



Wrocław University of Technology

# Planowanie i reprezentacja STRIPS

Halina Kwaśnicka

Politechnika Wrocławska

[Halina.kwasnicka@pwr.edu.pl](mailto:Halina.kwasnicka@pwr.edu.pl)

# Planowanie

- **Planowanie** - technika rozwiązywania problemów, obejmuje określenie sekwencji akcji, które spowodują przejście systemu ze stanu początkowego do celowego
- **Podobieństwa** planowania i wnioskowania na bazie reguł: przy odpowiednich reprezentacjach oba problemy obejmują dopasowanie w celu określenia stosownych reguł lub operacji
- **Różnice:**
  - reprezentacja dla planowania jest zwykle inna i bardziej złożona
  - planowanie prawie zawsze wymaga *revocable* strategii sterowania (**noncommutative system**)
  - prawdopodobna produkcja konfliktowych subcelów z powodu istnienia interakcji między operatorami

# Planowanie – definicja problemu

- Dane: ???
- Szukamy: ???
- „Planning agent” różni się od „problem-solving agent”:
  - reprezentacją celów, stanów, akcji
  - stosowaniem bezpośredniej, logicznej reprezentacji
  - sposobem poszukiwania rozwiązań



# Planning-Based podejście do sterowania robotem

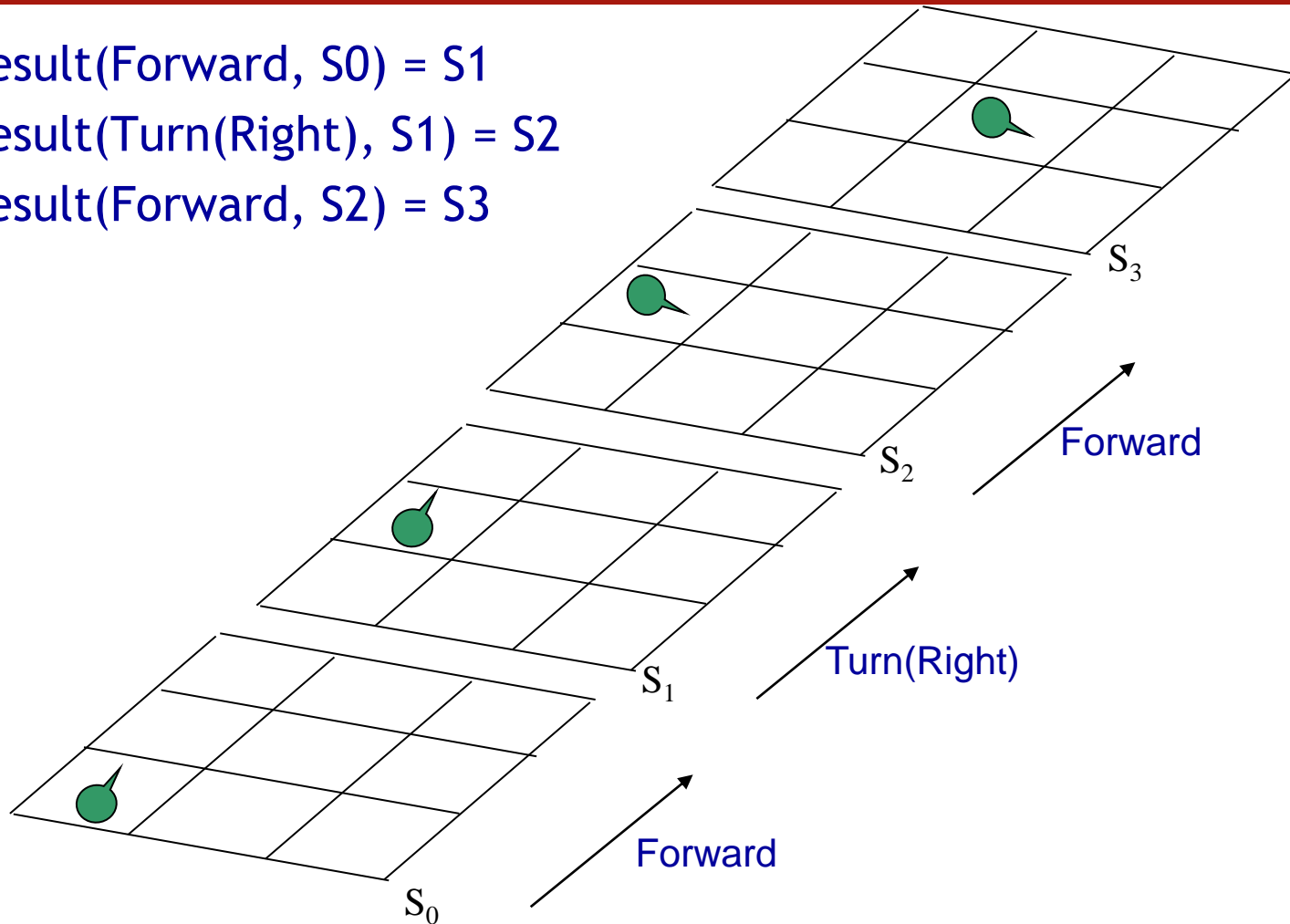
- Zadanie planera: wygenerowanie celu do osiągnięcia, konstrukcja planu – osiągnięcie celu z aktualnego stanu
- Potrzebne reprezentacje
  - reprezentacja akcji: programy generujące opisy kolejnych stanów, definicje warunków wstępnych i efektów
  - reprezentacja stanów: struktury danych opisujące bieżące sytuacje
  - reprezentacja celów: co ma być osiągnięte
  - reprezentacja planów: rozwiązanie jest sekwencją akcji

