

Języki formalne i techniki translacji

Laboratorium - Projekt (wersja α)

Termin oddania: ostatnie zajęcia przed 21 stycznia 2023

Wysłanie do wykładowcy (MS TEAMS): przed 23:45 28 stycznia 2023

Używając BISON-a i FLEX-a, lub innych narzędzi o podobnej funkcjonalności, napisz kompilator prostego języka imperatywnego do kodu maszyny wirtualnej. Specyfikacja języka i maszyny jest zamieszczona poniżej. Kompilator powinien sygnalizować miejsce i rodzaj błędu (np. druga deklaracja zmiennej, użycie niezadeklarowanej zmiennej, nieznana nazwa procedury, ...), a w przypadku braku błędów zwracać kod na maszynę wirtualną. Kod wynikowy powinien być jak najkrótszy i wykonywać się jak najszybciej (w miarę optymalnie, mnożenie i dzielenie powinny być wykonywane w czasie logarytmicznym w stosunku do wartości argumentów). Ocena końcowa zależy od obu wielkości.

Program powinien być oddany z plikiem Makefile kompilującym go oraz z plikiem README opisującym dostarczone pliki oraz zawierającym dane autora. W przypadku użycia innych języków niż C/C++ należy także zamieścić dokładne instrukcje co należy doinstalować dla systemu Ubuntu. Wywołanie programu powinno wyglądać następująco¹

kompiletor <nazwa pliku wejściowego> <nazwa pliku wyjściowego>
czyli dane i wynik są podawane przez nazwy plików (nie przez strumienie). Przy przesyłaniu do wykładowcy program powinien być spakowany programem zip a archiwum nazwane numerem indeksu studenta. Archiwum nie powinno zawierać żadnych zbędnych plików.

Prosty język imperatywny Język powinien być zgodny z gramatyką zamieszczoną w Tabelicy 1 i spełniać następujące warunki:

1. Działania arytmetyczne są wykonywane na liczbach naturalnych. Wynikiem odejmowania liczby większej od mniejszej jest 0, Ponadto dzielenie przez zero powinno dać wynik 0 i resztę także 0.
2. Procedury nie mogą zawierać wywołań rekurencyjnych, parametry formalne przekazywane są przez referencje (parametry IN-OUT), zmienne używane w procedurze muszą być jej parametrami formalnymi lub być zadeklarowane wewnątrz procedury. W procedurze można wywołać tylko procedury zdefiniowane wcześniej w kodzie programu, a jako ich parametry formalne można podać zarówno parametry formalne procedury wywołującej, jak i jej zmienne lokalne.
3. Pętla REPEAT-UNTIL kończy pracę kiedy warunek napisany za UNTIL jest spełniony (pętla wykona się przynajmniej raz).
4. Instrukcja READ czyta wartość z zewnątrz i podstawia pod zmienną, a WRITE wypisuje wartość zmiennej/liczby na zewnątrz.
5. Pozostałe instrukcje są zgodne z ich znaczeniem w większości języków programowania;
6. `identyfikator` jest opisany wyrażeniem regularnym `[_a-z]+`;
7. `num` jest liczbą naturalną w zapisie dziesiętnym (w kodzie wejściowym liczby podawane jako stałe są ograniczone do typu `long long` (64 bitowy), na maszynie wirtualnej nie ma ograniczeń na wielkość liczb, obliczenia mogą generować dowolną liczbę naturalną);
8. Małe i duże litery są rozróżniane;
9. W programie można użyć komentarzy postaci: `[komentarz]`, które nie mogą być zagnieżdżone.

¹Dla niektórych języków programowania należy napisać w pliku README że jest inny sposób wywołania kompilatora, np. `java kompilator` lub `python kompilator`

```

1  program_all  -> procedures main
2
3  procedures   -> procedures PROCEDURE proc_head IS VAR declarations BEGIN commands END
4                | procedures PROCEDURE proc_head IS BEGIN commands END
5                |
6
7  main         -> PROGRAM IS VAR declarations BEGIN commands END
8                | PROGRAM IS BEGIN commands END
9
10 commands    -> commands command
11                | command
12
13 command      -> identifier := expression;
14                | IF condition THEN commands ELSE commands ENDIF
15                | IF condition THEN commands ENDIF
16                | WHILE condition DO commands ENDWHILE
17                | REPEAT commands UNTIL condition;
18                | proc_head;
19                | READ identifier;
20                | WRITE value;
21
22 proc_head     -> identifier ( declarations )
23
24 declarations  -> declarations, identifier
25                | identifier
26
27 expression    -> value
28                | value + value
29                | value - value
30                | value * value
31                | value / value
32                | value % value
33
34 condition     -> value = value
35                | value != value
36                | value > value
37                | value < value
38                | value >= value
39                | value <= value
40
41 value         -> num
42                | identifier

