   load(R10,A20,c1) (A2)
                   ¬at(A20,c1) in(c1, R10)
 at(b, R10) in(c1, R10)
unload(R10,b,c1) (A1)
 ¬in(c1, R10) at(b,c1)-
```

at(b,c1) at(b,c2)

* end (A∞)*

```
agenda = {
           (at(A20,c1), A2)
           (at(A20,R10), A2)
            (at(b,R10), A1)
            (at(b,c2), A\infty)
   Q = at(a,r2) A_{need} = A2
   A_{add} = Ao
   link_3 = Ao - Q -> A2
A20 = a
R10 = r2
```

Tercera Llamada a UCPOP

```
* start (Ao) *
        hasfuel(r1) hasfuel(r2)
   at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                        at(a,c1) at(a,r2)
                      load(r2,a,c1) (A2)
                      \negat(a,c1) in(c1, r2)
  at(b, r2) in(c1, r2)
unload(r2,b,c1) (A1)
 ¬in(c1, r2) at(b,c1)
                at(b,c1) at(b,c2)
                 * end (A∞)*
```

```
agenda = {
         (at(A20,c1),/A2)
         (at(A20,R10), A2)
         (at(b,R10), A1)
         (at(b,c2), A\infty)
Q = at(a,r2) A_{need} = A2
A_{add} = Ao
link_3 = Ao - Q \rightarrow A2
agenda' = {
   (at(a,c1), A2)
   (at(b,r2), A1)
   (at(b,c2), A\infty)
O' = \{ Ao < A\infty, A1 < A\infty, 
A2 < A1, Ao < A2
```

```
* start (Ao) *
                    hasfuel(r1) hasfuel(r2)
               at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                              at(a,r2) /
at(A10,r2) hasfuel(r2)
                                  at(a,r2) at(a,c1)
move(r2,A10,b) (A3)
                                load(r2,a,c1) (A2)
    hasfuel(r2)
                                \negat(a,c1) in(c1, r2)
  -at(A10,r2) at(b,r2)
                                at(b,r2) in(c1,r2)
                            unload(r2,b,c1) (A1)
                               \neg in(c1,r2) at(b,c1)
                         at(b,c1) at(b,c2)
                           * end (A∞)*
```

```
agenda = {
   (at(a,c1), A2
   (at(b,r2), A1)
   (at(b,c2), A\infty)
Q = at(b,r2) A_{need} = A1
A_{add} = move(r2, A10, b) = A3
link_4 = A3 - Q - > A1
agenda' = {
         (at(A10,r2), A3)
         ( hasfuel(r2) , A3 )
         (at(a,c1), A2)
         (at(b,c2), A\infty)
O' = \{ Ao < A\infty, A1 < A\infty, 
A2 < A1, Ao < A2, A3 < A1
```

```
* start (Ao) *
                     hasfuel(r1) hasfuel(r2)
               at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                               at(a,r2)
at(A10,r2) hasfuel(r2)
                                  at(a,r2) at(a,c1)
move(r2,A10,b) (A3)
                                 load(r2,a,c1) (A2)
    hasfuel(r2)
                                 \negat(a,c1) in(c1, r2)
 \neg at(A10,r2) at(b,r2)
                                 at(b,r2) in(c1,r2)
                             unload(r2,b,c1) (A1)
                                \negin(c1,r2) at(b,c1)
                         at(b,c1) at(b,c2)
                           * end (A∞)*
```

```
agenda = {
    (at(A10,r2), A3)
   (hasfuel(r2), A3)
   (at(a,c1), A2)
   (at(b,c2), A\infty)
Q = at(A10,r2) A_{need} = A3
A_{add} = start = A0
link_4 = A0 - Q -> A3
```

$$A10 = a$$

```
* start (Ao) *
                    hasfuel(r1) hasfuel(r2)
              at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                              at(a,r2)
at(a,r2) hasfuel(r2)
                                 at(a,r2) at(a,c1)
move(r2,a,b) (A3)
                               load(r2,a,c1) (A2)
   hasfuel(r2)
                               \negat(a,c1) in(c1, r2)
 \negat(a,r2) at(b,r2)
                               at(b,r2) in(c1,r2)
                            unload(r2,b,c1) (A1)
                              \negin(c1,r2) at(b,c1)
                        at(b,c1) at(b,c2)
                          * end (A∞)*
```

```
agenda = {
    ( at(a,r2) , A3
   (hasfuel(r2), A3)
   (at(a,c1), A2)
   (at(b,c2), A\infty)
Q = at(a,r2) A_{need} = A3
A_{add} = start = A0
link_4 = A0 - Q -> A3
```

```
* start (Ao) *
                   hasfuel(r1) hasfuel(r2)
              at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                            at(a,r2)
at(a,r2) hasfuel(r2)
                                 at(a,r2) at(a,c1)
move(r2,a,b) (A3)
                               load(r2,a,c1) (A2)
   hasfuel(r2)
                               \negat(a,c1) in(c1, r2)
 ¬at(a,r2) at(b,r2)
                               at(b,r2) in(c1,r2)
                            unload(r2,b,c1) (A1)
                              \negin(c1,r2) at(b,c1)
                        at(b,c1) at(b,c2)
                          * end (A∞)*
```

```
agenda = {
    ( at(a,r2) , A3
   ( hasfuel(r2) , A3 )
   (at(a,c1), A2)
   (at(b,c2), A\infty)
Q = at(a,r2) A_{need} = A3
A_{add} = start = A0
link_4 = A0 - Q -> A3
agenda' = {
   (hasfuel(r2), A3)
   (at(a,c1), A2)
   (at(b,c2), A\infty)
O' = \{ Ao < A\infty, A1 < A\infty, 
A2 < A1, Ao < A2, A3 < A1
A0 < A3
```

Resolución del Conflicto

