

REPREZENTACJA WIEDZY

REALIZACJE SCENARIUSZY DZIAŁAŃ

PROJEKT NR 5

AUTORZY:

ROBERT JAKUBOWSKI

HANNA DZIEGCIAR

PAWEŁ BIELICKI

KAROL BOCIAN

KAROL DZITKOWSKI

MATEUSZ JANKOWSKI

WIKTOR RYCIUK

MARIUSZ AMBROZIAK

WARSZAWA, 18 MARCA 2014

Spis treści

1. Opis zadania	4
2. Opis języka akcji	5
2.1. Sygnatura języka	5
2.2. Opis domeny	6
2.3. Scenariusze działań	6
2.4. Semantyka	6
3. Opis języka kwerend	9
4. Algorytm wnioskowania	11
5. Przykłady	12
5.1. Pytanie czy scenariusz może wystąpić	13
5.1.1. Historia	13
5.1.2. Opis akcji	13
5.1.3. Scenariusz	13
5.1.4. Kwerendy	13
5.1.5. Analiza	13
5.2. Pytanie czy dany warunek zachodzi w danym czasie	13
5.2.1. Historia	13
5.2.2. Opis akcji	13
5.2.3. Scenariusz	13
5.2.4. Kwerendy	13
5.2.5. Analiza	13
5.3. Pytanie czy dana akcja jest wykonywana w danym czasie	13
5.3.1. Historia	13
5.3.2. Opis akcji	13
5.3.3. Scenariusz	13
5.3.4. Kwerendy	13
5.3.5. Analiza	13
5.4. Pytanie czy cel jest osiągalny	13
5.4.1. Historia	13
5.4.2. Opis akcji	13
5.4.3. Scenariusz	13
5.4.4. Kwerendy	13
5.4.5. Analiza	13
5.5. Brak integralności	13
5.5.1. Historia	14

5.5.2.	Opis akcji	14
5.5.3.	Scenariusz	14
5.5.4.	Kwerendy	14
5.5.5.	Analiza	14
Bibliografia		15

Rozdział 1

Opis zadania

TODO

Rozdział 2

Opis języka akcji

Język akcji zaprojektowany na potrzeby zadania, musi spełniać następujące warunki:

1. Prawo inercji.
2. Sekwencyjność działań.
3. Możliwe akcje niedeterministyczne.
4. Liniowy model czasu - czas dyskretny.
5. Pełna informacja o wszystkich:
 - (a) akcjach,
 - (b) skutkach bezpośrednich.
6. Akcja posiada:
 - (a) warunek początkowy,
 - (b) czas trwania $t \geq 1, t \in \mathbb{N}$
7. Podczas trwania akcji, wartości zmiennych, na które ona wpływa, nie są znane.
8. Występujące rodzaje efektów:
 - (a) środowiskowe,
 - (b) dynamiczne.
9. Akcje mogą być niewykonalne.
10. Stany opisywane częściowo (obserwacje).
11. Pewne stany mogą rozpocząć wykonywanie pewnych akcji.

Językiem odpowiadającym powyższym założeniom jest język AL opisujący domeny akcji z czasem liniowym.

2.1. Sygnatura języka

$\psi = (F, Ac, \mathbb{N})$
gdzie:

F – zbiór zmiennych inercji (fluentów)

Ac – zbiór akcji

\mathbb{N} – zbiór liczb naturalnych (czas trwania akcji)

2.2. Opis domeny

Rodzaje zdań występujących w projektowanym języku (domena języka):

Oznaczenia:

f – fluent

$Ac_i, Ac_j \in Ac$

$\pi \in Forms(F)$

$d_i, d \in \mathbb{N}$

- initially α
Określa stan początkowy fluentów w formule α .
- (Ac_i, d_i) causes α if π
Akcja Ac_i trwająca d_i chwil powoduje stan α , jeśli zachodzi warunek π .
- (Ac_i, d_i) invokes (Ac_j, d_j) after d if π
Akcja Ac_i trwająca d_i chwil powoduje wykonanie akcji Ac_j trwającej d_j chwil po d chwilach od zakończenia akcji Ac_i , jeśli zachodzi warunek π .
- (Ac_i, d_i) releases f if π
Akcja Ac_i trwająca d_i chwil powoduje uwolnienie f po zakończeniu akcji Ac_i , jeśli zachodzi warunek π .
- π triggers (Ac_i, d_i)
Akcja Ac_i trwająca d_i chwil jest wykonywana, jeśli zajdzie warunek π .

2.3. Scenariusze działań

Scenariusze działań opisane są w następujący sposób:

- $Sc = (OBS, ACS)$
- $OBS = \{(\gamma_1, t_1), \dots, (\gamma_m, t_m)\}$, gdzie:
 $m \geq 0$ – obserwacje, gdzie każda obserwacja jest stanem częściowym (stanem spełniającym warunek γ w pewnym punkcie czasu t).
 γ – zbiór (np. $x_1 = True, x_2 = True, x_3 = False$).
- $ACS = \{((Ac_1, d_1), t_1), \dots, ((Ac_n, d_n), t_n)\}$, gdzie:
 $n \geq 1$,
 Ac_i – akcja,
 d_i – czas trwania akcji,
 t_i – punkt w czasie (rozpoczęcie akcji).