```

Tablica 1: Gramatyka języka

Maszyna wirtualna Maszyna wirtualna składa się z licznika rozkazów k oraz ciągu komórek pamięci p_i , dla $i = 0, 1, 2, \dots$ (z przyczyn technicznych $i \leq 2^{62}$). Komórka p_0 pełni rolę akumulatora. Maszyna pracuje na liczbach naturalnych. Program maszyny składa się z ciągu rozkazów, który niejawnie numerujemy od zera. W kolejnych krokach wykonujemy zawsze rozkaz o numerze k aż napotkamy instrukcję HALT. Początkowa zawartość komórek pamięci jest nieokreślona, a licznik rozkazów k ma wartość 0.

W Tablicy 2 jest podana lista rozkazów wraz z ich interpretacją i kosztem wykonania. W programie można zamieszczać komentarze w postaci: [komentarz], które nie mogą być zagnieżdżone. Białe znaki w kodzie są pomijane. Przejście do nieistniejącego rozkazu jest traktowane jako błąd.

| Rozkaz | Interpretacja | Czas |
|------------|---|------|
| GET i | pobraną liczbę zapisuje w komórce pamięci p_i oraz $k \leftarrow k + 1$ | 100 |
| PUT i | wyświetla zawartość komórki pamięci p_i oraz $k \leftarrow k + 1$ | 100 |
| LOAD i | $p_0 \leftarrow p_i$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| STORE i | $p_i \leftarrow p_0$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| LOADI i | $p_0 \leftarrow p_{p_i}$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| STOREI i | $p_{p_i} \leftarrow p_0$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| ADD i | $p_0 \leftarrow p_0 + p_i$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| SUB i | $p_0 \leftarrow \max\{p_0 - p_i, 0\}$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| ADDI i | $p_0 \leftarrow p_0 + p_{p_i}$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| SUBI i | $p_0 \leftarrow \max\{p_0 - p_{p_i}, 0\}$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| SET x | $p_0 \leftarrow x$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 10 |
| HALF | $p_0 \leftarrow \lfloor \frac{p_0}{2} \rfloor$ oraz $k \leftarrow k + 1$ | 5 |
| JUMP j | $k \leftarrow j$ | 1 |
| JPOS j | jeśli $p_0 > 0$ to $k \leftarrow j$, w p.p. $k \leftarrow k + 1$ | 1 |
| JZERO j | jeśli $p_0 = 0$ to $k \leftarrow j$, w p.p. $k \leftarrow k + 1$ | 1 |
| JUMPI i | $k \leftarrow p_i$ | 1 |
| HALT | zatrzymaj program | 0 |

Tablica 2: Rozkazy maszyny wirtualnej

Zamieszczone poniżej przykłady oraz kod maszyny wirtualnej napisany w języku C+ zostały zamieszczone w pliku labor4.zip (kod maszyny jest w dwóch wersjach: podstawowej na liczbach typu long long oraz w wersji cln na dowolnych liczbach naturalnych, która jest jednak wolniejsza w działaniu ze względu na użycie biblioteki dużych liczb).

Przykładowe kody programów

Przykład 1 – Binarny zapis liczby.

```
1  [ Binarna postać liczby ]
2  PROGRAM IS
3  VAR n, p
4  BEGIN
5      READ n;
6      REPEAT
7          p:=n/2;
8          p:=2*p;
9          IF n>p THEN
10             WRITE 1;
11         ELSE
12             WRITE 0;
13         ENDIF
14         n:=n/2;
15     UNTIL n=0;
16 END
```

-1 [prosta translacja]

```
0 GET 1
1 LOAD 1
2 HALF
3 STORE 2
4 LOAD 2
5 ADD 0
6 STORE 2
7 LOAD 1
8 SUB 2
9 JZERO 13
10 SET 1
11 PUT 0
12 JUMP 15
13 SET 0
14 PUT 0
15 LOAD 1
16 HALF
17 STORE 1
18 LOAD 1
19 JPOS 1
20 HALT
```

-1 [kod zoptymalizowany]

```
0 GET 1
1 LOAD 1
2 HALF
3 ADD 0
4 STORE 2
5 LOAD 1
6 SUB 2
7 PUT 0
8 LOAD 1
9 HALF
10 STORE 1
11 JPOS 2
12 HALT
```