# Przetwarzanie pozycji/stanów/sytuacji

- **Obliczenia pozycji/sytuacji (stanu)**
  - odnosi się do konkretnego sposobu opisu zmian w logice pierwszego rzędu
  - rozpatruje świat jako składający się z sekwencji sytuacji (stanów), każda jest obserwacją stanu świata (wyizolowaną)
- **Wszystkie relacje/własności mogą się zmieniać w czasie**
  - Specyfikuje dodatkowo sytuacje jako argumenty predykatów
  - zamiast  $At(agent, location)$  wskazuje  $At(agent, location, S_i)$  -  $S_i$  jest specyficzną sytuacją lub punktem w czasie
- **Reprezentuje, jak świat się zmienia z jednej sytuacji (stanu) do drugiej:**
  - $Result(Forward, S_0) = S_1$
  - $Result(Turn(Right), S_1) = S_2$
  - $Results(Forward, S_2) = S_3$

# Przykład świata reprezentowanego przez Situation Calculus

- $\text{Result}(\text{Forward}, S_0) = S_1$
- $\text{Result}(\text{Turn}(\text{Right}), S_1) = S_2$
- $\text{Result}(\text{Forward}, S_2) = S_3$



# STRIPS -Stanford Research Institute Problem Solver

- STRIPS - język:
  - klasyczne podejście, najczęściej używane
  - umożliwia efektywne algorytmy planowania
  - ekspresywny w obliczeniach stanów
- STRIPS - stany i cele
  - stan - koniunkcja podstawowych literałów, **bez zmiennych** (nie ma funkcji, predykaty ze stałymi symbolami, możliwe negacje)
    - przykład: `At(Home) Have(Milk)`
    - powszechne założenie: jeśli w opisie stanu nie jest wymieniony literał jako pozytywny (*True*), to przyjmuje się jako *False* (domknięcie świata)
  - Cele: koniunkcja literałów, które **mogą zawierać zmienne**
    - przykład: `At(x) Sels(x,Milk)`
    - powszechne założenie: zmienne mają kwantyfikatory egzystencjalne

# STRIPS reprezentacja akcji (operatorów)

- **Operator** (akcja) w STRIPS składa się z:
  - **Własność** (opis) akcji **(1)**: nazwa i opis znaczenia
  - **warunki wstępne** (precondition) **(2)**: koniunkcja prawdziwych literałów (atomów)
  - **efekt**: koniunkcja literałów (prawdziwych lub negatywnych) opisujących jak zmieni się sytuacja po wykonaniu akcji (operatora)
  - **Reprezentacja efektów**:
    - **ADD** lista **(3)**
    - **DELETE** lista **(4)**



# STRIPS - reprezentacja planu

**Plan** - struktura danych składająca się z:

- **zbioru kroków planu** - każdy krok jest jednym z dostępnych operatorów
- **zbioru ograniczeń na porządek operatorów**: ograniczenia porządku to specyfikacja, że jedna z akcji musi wystąpić przed inną
- **zbioru ograniczeń na wiązanie zmiennych** - są one postaci  $v=x$ , gdzie  $v$  to zmienna w pewnym kroku a  $x$  jest zmienną lub stałą
- **zbioru związków (połączeń) przyczynowych**: opisują cele poszczególnych kroków, np. celem  $S_i$  jest osiągnięcie warunku  $c$  stanu  $S_j$

# Zasady generowania planów w STRIPS

- Stosuj zasadę najmniejszego ‘kosztu’
  - wybieraj tylko to, co jest teraz ważne - pozostaw resztę na później
  - pozostaw porządek kroków (sekwencję) nieokreślony jeśli jest to teraz nieistotne
  - plan, w którym część kroków jest uporządkowanych a pozostałe nie, to *częściowo uporządkowany plan* (**partial order plan**) w odróżnieniu od planu całkowicie uporządkowanego (**total order plan**)
- Ukonkretniaj: przypisz zmiennym stałe wartości  
przykład: **At(Robot,x)** **At(Robot, Home)**
- W pełni ukonkretnione plany: każda zmienna ma przypisaną wartość

# Rozwiązanie w STRIPS

**Rozwiązanie:** plan realizowalny, gwarantujący osiągnięcie celu

- Łatwo zagwarantować: całkowicie uporządkowany plan, bez zmiennych
- Sposób nie jest satysfakcjonujący, bo:
  - łatwiej 'planerowi' zwrócić częściowo uporządkowany plan niż arbitralnie wybierać spośród alternatyw całkowitego uporządkowania
  - część agentów może wykonywać akcje równolegle
  - chcielibyśmy móc łatwiej zarządzać wykonaniem planu w przypadku powstałych później innych ograniczeń
- Dlatego rozwiązanie jest kompletnym i spójnym planem
  - **Kompletny plan (Complete plan):**
    - każdy warunek wstępny na każdym kroku jest osiągalny przez inne kroki
    - warunki wstępne są produkowane przez inne kroki dopiero wtedy, gdy są potrzebne
  - **Spójny plan (Consistent):**
    - nie zawierający sprzeczności w porządku akcji i wartościach zmiennych