2.4. Semantyka

Definicja 2.1. Semantyczną strukturą języka AL nazywamy system $S = (H, O, E)$ taki, że:

- $H : F \times \mathbb{N} \longrightarrow \{0, 1\}$ jest funkcją historii, pozwala ona stwierdzić, jaki stan ma pewny fluent w danej chwili czasu.
- $O : Ac \times \mathbb{N} \longrightarrow 2^F$ jest funkcją okluzji. Dla pewnej ustalonej akcji A i chwili czasu $t \in \mathbb{N}$ funkcja $O(A, t)$ zwraca zbiór fluentów, na który akcja A ma wpływ, jeśli zostanie wykonana od czasu $t - 1$ do t .
- $E \subseteq Ac \times \mathbb{N}$ jest relacją wykonania akcji. Para (A, t) należy do relacji E jeśli akcja A jest wykonana w czasie t . W naszym modelu zakładamy warunek sekwencyjności działań. Oznacza on, że tylko jedną akcję możemy wykonać w danym czasie tak, więc jeśli $(A, t) \in E$ oraz $(B, t) \in E$, to $A = B$.

Niech: A, B będą akcjami, f - fluentem, α, π - literałami, d - liczbą naturalną oraz $fl(\alpha)$ będzie zbiorem fluentów występujących w α . Wtedy dla zdań języka AL muszą być spełnione następujące warunki:

- Dla każdego wyrażenia $(A \text{ causes } \alpha \text{ if } \pi) \in D$ i dla każdego momentu w czasie $t \in \mathbb{N}$, jeżeli $H(\pi, t) = 1$ oraz $(A, t) \in E$, wtedy $H(\alpha, t + 1) = 1$ i $fl(\alpha) \subseteq O(A, t + 1)$.
- Dla każdego wyrażenia $(A \text{ release } f \text{ if } \pi) \in D$ i dla każdego momentu czasu $t \in \mathbb{N}$, jeżeli $H(\pi, t) = 1$ oraz $(A, t) \in E$, wtedy $f \in O(A, t + 1)$.
- Dla każdego wyrażenia $(\pi \text{ triggers } A) \in D$ i dla każdego momentu czasu $t \in \mathbb{N}$, jeżeli $H(\pi, t) = 1$, wtedy $(A, t) \in E$.
- Dla każdego wyrażenia $(A \text{ invokes } B \text{ after } d \text{ if } \pi) \in D$ i dla każdego momentu czasu $t \in \mathbb{N}$, jeżeli $H(\pi, t) = 1$ oraz $(A, t) \in E$, wtedy $(B, t + d + 1) \in E$.

Definicja 2.2. Niech $S = (H, O, E)$ będzie strukturą języka AL , $Sc = (OBS, ACS)$ będzie scenariuszem, oraz D domeną. Powiem, że S jest strukturą dla Sc zgodnym z opisem domeny D jeśli:

- Dla każdej obserwacji $(\alpha, t) \in OBS$, $H(\alpha, t) = 1$
- $ACS \subseteq E$

Definicja 2.3. Niech $O_1, O_2 : X \longrightarrow 2^Y$, mówimy, że $O_1 \prec O_2$ jeżeli $\forall x \in X \ O_1(x) \subseteq O_2(x)$ oraz $O_1 \neq O_2$.

Definicja 2.4. Niech $S = (H, O, E)$ będzie strukturą dla scenariusza $Sc = (OBS, ACS)$ zgodną z opisem domeny D . Mówimy, że S jest O -minimalną strukturą, jeżeli nie istnieje struktura $S' = (H', O', E')$ dla tego samego scenariusza i domeny taka, że $O' \prec O$.

Definicja 2.5. Niech $S = (H, O, E)$ będzie strukturą dla scenariusza $Sc = (OBS, ACS)$ zgodną z opisem domeny D . S będziemy nazywać modelem Sc zgodnym z opisem D jeżeli:

- S jest O -minimalny
- Dla każdego momentu w czasie $t \in \mathbb{N}$, $f \in F : H(f, t) \neq H(f, t + 1) \subseteq O(A, t + 1)$ dla pewnej akcji $A \in Ac$.
- Nie istnieje, żadna struktura $S' = (H', O', E')$ dla Sc zgodna z opisem D która spełnia poprzednie warunki oraz taka, że $E' \subset E$.

Uwaga 2.1. Nie dla każdego scenariusza można ułożyć model. Mówimy, że scenariusz Sc jest *zgodny* jeśli istnieje do niego model zgodny z domeną D .

Rozdział 3

Opis języka kwerend

Zdefiniowany język akcji może być odpytywany przez poniżej zaprezentowany język kwerend, który zapewnia uzyskanie odpowiedzi *TRUE/FALSE* na następujące pytania:

Q1. Czy podany scenariusz jest możliwy do realizacji zawsze/kiedykolwiek?