Przykład 2

```
1  PROCEDURE  swap(a,b) IS
2  VAR  c
3  BEGIN
4      c:=a;
5      a:=b;
6      b:=c;
7  END
8
9  PROCEDURE  gcd(a,b,c) IS
10 VAR  x,y
11 BEGIN
12     x:=a;
13     y:=b;
14     WHILE  y!=0 DO
15         IF  x>=y THEN
16             x:=x-y;
17         ELSE
18             swap(x,y);
19         ENDIF
20     ENDWHILE
21     c:=x;
22 END
23
24 PROGRAM IS
25 VAR  a,b,c,d,x,y,z
26 BEGIN
27     READ  a;
28     READ  b;
29     READ  c;
30     READ  d;
31     gcd(a,b,x);
32     gcd(c,d,y);
33     gcd(x,y,z);
34     WRITE z;
35 END
```

| | | | | | | |
|----|--------|----|--------------------|----|-------|-----------------|
| 0 | JUMP | 31 | | 32 | GET | 12 |
| 1 | LOADI | 1 | [swap] | 33 | GET | 13 |
| 2 | STORE | 3 | | 34 | GET | 14 |
| 3 | LOADI | 2 | | 35 | SET | 11 [call gcd] |
| 4 | STOREI | 1 | | 36 | STORE | 5 |
| 5 | LOAD | 3 | | 37 | SET | 12 |
| 6 | STOREI | 2 | | 38 | STORE | 6 |
| 7 | JUMPI | 4 | | 39 | SET | 15 |
| 8 | LOADI | 5 | [gcd] | 40 | STORE | 7 |
| 9 | STORE | 8 | | 41 | SET | 44 |
| 10 | LOADI | 6 | | 42 | STORE | 10 |
| 11 | STORE | 9 | | 43 | JUMP | 8 |
| 12 | LOAD | 9 | [while] | 44 | SET | 13 [call gcd] |
| 13 | JZERO | 28 | | 45 | STORE | 5 |
| 14 | SUB | 8 | [if] | 46 | SET | 14 |
| 15 | JPOS | 20 | | 47 | STORE | 6 |
| 16 | LOAD | 8 | [then] | 48 | SET | 16 |
| 17 | SUB | 9 | | 49 | STORE | 7 |
| 18 | STORE | 8 | | 50 | SET | 53 |
| 19 | JUMP | 27 | | 51 | STORE | 10 |
| 20 | SET | 8 | [else call swap] | 52 | JUMP | 8 |
| 21 | STORE | 1 | | 53 | SET | 15 [call gcd] |
| 22 | SET | 9 | | 54 | STORE | 5 |
| 23 | STORE | 2 | | 55 | SET | 16 |
| 24 | SET | 27 | | 56 | STORE | 6 |
| 25 | STORE | 4 | | 57 | SET | 17 |
| 26 | JUMP | 1 | | 58 | STORE | 7 |
| 27 | JUMP | 12 | [endif endwhile] | 59 | SET | 62 |
| 28 | LOAD | 8 | | 60 | STORE | 10 |
| 29 | STOREI | 7 | | 61 | JUMP | 8 |
| 30 | JUMPI | 10 | | 62 | PUT | 17 |
| 31 | GET | 11 | [program] | 63 | HALT | |

Optymalność wykonywania mnożenia i dzielenia

```
1  [Rozkład na czynniki pierwsze]
2  PROCEDURE check(n,d,p) IS
3  VAR r
4  BEGIN
5      p:=0;
6      r:=n%d;
7      WHILE r=0 DO
8          n:=n/d;
9          p:=p+1;
10         r:=n%d;
11     ENDWHILE
12 END
13
14 PROGRAM IS
15 VAR n,m,potega,dzielnik
16 BEGIN
17     READ n;
18     dzielnik:=2;
19     m:=dzielnik*dzielnik;
20     WHILE n>=m DO
21         check(n,dzielnik,potega);
22         IF potega>0 THEN [jest podzielna przez dzielnik]
23             WRITE dzielnik;
24             WRITE potega;
25         ENDIF
26         dzielnik:=dzielnik+1;
27         m:=dzielnik*dzielnik;
28     ENDWHILE
29     IF n!=1 THEN [ostatni dzielnik różny od 1]
30         WRITE n;
31         WRITE 1;
32     ENDIF
33 END
```

Dla powyższego programu koszt działania kodu wynikowego na załączonej maszynie powinien być porównywalny do poniższych wyników (mniej więcej tego samego rzędu wielkości - liczba cyfr oznaczonych przez * (plus-minus 1)):

```
...
Uruchamianie programu.
? 1234567890
> 2
> 1
> 3
> 2
> 5
> 1
> 3607
> 1
> 3803
> 1
Skończono program (koszt: ** *** ***; w tym i/o: 1 100).
...
Uruchamianie programu.
? 12345678901
> 857
> 1
> 14405693
> 1
Skończono program (koszt: ** *** ***; w tym i/o: 500).
...
Uruchamianie programu.
? 12345678903
> 3
> 1
> 4115226301
> 1
Skończono program (koszt: *** *** ***; w tym i/o: 500).
```