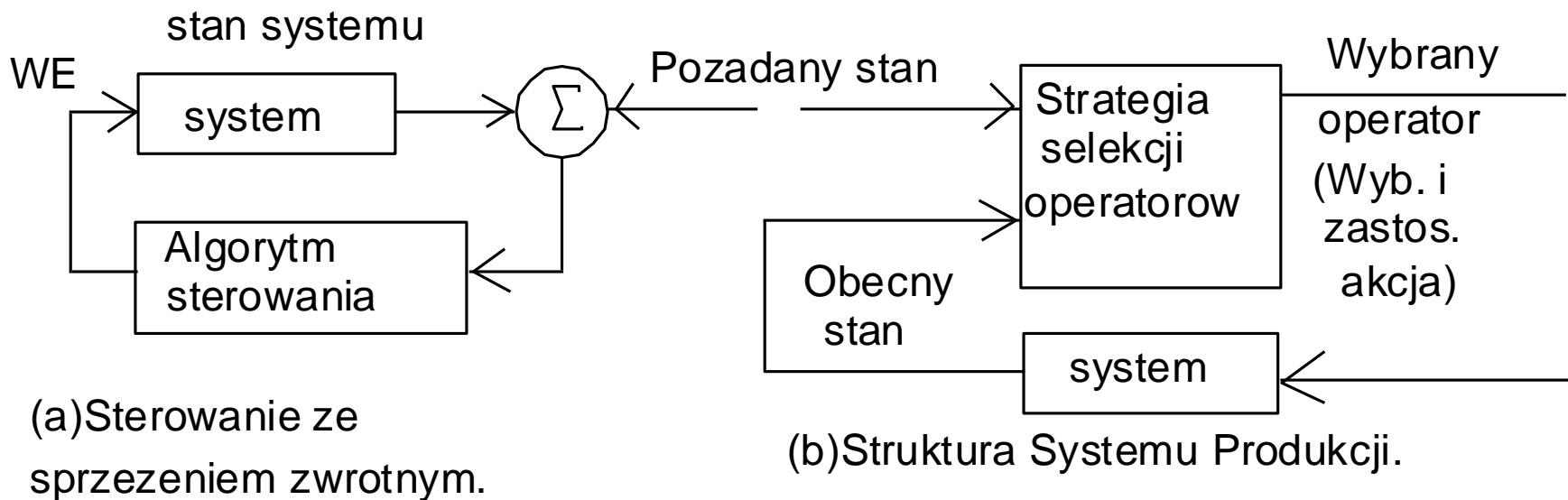
# Kilka uwag o planowaniu

- w planowaniu występuje wszechobecny w AI ‘search problem’ (selekcja operatorów)
  - problem konfliktowych subcelów
  - do osiągnięcia celu potrzeba koniunkcji subcelów, osiąganych przez subplany
  - te subplany często prowadzą do konfliktów w pożądanym stanie, np. (on A B) i (on B A)
  - takie efekty pojawiają się często przy planowaniu równoległym
- Dla  $n$  operatorów istnieje  $n!$  możliwych "uporządkowań" (potencjalna złożoność obliczeniowa)

# Przypomnijmy: w STRIPS każdy operator opisuje się w 4 punktach:

1. Własność akcji, jest zdaniem mówiącym, co operator realizuje (ważne dla rozumienia i dokumentacji)
2. Zbiór warunków wstępnych, w formie klauzul, który musi być TRUE zanim operator będzie zastosowany
3. Zbiór 'clause-based' starych faktów, które będą usunięte z opisu aktualnego systemu po zastosowaniu operatora (nie będą już prawdziwe)
4. Zbiór 'clause-based' nowych faktów, które będą dodane do opisu stanu systemu

# Sterowanie ze sprzężeniem zwrotnym a system produkcji



Rys. 14.6.

# Trudności w selekcji operatorów

0 A	1	2 / /
	8 / / /	4
5	6	7

a) stan pocz.