```
* start (Ao)
                                                   O \cup \{Ao < A3 < A2\} es
           hasfuel(r1) hasfuel(r2)
                                                      consistente
      at(a,r1) at(a,r2) at(a,c1) at(a,c2)
                                                   peligra Ao - at(a,r2) -> A2
                                  at(a,r2) at(a,c1)
                                load(r2,a,c1) (A2)
                                                            A2 < A3 Solución por
                                \negat(a,c1) in(r2,c1)
                                                                           Promoción
                          at(a,r2) hasfuel(r2)
                          move(r2,a,b) (A3)
                     \neghasfuel(r2) \negat(a,r2) at(b,r2)
                                               at(b,r2) in(r2,c1)
                                           unload(r2,b,c1) (A1)
                                              \negin(r2,c1) at(b,c1)
O' = \{ Ao < A\infty, A1 < A\infty, A2 < A1, \}
                                                                at(b,c1) at(b,c2)
Ao < A2, A3 < A1, A0 < A3, A2 < A3
```

* end $(A\infty)$ *

Seguimiento UCPOP (1)

```
* start (Ao) *
at(a,r2) at(a,r1) at(a,c1) at(a,c2) hasfuel(r1) hasfuel(r2)
                at(a,r2) at(a,c1)
              load(r2,a,c1) (A2)
               ¬at(a,c1) in(r2,c1)
                              at(a,r2) hasfuel(r2)
                              move(r2,a,b) (A3)
                         at(b,r2) ¬at(a,r2) ¬hasfuel(r2)
                                           at(b,r2) in(r2,c1)
                                        unload(r2,b,c1) (A1)
agenda = \{(at(b,c2), A\infty)\}
                                          \negin(r2,c1) at(b,c1)
Plan parcial para llevar c1 desde
                                                            at(b,c1) at(b,c2)
   a hasta b utilizando r2
```

Prof. Dra. Silvia Schiaffino

* end $(A\infty)$ *

Seguimiento UCPOP (2)

```
* start (Ao) *
 at(a,r2) at(a,r1) at(a,c1) at(a,c2) hasfuel(r1) hasfuel(r2)
                 at(a,r1) at(a,c2)
               load(r1,a,c2) (A5)
                ¬at(a,c2) in(r1,c2)
                               at(a,r1) hasfuel(r1)
                               move(r1,a,b) (A6)
                          at(b,r1) ¬at(a,r1) ¬hasfuel(r1)
agenda = \{\}
                                            at(b,r1) in(r1,c2)
                                         unload(r1,b,c2) (A4)
Plan parcial para llevar c2
                                           \negin(r1,c2) at(b,c2)
   desde
a hasta b utilizando r1
                                                             at(b,c1) at(b,c2)
                                                               * end (A∞)*
```

Plan Completo

* start (Ao) *

at(a,r2) at(a,c1) at(a,r1) hasfuel(r2) at(a,c2) hasfuel(r1)

at(a,r2) at(a,c1)

load(r2,a,c1) (A2)

 $\neg at(a,c1) in(r2,c1)$

at(a,r2) hasfuel(r2)

move(r2,a,b) (A3)

at(b,r2) ¬at(a,r2) ¬hasfuel(r2)

at(b,r2) in(r2,c1)

unload(r2,b,c1) (A1)

 \neg in(r2,c1) at(b,c1)

at(a,r1) at(a,c2)

load(r1,a,c2) (A5)

 \neg at(a,c2) in(r1,c2)

at(a,r1) hasfuel(r1)

move(r1,a,b) (A6)

at(b,r1) ¬at(a,r1) ¬hasfuel(r1)

at(b,r1) in(r1,c2)

unload(r1,b,c2) (A4)

¬in(r1,c2) at(b,c2)

at(b,c1) at(b,c2)

* end (A∞)*

Plan Completo (2)

* start (Ao) * at(a,r2) at(a,c1) at(a,r1) hasfuel(r1) at(a,c2) hasfuel(r1) at(a,c1) at(a,r1) at(a,r1) at(a,c2) load(r1,a,c1) (A2) load(r1,a,c2) (A5) \neg at(a,c1) in(r1,c1) \neg at(a,c2) in(r1,c2) at(a,r1) hasfuel(r1) move(r1,a,b) (A6) at(b,r1) ¬at(a,r1) ¬hasfuel(r1) at(b,r1) in(r1,c1) at(b,r1) in(r1,c2) unload(r1,b,c1) (A1) unload(r1,b,c2) (A4) \neg in(r1,c1) at(b,c1) \neg in(r1,c2) at(b,c2) at(b,c1) at(b,c2) * end (A∞)*

Otros enfoques

- GraphPlan
- Motion planning (sample-based motion planning)
- Basados en Teoría de Decisión
- Planning probabilístico
- Planning basado en preferencias
- Planning heurístico
- Planning con métodos temporales

Bibliografía

- An Introduction to Least Commitment Planning D.
 Weld Al Magazine, 15:4 1994 pp. 27- 61
- UCPOP: A sound, complete, partial order planner for ADL - J.S. Penberthy, D. Weld - Proceedings Third International Conference on Principles of Knowledge Representation and Reasoning, October 1992, pp. 103-114
- A. Blum and M. Furst, "Fast Planning Through Planning Graph Analysis", Artificial Intelligence, 90:281--300 (1997).

Bibliografía

- Planning Algorithms Steven LaValle 2006 Cambridge University Press, 842 pags.
- Automated Planning and Acting © Malik Ghallab, Dana Nau and Paolo Traverso. Published by Cambridge University Press, ISBN: 9781107037274, August 2016.