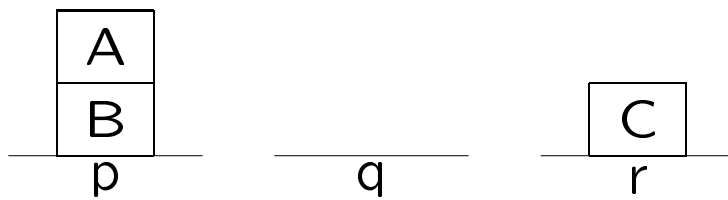


Planowanie w rachunku sytuacyjnym

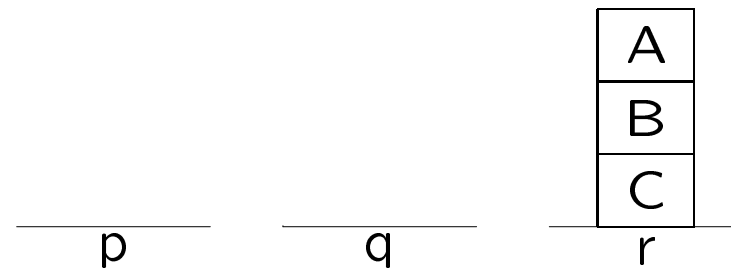
Problem planowania: dany jest stan początkowy, stan docelowy oraz zbiór akcji przeprowadzających jeden stan w inny. Zadanie polega na skonstruowaniu planu czyli znalezieniu sekwencji akcji, która przeprowadza stan początkowy w stan docelowy.

Przykład

Planowanie w świecie klocków. Mamy 3 klocki A, B, C , które mogą być przenoszone oraz 3 pola p, q, r którymi nie można manipulować.



stan początkowy



stan docelowy

Akcje:

$przenieś(x,y,z)$ – polega na przeniesieniu x z y na z .

Akcja ta może być wykonana jeśli:

- x jest ruchome
- x i z są wolne
- x jest różne od z

Efekt akcji:

- x leży na z
- y jest wolne

Problem tła:

Chcemy wyrazić jako stwierdzenie, że wszystko co było prawdziwe w poprzednim stanie pozostaje prawdziwe w nowym stanie, z wyjątkiem pewnych zdań (wymienionych konkretnie), o których wiemy, że już nie zachodzą.

Te zdania to:

- x leży na y
- z jest wolne

Reprezentacja

Przyjmujemy konwencję, w której stany oraz zdania są reprezentowane jako *termy*. Będziemy używać specjalnych symboli predykatowych oraz funkcyjnych.

- $Spełnione(x, y)$
oznacza, że zdanie x jest prawdziwe w sytuacji y
- $Możliwe(x)$
oznacza, że sytuacja x jest możliwa do osiągnięcia
- $wynik(a, s)$
oznacza sytuację uzyskaną w efekcie zastosowania akcji a do stanu s

Wybór języka reprezentacji

- $na(x,y)$ – x leży na y
- $wolne(x)$ – x jest wolne
- $Ruchome(x)$ – x może być przenoszony
- $Różne(x,y)$ – x jest różne od y

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

(2) *Spełnione*(na(A,B),0) \Leftarrow

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

(2) *Spełnione*(na(A,B),0) \Leftarrow

(3) *Spełnione*(na(B,p),0) \Leftarrow

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

(2) *Spełnione*(na(A,B),0) \Leftarrow

(3) *Spełnione*(na(B,p),0) \Leftarrow

(4) *Spełnione*(na(C,r),0) \Leftarrow

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

(2) *Spełnione*(na(A,B),0) \Leftarrow

(3) *Spełnione*(na(B,p),0) \Leftarrow

(4) *Spełnione*(na(C,r),0) \Leftarrow

(5) *Spełnione*(wolne(A),0) \Leftarrow

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) $Mozliwe(0) \Leftarrow$

(2) $Spełnione(na(A,B),0) \Leftarrow$

(3) $Spełnione(na(B,p),0) \Leftarrow$

(4) $Spełnione(na(C,r),0) \Leftarrow$

(5) $Spełnione(wolne(A),0) \Leftarrow$

(6) $Spełnione(wolne(q),0) \Leftarrow$

Przykład cd.

Stan początkowy 0

(1) *Możliwe*(0) \Leftarrow

(2) *Spełnione*(na(A,B),0) \Leftarrow

(3) *Spełnione*(na(B,p),0) \Leftarrow

(4) *Spełnione*(na(C,r),0) \Leftarrow

(5) *Spełnione*(wolne(A),0) \Leftarrow

(6) *Spełnione*(wolne(q),0) \Leftarrow

(7) *Spełnione*(wolne(C),) \Leftarrow

Asercje nie związane ze stanem

(8) $Ruchome(A) \Leftarrow$

(9) $Ruchome(B) \Leftarrow$

(10) $Ruchome(C) \Leftarrow$

Asercje nie związane ze stanem

(8) $Ruchome(A) \Leftarrow$

(9) $Ruchome(B) \Leftarrow$

(10) $Ruchome(C) \Leftarrow$

Stan docelowy

(11) $\Leftarrow Spetnione(na(A,B),s), Spetnione(na(B,C),s),$
 $Spetnione(na(C,r),S), Możliwe(s)$

Warunki wykonalności

(12) $Możliwe(wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow Możliwe(s), Ruchome(x),$
 $Różne(x,z), Spełnione(wolne(x),s), Spełnione(wolne(z),s),$
 $Spełnione(na(x,y),s)$