0	1	2 / /
3	8 / / /	4 A
5	6	7

b) stan celowy

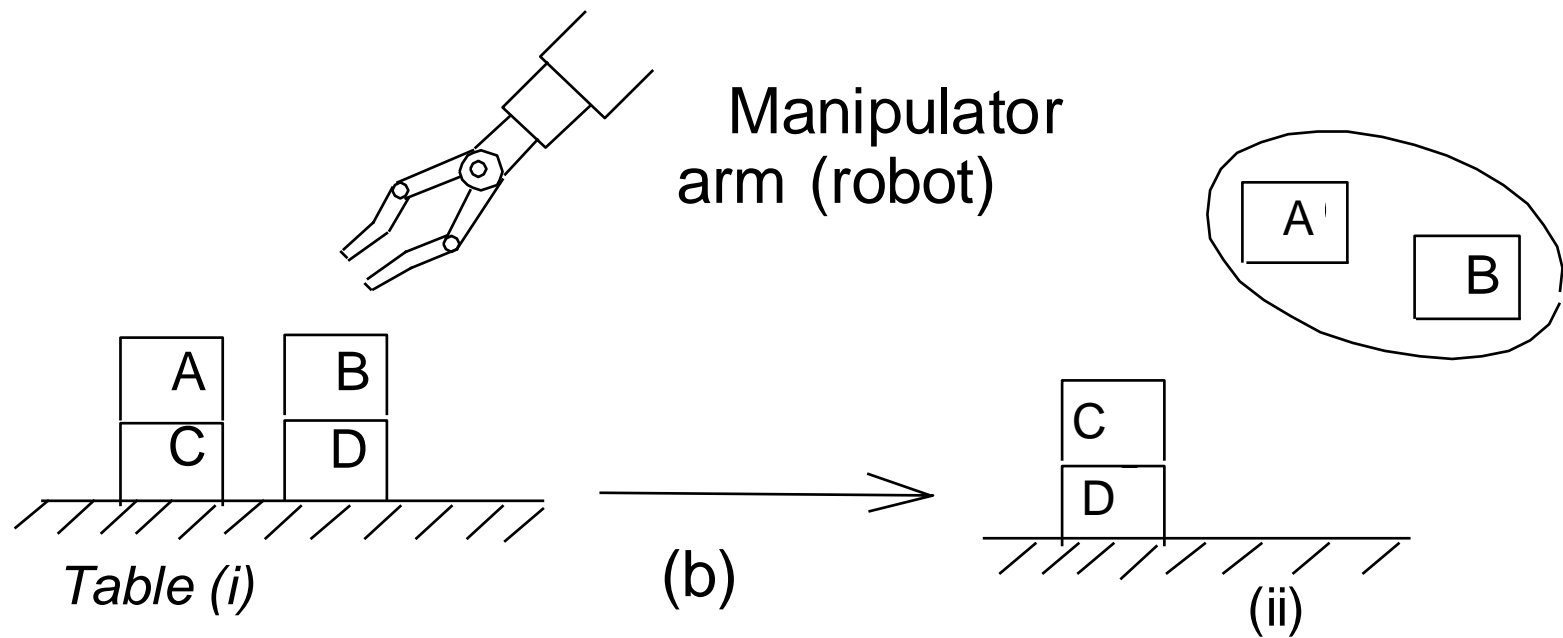
c) wektor dla najlepszego kierunku

0	1 A	2 / /
3	8 / / /	4
5	6	7

d) wynikowy stan - backtracking będzie konieczny

- Trudno 'widzieć' cel lub estymować odległość celu od aktualnego (pożądane w selekcji operatorów)
- Plany mogą się wydawać sprzeczne z intuicją (cofanie się piłkarza spod bramki by uniknąć odparcia obrony)
- Lokalne planowanie (cel na teraz) może być nieefektywne (rys.)

# Przykład - opis świata



Stan początkowy i końcowy



# Opis stanów - początkowy i końcowy

## Stan początkowy $S_i$ :

- (on A C) Klauzula (on x y) - blok x jest na bloku y
- (on B D) Predykat (clear x) - na bloku x nic nie ma
- (ontable C) Predykat (ontable x) - blok x jest na stole
- (ontable D)
- (clear A) predykat (clear x) na bloku x nic nie ma
- (clear B)
- (empty) ramię manipulatora jest aktualnie puste

## Stan celowy $S_g$ :

- (on C D)
- (clear C)
- ontable D)

brak informacji o blokach A i B, nie jest wymagane nic odnośnie ramienia

# Block - world - specyfikacja operatorów

## A: Table-based block manipulation operators

### 1. (pickup x)

action: pickup block x (from the table)

preconditions: (ontable x), (clear x), (empty)

delete facts: (ontable x), (clear x), (empty)

add facts: (hold x)

### 2. (putdown x)

action: puts block x down (on the table).

preconditions: (hold x).

delete facts: (hold x).

add facts: (ontable x), (clear x), (empty).

# C.d. - operator

## B: Block-based block manipulation operators

3. **(takeoff x y)**      action: takes block x off block y.  
                                 precondition: (on x y), (clear x), (empty).  
                                 delete facts: (on x y), (clear x), (empty).  
                                 add facts: (clear y), (hold x).
4. **(puton x y)**      action: puts block x on top of block y.  
                                 preconditions: (hold x), (clear y).  
                                 delete facts: (hold x), (clear y).  
                                 add facts: (on x y), (clear x), (empty)

# GAT (generate-and-test) - ślepa siła, choć systematycznie

- generowanie wszystkich możliwych rozwiązań i sprawdzanie ich wykonalności
- użyteczny, gdy liczba możliwych rozwiązań jest mała (eksplozja kombinatoryczna)
- możliwe jest stosowanie 'forward state propagation' FSP i 'backward state propagation' BST
- łatwo jest wygenerować zamknięte cykle
- dla identyfikacji cykli wymagane jest trzymanie śladu wcześniej osiągniętych stanów
- jak i w którym miejscu przerwać cykl?
- niestety, poza prostymi przypadkami, nie jest możliwe ogólne wyznaczenie rozwiązania tego problemu

# Forward State Propagation (FSP) bez heurystyki (tzn. GAT)

0(a) Reprezentuj stan początkowy  $S_i$  i stan docelowy  $S_g$

0(b) Reprezentuj operatory ( $O_i$ )

