REPREZENTACJA WIEDZY

REALIZACJE SCENARIUSZY DZIAŁAŃ

PROJEKT NR 5

Autorzy:
Robert Jakubowski - Szef
Mariusz Ambroziak
Paweł Bielicki
Karol Bocian
Hanna Dziegciar
Karol Dzitkowski
Mateusz Jankowski
Wiktor Ryciuk

Spis treści

1.	Opi	Opis zadania												
2.	2.1.2.2.2.3.	2.2. Opis domeny												
3.	Opis	is języka kwerend	9											
4.	Przy	Przykłady 1												
		Pytanie czy scenariusz może wystąpić	11											
		4.1.1. Historia	11											
		4.1.2. Opis akcji	11											
		4.1.3. Scenariusz	11											
		4.1.4. Kwerendy	11											
		4.1.5. Analiza	11											
	4.2.	Pytanie czy dany warunek zachodzi w danym czasie	11											
		4.2.1. Historia	11											
		4.2.2. Opis akcji	11											
		4.2.3. Scenariusz	11											
		4.2.4. Kwerendy	11											
		4.2.5. Analiza	11											
	4.3.	Pytanie czy dana akcja jest wykonywana w danym czasie	11											
		4.3.1. Historia	11											
		4.3.2. Opis akcji	11											
		4.3.3. Scenariusz	11											
		4.3.4. Kwerendy	11											
		4.3.5. Analiza	11											
	4.4.	Pytanie czy cel jest osiągalny	11											
		4.4.1. Historia	11											
		4.4.2. Opis akcji	11											
		4.4.3. Scenariusz	11											
		4.4.4. Kwerendy	11											
		4.4.5. Analiza	11											
	4.5.	Brak integralnośći	11											
		4.5.1. Historia	12											
		4.5.2. Opis akcji	12											
		4.5.3 Conneriusz	10											

4.5.4.	Kwerendy	12
455	Analiza	12

Opis zadania

Zadaniem projektu jest opracowanie i zaimplementowanie:

- języka akcji pewnej klasy systemów dynamicznych,
- język kwerend zapewniającego uzyskanie odpowiedzi na określone pytania.

Szczegółowy opis klasy systemów dynamicznych oraz języka akcji jest opisany w rozdziale 'Opis języka akcji', natomiast język kwerend oraz zadawane pytania znajdują się w rozdziale 'Opis języka kwerend'. W tym dokumencie znajduje się również rozdział 'Algorytmy wnioskowania', w którym zostały opisane algorytmy, które zostaną zaimplementowane. W ostatnim rozdziale znajdują się przykłady. Pokazują ona konkretne przypadki użycia oraz oczekiwane wyniki działania programu.

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 $t \ge 1, t \in \mathbb{N}$,
 - (c) efekt akcji.
- 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). (TODO wyjaśnić)
- 11. Pewne stany mogą rozpocząć wykonywanie pewnych akcji.

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

6 2. Opis języka akcji

2.1. Sygnatura języka

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

F - \text{zbiór zmiennych inercji (fluentów)}

Ac - \text{zbiór akcji}

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

2.4. Semantyka 7

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 × N → 2^F jest funkcją okluzji. Dla pewnej ustalonej akcji A i chwili czasu t ∈ 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 wykonań 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 akcje 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 $(A \ causes \ \alpha \ if \ \pi) \in D$ i dla każdego momentu w czasie $t \in \mathbb{N}$, jęzeli $H(\pi,t)=1$ oraz $(A,t) \in E$, wtedy $H(\alpha,t+1)=1$ i $fl(\alpha) \subseteq O(A,t+1)$.
- Dla każdego wyrażenia (A release f if π) \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 (π 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 invokes B after d if π) \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. Mowimy, 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 $A \in Ac$.

8 2. Opis języka akcji

• 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.

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 $t \ge 0$ realizacji podanego scenariusza warunek γ zachodzi zawsze/kiedykolwiek?
 - $always/ever\ \gamma\ at\ t\ when\ Sc$ 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 ScOznacza, 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, $D \mid \approx Q$)

- 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 $H(\gamma,t)=1$
- \bullet zapytanie kwerendą Qpostaci performing A at t when Sczwróci wynik TRUEjeśli dla każdego modelu S=(H,O,E)scenariusza Sczgodnego z Dzajdzie $(A,t)\in E$
- zapytanie kwerendą Q postaci accesible γ when Sc zwróci wynik TRUE jeśli dla każdego modelu S=(H,O,E) scenariusza Sc zgodnego z D zajdzie $\exists_{t\in\mathbb{N}}\exists_{A\in Ac}\ \gamma\in O(A,t)$

jeśli warunek nie zajdzie program zwróci wartość FALSE.

Przykłady

4 -4	T		•	•	
4.1.	Pytanie	\mathbf{CZV}	scenariusz	moze	wystapic
	_ ,)	~,	~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~		, ~ ~ ~ ~ ~ ~ ~

- 4.1.1. Historia
- 4.1.2. Opis akcji
- 4.1.3. Scenariusz
- 4.1.4. Kwerendy
- 4.1.5. Analiza

4.2. Pytanie czy dany warunek zachodzi w danym czasie

- 4.2.1. Historia
- 4.2.2. Opis akcji
- 4.2.3. Scenariusz
- 4.2.4. Kwerendy
- 4.2.5. Analiza

4.3. Pytanie czy dana akcja jest wykonywana w danym czasie

- 4.3.1. Historia
- 4.3.2. Opis akcji
- 4.3.3. Scenariusz
- 4.3.4. Kwerendy
- 4.3.5. Analiza

4.4. Pytanie czy cel jest osiągalny

12 4. Przykłady

4.5.1. Historia

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

4.5.2. Opis akcji

```
initially ¬on_computer and connects_power_computer and ¬swithing_on_computer (click_button_on, 1) causes switching_on_computer (click_button_on, 1) invokes (switch_on_computer, 2) after 1 (switch_on_computer, 1) causes on_computer (disconnect_power, 1) causes on_computer and ¬swithing_on_computer
```

4.5.3. Scenariusz

```
Sc = (OBS, ACS)
OBS = \emptyset
ACS = (click\_button\_on, 0 + 1), (disconnect\_power, ), 3 + 1), (click\_button\_on, 4 + 1)
```

4.5.4. Kwerendy

- 1. $swithing_on_computer$ at 6 + 2 when Sc
- 2. $swithing_on_computer$ and $\neg on_computer$ at 6 + 2 when Sc

4.5.5. Analiza

Powyższy scenariusz jest prawidłowy, lecz zawiera pewną niezgodność. W chwili t=4+1 komputer zostaje odcięty od zasilania. Powinien więc wyłączyć się. Bill chwili t=5+1 naciska przycisk Wlącz.Komputer zacznie włączać się mimo iż jest odcięty od zasilania. Zachodzą dwa sprzeczne ze sobą stany, tj. $swithing_on_computer = T$ i $on_computer = T$. Odpowiedzi na powyższe kwerendy będą odpowiednio: 1.True i 2.False. Należy zaznaczyć, że odpowiedzi zgodnie z logiką commonsense powinny być sobie równe.

		click_t	outton	switching_on_compute	er disconne	t_power click	_button s	switching_on_comput	er	
	Ó	1	ż	3	À	5	6	Ż	8 ′	
on_computer	F	F	F	F	-F	?F	?F	?F	?F	
connects_power_computer	T	T	T	T	T	-T	-T	-T	-T	
switching_on_computer	G	G	-G	-G	-G	G	G	G	G	
okluzja	{}	{}	()	{}	{}	{}	{}	{}	{}	