Warunki wykonalności

(12) $Możliwe(wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow Możliwe(s), Ruchome(x),$
 $Różne(x,z), Spełnione(wolne(x),s), Spełnione(wolne(z),s),$
 $Spełnione(na(x,y),s)$

Efekty akcji

(13) $Spełnione(na(x,z),wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow$

Warunki wykonalności

(12) $Możliwe(wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow Możliwe(s), Ruchome(x),$
 $Różne(x,z), Spełnione(wolne(x),s), Spełnione(wolne(z),s),$
 $Spełnione(na(x,y),s)$

Efekty akcji

(13) $Spełnione(na(x,z), wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow$

(14) $Spełnione(wolne(y), wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow$

Warunki wykonalności

(12) $Możliwe(wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow Możliwe(s), Ruchome(x),$
 $Różne(x,z), Spełnione(wolne(x),s), Spełnione(wolne(z),s),$
 $Spełnione(na(x,y),s)$

Efekty akcji

(13) $Spełnione(na(x,z),wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow$

(14) $Spełnione(wolne(y),wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow$

Aksjomaty tła

(15) $Spełnione(u,wynik(przenies(x,y,z),s)) \Leftarrow Spełnione(u,s),$
 $Różne(u,na(x,y)), Różne(u,wolne(z))$

Pozostało zdefiniować predykat *Różne*.

Możemy to zrobić pisząc klauzule postaci:

- $Różne(s,t) \Leftarrow$

dla każdej pary termów s i t , które nie pasują do siebie.

Rozwiązanie takie jest jednak niepraktyczne. Zastosowane podejście sugeruje rozwiązanie niemonotoniczne, czyli użycie *negacji przez zawód*. Dodajemy klauzule

$$(16) \text{ Różne}(x,y) \Leftarrow \neg (x=y)$$

$$(17) x=x \Leftarrow$$

Reprezentacja tła w logice domniemań

Predykat *Różne* definiujemy jako domniemanie:

$$\frac{: \neg(x = y)}{Różne(x, y)}$$

Problemy w zastosowaniu logik niemonotonicznych do reprezentacji tła

Przykład:

Rozważmy teorię składającą się z następujących aksjomatów:

1. $Spełnione(\dot{z}, S0) \wedge Spełnione(n, S0)$
2. $\forall s. Spełnione(n, s) \Rightarrow Spełnione(m, wynik(shoot, s))$
3. $\forall s. Spełnione(n, s) \Rightarrow Ab(shoot, \dot{z}, s)$
4. $\forall a, f, s. Spełnione(f, s) \wedge \neg Ab(a, f, s) \Rightarrow Spełnione(f, wynik(a, s))$
5.
$$\frac{:\neg Ab(a, f, s)}{\neg Ab(a, f, s)}$$

ż - oznacza *indyk jest żywy*

n - oznacza *strzelba jest naładowana*

m - oznacza *indyk jest martwy*

Interesuje nas czy indyk żyje po wykonaniu sekwencji działań:

wait;shoot

gdzie *wait* nic nie robi, a *shoot* powoduje zabicie indyka, jeśli strzelba była naładowana w sytuacji początkowej.

Otrzymujemy następujący ciąg sytuacji:

$S_0; S_1 = \text{wynik}(\text{wait}, S_0); S_2 = \text{wynik}(\text{shoot}, S_1)$

Po wygenerowaniu instancji domniemania dla sytuacji S0 i S1 oraz *wait* i *shoot* dostajemy

$$5a \frac{:\neg Ab(\text{wait}, \dot{z}, S0)}{\neg Ab(\text{wait}, \dot{z}, S0)}$$

$$5b \frac{:\neg Ab(\text{wait}, n, S0)}{\neg Ab(\text{wait}, n, S0)}$$

$$5c \frac{:\neg Ab(\text{shoot}, \dot{z}, S1)}{\neg Ab(\text{shoot}, \dot{z}, S1)}$$

Stosując 5a i 5b dostajemy

$\neg Ab(\text{wait}, \dot{z}, S0)$ oraz $\neg Ab(\text{wait}, n, S0)$.

Z 4 zastosowanego dwukrotnie dostajemy

Spełnione($\dot{z}, S1$) i *Spełnione*($n, S1$).

Stosując 3 wyprowadzamy $Ab(\text{shoot}, \dot{z}, S1)$, a z 2 wynika

Spełnione($m, S2$).

Jest to zgodne z oczekiwaniem. Ale...

jeśli zaczniemy od domniemania 5a i 5c, dostajemy

$\neg Ab(\text{wait}, \dot{z}, S0)$

co pozwala wyprowadzić

$Spełnione(\dot{z}, S1)$, jak poprzednio,

oraz $\neg Ab(\text{shoot}, \dot{z}, S1)$,

z czego na mocy 3 wynika

$\neg Spełnione(n, S1)$.

Formuła ta blokuje wyprowadzenie

$\neg Ab(\text{wait}, n, S0)$.

Z kolei z $\neg Ab(\text{shoot}, \dot{z}, S1)$ i $Spełnione(\dot{z}, S1)$ na mocy 4 dostajemy

$Spełnione(\dot{z}, S2)$.

Tak więc, teoria ta ma 2 rozszerzenia. W jednym zachodzi $Spełnione(m, S2)$, a w drugim $Spełnione(\dot{z}, S2)$. Nie możemy więc stwierdzić jednoznacznie, że indyk nie żyje w sytuacji S2.