0(c) Ustal aktualny stan jako stan początkowy  $S_i$

0(d) Zatrzymaj jeśli  $S_g \subseteq S_i$

1. Sformułuj  $L_o - O_i$  których warunki wstępne są spełnione w  $S_i$

- jeśli  $L$  jest puste trzeba zawrócić
- jeśli nie ma alternatyw - planu nie można znaleźć

2. Wybierz jeden operator  $O_i \in L_o$  i (tymczasowo) sformułuj  $S_{i+1}$  jako wynik zastosowania  $O_i$  do  $S_i$

3a). Sprawdź czy są konfliktowe subcele w  $S_{i+1}$

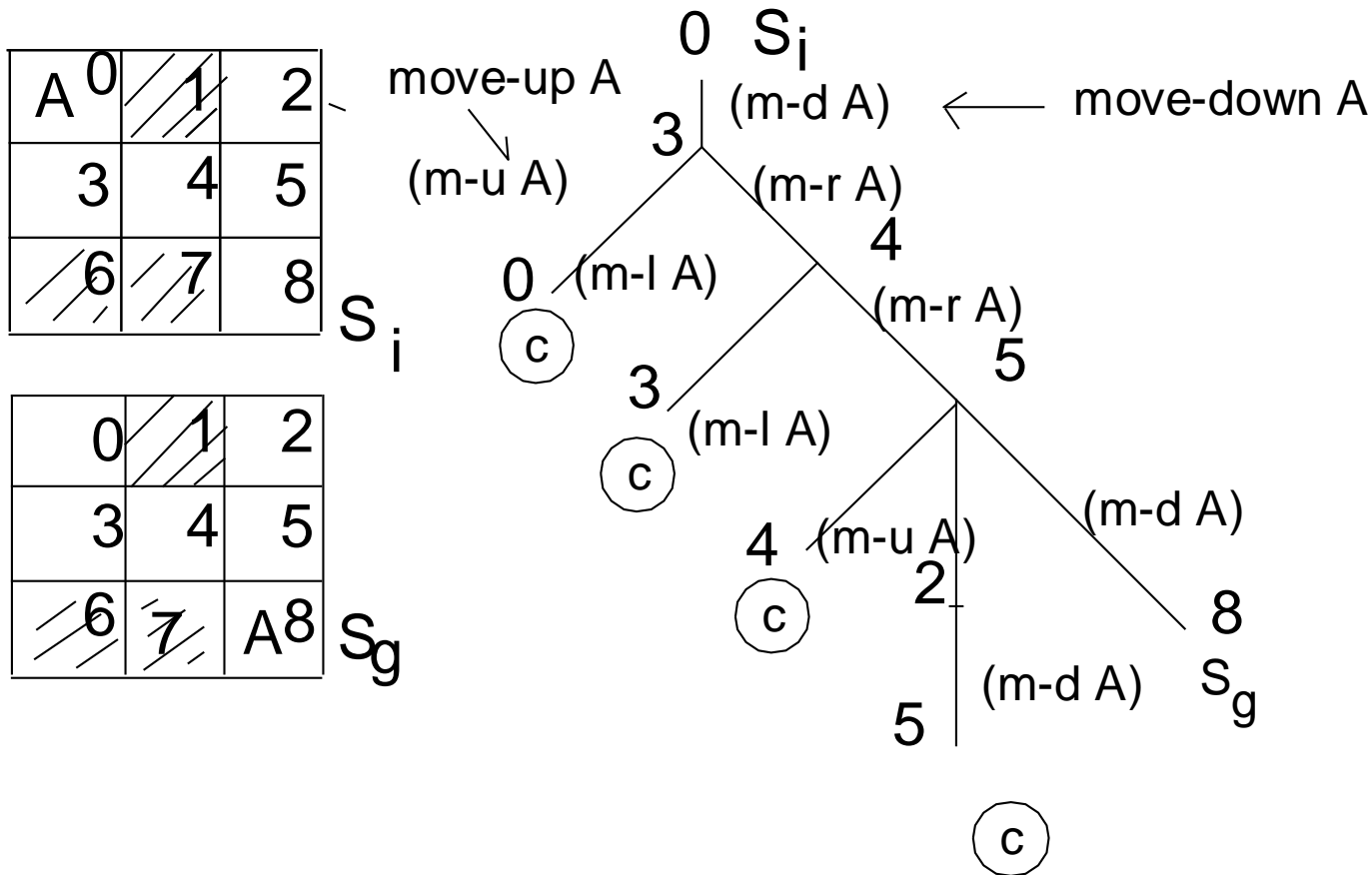
- jeśli istnieją - zrewiduj selekcję operatora

3(b). Zatrzymaj dla sprawdzenia cyklu

- a) jeśli istnieje cykl, zawróć i wybierz inny operator
- b) jeśli nie ma cyklu, przejdź do kroku 4

4. Sprawdź, czy  $S_g$  jest zawarty w  $S_{i+1}$  - jeśli tak - SUKCES, jeśli nie - podstaw  $S_i \leftarrow S_{i+1}$  i przejdź do kroku 1.