- *always/ever executable Sc*

Oznacza, że scenariusz *Sc* zawsze/kiedykolwiek jest możliwy do realizacji.

Q2. Czy w chwili $t \geq 0$ realizacji podanego scenariusza warunek γ zachodzi zawsze/kiedykolwiek?

- *always/ever γ at t when Sc*

Oznacza, że zawsze/kiedykolwiek w chwili t realizacji scenariusza *Sc* zachodzi warunek γ .

Q3. Czy w chwili t realizacji scenariusza wykonywana jest akcja *A*?

- *performing A at t when Sc*

Oznacza, że zawsze w chwili t realizacji scenariusza *Sc* zachodzi akcja *A*.

Q4. Czy podany cel γ jest osiągalny zawsze/kiedykolwiek przy zadanym zbiorze obserwacji *OBS*?

- *always/ever accesible γ when Sc*

Oznacza, że cel γ jest osiągalny zawsze/kiedykolwiek przy zadanym zbiorze obserwacji *OBS* przy realizacji scenariusza *Sc*.

Semantyka kwerend w języku

Niech *Sc* będzie scenariuszem, *D* niech będzie opisem domeny języka, wtedy powiemy, że kwerenda *Q* jest konsekwencją *Sc* zgodnie z *D* (ozn. $Sc, D \models Q$)

- zapytanie kwerendą *Q* postaci *γ at t when Sc*

zwróci wynik *TRUE* jeśli dla każdego modelu $S = (H, O, E)$ scenariusza *Sc* zgodnego z *D* zajdzie $H(\gamma, t) = 1$

- zapytanie kwerendą *Q* postaci *performing A at t when Sc*

zwróci wynik *TRUE* jeśli dla każdego modelu $S = (H, O, E)$ scenariusza *Sc* zgodnego z *D* zajdzie $(A, t) \in E$

- zapytanie kwerendą Q postaci *accessible γ when Sc*
zwróci wynik *TRUE* jeśli dla każdego modelu $S = (H, O, E)$ scenariusza Sc zgodnego z D znajdzie $\exists t \in NN \exists A \in Ac \gamma \in O(A, t)$

jeśli warunek nie znajdzie program zwróci wartość *FALSE*.

Rozdział 4

Algorytm wnioskowania

TODO

Rozdział 5

Przykłady

5.1. Pytanie czy scenariusz może wystąpić

5.1.1. Historia

5.1.2. Opis akcji

5.1.3. Scenariusz

5.1.4. Kwerendy

5.1.5. Analiza

5.2. Pytanie czy dany warunek zachodzi w danym czasie

5.2.1. Historia

5.2.2. Opis akcji

5.2.3. Scenariusz

5.2.4. Kwerendy

5.2.5. Analiza

5.3. Pytanie czy dana akcja jest wykonywana w danym czasie

5.3.1. Historia

5.3.2. Opis akcji

5.3.3. Scenariusz

5.3.4. Kwerendy

5.3.5. Analiza

5.4. Pytanie czy coś jest osiągnięciem

5.5.1. Historia

Mamy Billa oraz kompute. Bill może nacisnąć przycisk *Włącz* lub odłączyć komputer od zasilania. Komputer jest wyłączony i podłączony do zasilania. Jeżeli zostanie naciśnięty jego przycisk *Włącz*, to komputer włącza się.

5.5.2. Opis akcji

initially off_computer and \neg on_computer and connects_power_computer and \neg swithing_on_computer
click_button_on causes swithing_on_computer
click_button_on invokes switch_on_computer after 1
switch_on_computer causes on_computer
disconnect_power causes \neg off_computer and \neg swithing_on_computer

5.5.3. Scenariusz

$Sc = (OBS, ACS)$

$OBS = \emptyset$

$ACS = (click_button_on, 0 + 1), (disconnect_power,), 2 + 1), (click_button_on, 3 + 1)$

5.5.4. Kwerendy

1. *swithing_on_computer at $4 + 1$ when Sc*
2. *swithing_on_computer and off_computer at $4 + 1$ when Sc*

5.5.5. Analiza

Powyższy scenariusz jest prawidłowy, lecz zawiera pewną niezgodność. W chwili $t = 2 + 1$ komputer zostaje odcięty od zasilania. Powinien więc wyłączyć się. Bill chwili $t = 3 + 1$ naciska przycisk *Włącz*. Komputer zacznie włączać się mimo iż jest odcięty od zasilania. Zachodzą dwa sprzeczne ze sobą stany, tj. *swithing_on_computer* = *T* i *off_computer* = *F*. Odpowiedzi na powyższe kwerendy będą odpowiednio: 1.*True* i 2.*False*. Należy zaznaczyć, że odpowiedzi zgodnie z logiką *commonsense* powinny być sobie równe.

Bibliografia

[1] *Tytuł*, Autorzy, Wydawnictwo, Miejsce i rok wydania