# Przykład FSP - GAT



# Backward State Propagation (BSP) (1)

$L_c$  - lista klauzul w  $S_g$ , których nie ma w  $S_i$   
jeśli  $S_g$  zawarty jest w  $S_i$  to wtedy  $L_c$  pusta

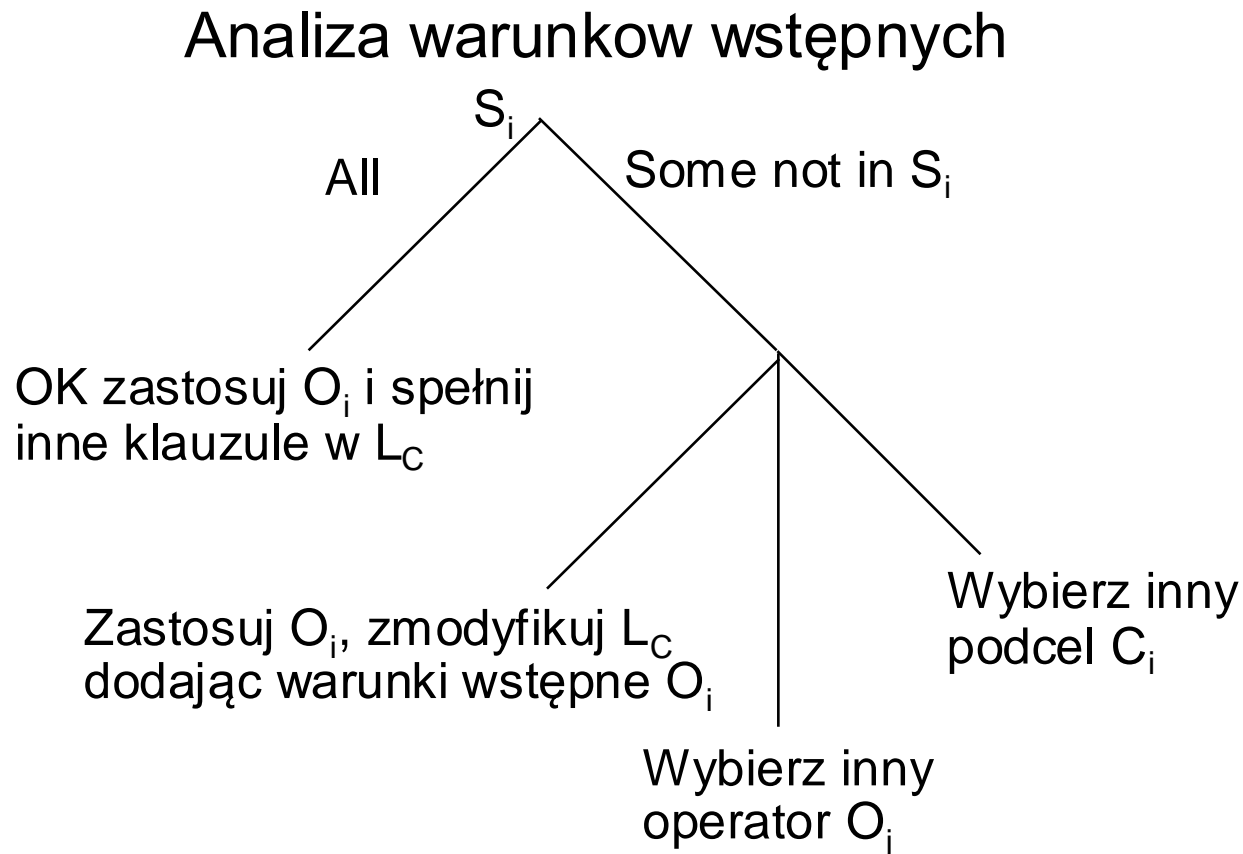
1. Sformułuj  $L_c$  dla danego  $S_i$ , jeśli  $L_c$  pusta to STOP
2. Wybierz jedną klauzulę  $C_i$  z  $L_c$
3. Określ listę operatorów,  $L_o$  takich, które mają klauzulę  $C_i$  w ich części Add
- Ograniczenia elementów  $L_o$ :
  - a) Zastosowanie operatorów nie powinno dać konfliktów (sprzeczności w stanie systemu)
  - b) Operatory nie powinny wymagać konfliktu w stanie systemu faktów wymaganych przed zastosowaniem operatora (ukonkretnianie zmiennych może dać (on A A))
- 4. Wybierz jeden operator,  $O_i$  z  $L_o$ . Kroki 1-3 obejmują selekcję (search)

# Backward State Propagation (BSP) (2)

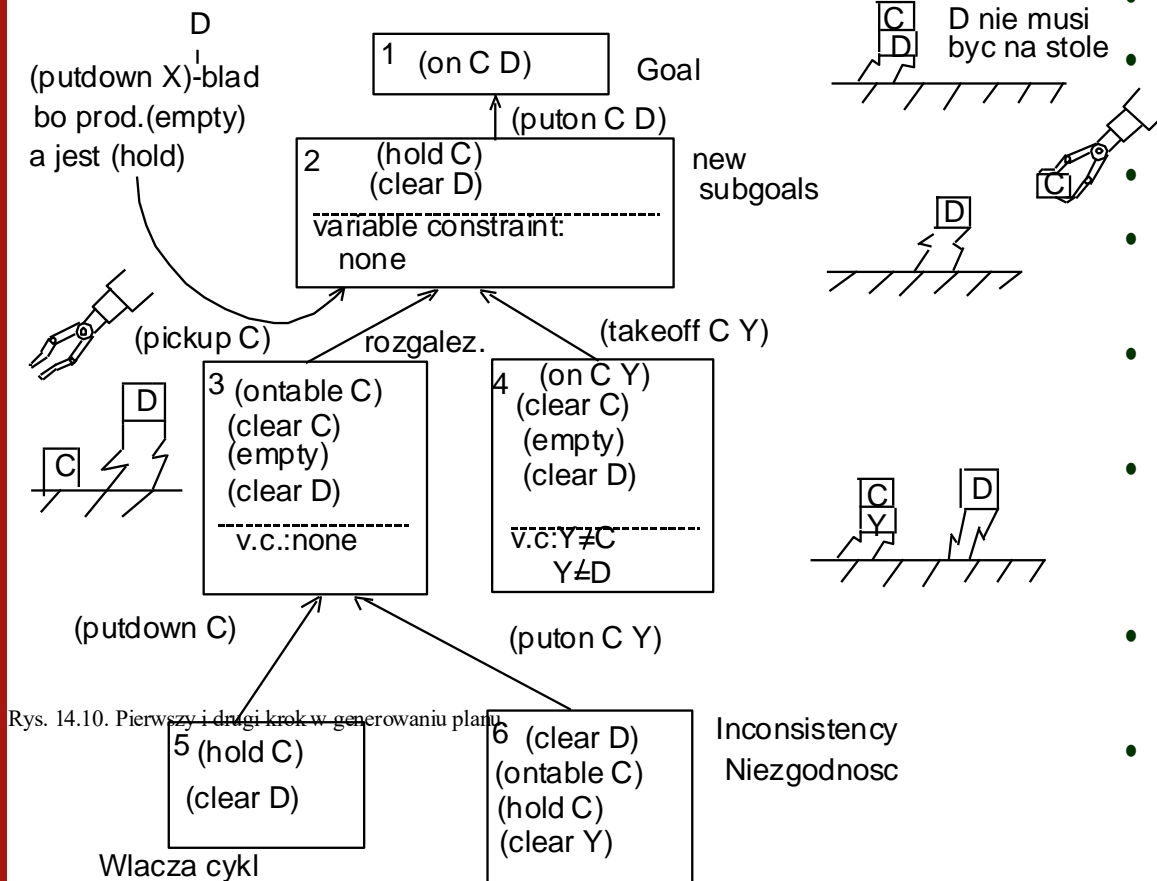
5. Określ, które - jeśli są - warunki wstępne operatora  $O_i$  wybranego w kroku 4 są spełnione w  $S_i$
- IF wszystkie warunki są spełnione
  - THEN zastosuj  $O_i$ , zmodyfikuj  $L_c$  i przejdź do kroku 2 (by spełnić pozostałe podcele)
  - ELSE {inna decyzja jest wymagana}
  - IF inny operator w  $L_o$  jest możliwy THEN
    - a) wybierz inny operator  $O_j$  i powtórz powyższą procedurę
  - OR {inny punkt decyzyjny algorytmu}
    - b) zdecyduj o użyciu wybranego operatora  $O_i$  i dodaj niespełnione warunki wstępne  $O_i$  jako inne, niespełnione podcele do  $L_c$
  - znowu konfliktowe podcele i cykle wymagają zatrzymania (Rysunek ilustruje możliwe alternatywy w kroku 5)
- 6. Przejdź do kroku 2.



# Analiza warunków wstępnych - punkt 5.



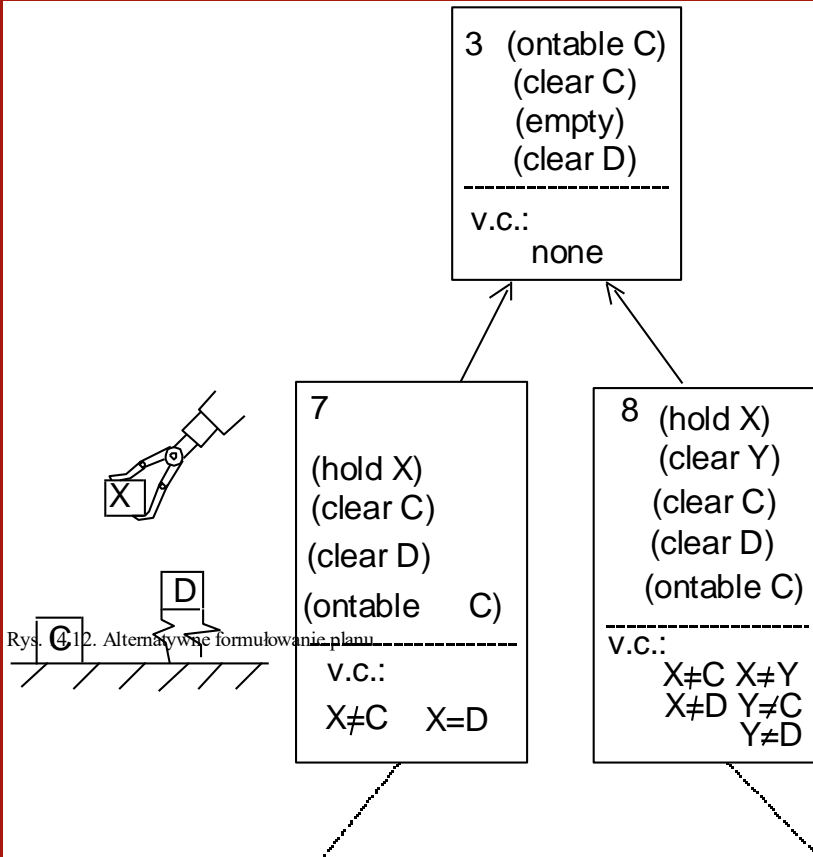
# Pierwsze kroki BSP



Rys. 14.10. Pierwszy i drugi krok w generowaniu planu

- cel (1): on C D
- szukamy  $O_i$ , który w add facts ma (on x y)
- jest nim: (puton x y)
- zastosowanie  $O_i$  generuje nowe fakty: (empty) i (clear x)
- w 2 - dwa nowe podcele: (hold C), (clear D)
- BSP szuka operatorów zawierających (hold x) lub (clear x) w części "add facts"
- podcel (hold C) jest spełniony przez (pickup C) i (takeoff C y)
- niespełnione podcele przenosimy do następnego bloku z warunkami wstępnymi
- w 4 konieczne sprawdzenie ograniczeń zmiennej y

# Rozgałęzienia od bloku 3



- od 3 i 4 – możliwe rozgałęzienie
- *means - end heuristic* (odległość od celu) –
- 3 jest bliższe (liczba wspólnych klauzul) stanowi wyjściowemu  $S_g$  niż 4
- wybieramy pójście ścieżkami z 3
- (putdown x) do bloku C ( $x=C$ ) spełnia 3 spośród 4 klauzul - podceli z okna 3
- otrzymujemy sytuację jak w 2 - cykl
- operator (takeoff x C) dałby (on C C) - niedopuszczalny stan (sprzeczność)

# Subplany - tabela trójkątna

- umożliwia zapamiętanie pewnych etapów planu, które mogą być wspólne dla różnych celów ( $S_{g1}$  - do pracy,  $S_{g2}$  - klubu,  $S_i$  - w domu)
- każdy z planów dla  $S_{g1}$  i  $S_{g2}$  ma wspólne sekwencje operatorów (pójść do auta, uruchomić silnik itd.)
- *Triangle Table* - mechanizm katalogowania planu i interakcji operatorów

0	Stan pocz. $S_i$	1: $O_1$	
1	Zawartość komórki powyższej minus <i>delete fact</i> operatora $O_1$	Dodane fakty <i>Add fact</i> $O_1$	2: $O_2$
2	Zawartość komórki powyższej minus <i>delete fact</i> operatora $O_2$	Zawartość komórki powyższej minus <i>delete fact</i> operatora $O_2$	Dodane fakty <i>Add fact</i> $O_2$
			3: $O_3$
			P: $O_p$
p			Dodane fakty <i>Add fact</i> $O_p$

# Rozmiar tabeli trójkątnej

	0	1	2	3	4	5
0	✓					
1	✓	✓				
2	✓	✓	✓			
3	✓	✓	✓	✓		
4	✓	✓	✓	✓	✓	
5	✓	✓	✓	✓	✓	✓

Liczba komórek w tabeli trójkątnej.

- Dla planu z  $p$  operatorów  $O_1, O_2, \dots, O_p$ , tablica składa się z:
- $p+1$  kolumn numerowanych od 0 do  $p$
- $p+1$  wierszy, od 0 do  $p$
- Liczba komórek w tabeli wynosi:

$$k = \frac{(p+1)^2}{2} + \frac{p+1}{2} = p \cdot \frac{p+3}{2} + 1$$

- dla  $p=4$  będzie to  $4 \cdot 7 / 2 + 1 = 15$  komórek,
- $p=5$ : 21 komórek
- komórka może być pusta lub zawierać podzbiór klauzul opisujących stan systemu
- komórka  $(0,0)$  zawiera opis stanu początkowego  $S_i$
- ostatni wiersz zawiera opis stanu docelowego  $S_g$

# Przykład tabeli zawierającej plan dla świata klocków

0	on BD, ontable C ontable D, clear A clear B, empty	1	takeof AC							
1	clear B, on BD ontable C, ontable D	hold A clear C	2	putdown A						
2	on BD, clear B, ontable C,ontable D	clear C	clear A, empty ontable A	3	pickup C					
3	on BD, clear B, ontable D	_____	clear A ontable A	hold C	4	puton CA				
4	on BD, clear B ontable D	_____	ontable A	_____	clear C, empty, on CA	5	takeoff BD			
5	ontable D	_____	ontable A	_____	clear C on CA	clear D hold B	6	putdown B		
6	ontable D	_____	ontable A	_____	clear C on CA	clear D	empty, clear B ontable B	7	takeoff CA	
7	ontable D	_____	ontable A	_____	_____	clear D	clear B ontable B	hold C clear A	8	puton CD
8	ontable D	_____	ontable A	_____	_____	_____	clear B ontable B	clear A	empty on CD clear C	

# Literatura do dalszego samodzielnego studiowania

Np.:

PLANNING ALGORITHMS

Steven M. LaValle

University of Illinois

Copyright Steven M. LaValle 2006

Available for downloading at

<http://planning.cs.uiuc.edu/>

Published by Cambridge University Press

# Następny wykład:

## Przeszukiwanie (Search problems)



<http://www.lookhong.com/self/searching/>