

LABOLATORIUM ARCHITEKTURY KOMPUTERÓW

2. Funkcje rekurencyjne, stos

1. Treść ćwiczenia

Zakres i program ćwiczenia:

- Użycie funkcji oraz rekurencji
- Posługiwanie się stosem

Zrealizowane zadania:

- Napisanie funkcji zwracającej indeks początku najdłuższego ciągu zer w danym łańcuchu znaków
- Funkcja rekurencyjna, w której wynik i argument będzie przekazywany przez 1) rejestry 2) stos.

$$\begin{cases} x_0 = 3 \\ x_n = -5x_{n-1} + 7 \end{cases}$$

2. Przebieg ćwiczenia

Funkcja – łańcuch zer

Wstęp

Aby zrozumieć funkcję napisaną w assemblerze, najlepiej prześledzić jej działanie na przykładzie kodu w C++ - nie jest to napisana funkcja, przyjmująca ciąg znaków *char jako argument, gdyż w tym przykładzie zależy nam szczególnie na zrozumieniu działania pętli i wiedzy, jakiej długości jest tablica, i jakimi wartościami dokładnie jest wypełniona. Kod ten nie odwzorowuje dokładnie kodu napisanego w assemblerze, ponieważ specyfikacja tych języków jest inna (np. w assemblerze długość ciągu zczytujemy z rejestru rax - movq \$SYSREAD, %rax, a w C++ rozmiar tablicy podajemy w przykładzie jako const).

```

#include <iostream>

using namespace std;

int main()
{
    const int dlugoscCiagu = 14;
    char tab[dlugoscCiagu] = { 'x', '0', '0', 'x', 'x', '0', '0', '0', '0', '0',
'v', '0', '0', '0' };
    int liczbaZer = 0, poprzedniaLiczbaZer = 0;

    int index = -1;

    for (int i = 0; i < dlugoscCiagu; i++)
    {
        if (tab[i] == '0')
        {
            while (tab[i] == '0')
            {
                liczbaZer++;
                i++;
            }
            if (poprzedniaLiczbaZer < liczbaZer) {
                poprzedniaLiczbaZer = liczbaZer; index = i - liczbaZer;
            }
            liczbaZer = 0;
        }
    }

    cout << "najwiekszy ciag zer: " << poprzedniaLiczbaZer;
    cout << "indeks gdzie sie zaczyna najdluzszy ciag zer: " << index;
    getchar();
    return 0;
}

```

Krótki komentarz kodu: jeśli w ciągu nie będzie żadnego zera, wypiszemy w indeksie wartość -1. Na kod składają się dwie pętle – jedna zagnieżdżona w drugiej. Pętla for przechodzi kolejne wartości w podanym ciągu ASCII. Pętla while przechodzi ciągi samych zer. Zaczyna to robić dopiero wtedy, gdy natrafimy na pierwsze zero takiego wewnętrznego ciągu. Po pętli for zapisywane są niezbędne informacje: sprawdzamy, czy wcześniejszy maksymalnie długi ciąg zer nie jest mniejszy od właśnie sprawdzonego. Jeśli tak, maksymalnym ciągiem zer będzie ten właśnie sprawdzany. Zapisujemy indeks rozpoczęcia takiego najdłuższego ciągu zer.

W sekcji **.data** inicjujemy funkcje systemowe. Zapisujemy kod ASCII zera, długości buforów, komentarze do wypisania w konsoli itp.

```

seqSize = 64

SEARCHED = 48                #kod ascii zera

```

```
komunikat_d1: .ascii "Dlugosc najdluzszego ciagu zer: "
komunikat_d1_len = .-komunikat_d1

komunikat_ind: .ascii "Znajduje sie pod indeksem: "
komunikat_ind_len = .-komunikat_ind
```

W sekcji **.bss** inicjujemy bufory, które posłużą nam do wczytania sekwencji podanej przez użytkownika. Tworzymy również bufory, które posłużą nam do wypisania wyniku (indeksu najdłuższego ciągu zer oraz jego długości – dodatkowo).

```
.bss

.comm seqwithZeros, seqSize
.comm out, 32
.comm out_ind, 32

.comm out_inv, 32
.comm out_ind_inv, 32
```

Po etykiecie **_start** przechodzimy do wczytania ciągu używając funkcji systemowej - **SYSCALL**. Długość ciągu zapiszemy w rejestrze **%r8**. Odejmiemy od niego dwa, gdyż nie bierzemy pod uwagę znaku **'\n'** i chcemy liczyć od 0, jak w tablicy.

```
#===Dlugosc ciagu w rejestrze r8===
movq %rax, %r8
sub $2, %r8                #liczymy od zera
call funkcja_zer
```

Na koniec wywołujemy funkcję, która zlicza zera. Umieszczona jest ona na końcu programu, ale dla zachowania logiki przejść, przytoczymy ją teraz.

Funkcja rozpoczyna się etykietą i kończy **ret** – dzięki tej instrukcji powrócimy do miejsca w programie, z którego funkcja została wywołana.

Oznaczmy, sobie który rejestr za co odpowiada.

rsi - **i** – licznik w pętli

r9 - licznik liczby zer w aktualnym ciągu zer

r10 - liczba poprzednich zer (najdłuższego, poprzedniego ciągu zer)

r11 - indeks pierwszego zera najdluzszego ciagu

```
funkcja_zer:  
movq $0, %rsi  
movq $(-1), %r11  
movq $0, %r10  
movq $0, %r9
```

Dokonaliśmy inicjalizacji naszych zmiennych.

Rozpoczynamy pętlę sprawdzającą – odpowiednik pętli for w C++.

Pętla wykonuje się aż do osiągnięcia końca całego ciągu.

W środku pętli znajduje się kolejna – zagnieżdżona – odpowiednik pętli while w kodzie C++.

Pętla ta działa podobnie jak pętla już wcześniej omówiona, jedynie reprezentacja instrukcji nieco się różni np. zamiast użycia `tab[i]`, aby dostać się do kolejnego elementu tablicy ASCII, używamy bufora `seqWithZeros`, po którym przesuwamy się licznikiem `rsi`, a wynik wpisujemy do 8 bitowego rejestru `al`.

```
petla_sprawdzajaca:  
  
    cmp %r8, %rsi  
    jg zmiana_na_ascii  
  
    movb seqwithZeros(, %rsi, 1), %al  
    inc %rsi  
  
    cmp $SEARCHED, %al  
    jne petla_sprawdzajaca  
  
    #===Petla zagniezdzona===  
    petla_zliczajaca_zera:
```

```

        cmp $SEARCHED, %a1
        jne przypisanie
        inc %r9

        movb seqwithZeros(, %rsi, 1), %a1
        inc %rsi

        jmp petla_zliczajaca_zera          #Jesli   licznik   <
dlugosci

przypisanie:
        cmp %r10, %r9
        jl  zerowanie

        movq %r9, %r10
        movq %rsi, %r11
        dec %r11
        sub %r9, %r11
zerowanie:
        movq $0, %r9

        jmp petla_sprawdzajaca
ret

```

Po tej operacji, wynik, czyli indeks pozycji najdłuższego ciągu zer znajduje się w rejestrze r11, a liczba zer w tym ciągu w r10. Teraz należy jedynie zamienić wartości liczbowe z tych rejestrów na ASCII. Pomogą nam w tym bufory out i out_ind. Musimy wykonać, powtarzane już wcześniej, operacje dzielenia przez 10 (aby uzyskać kolejne cyfry liczby), a następnie zamiany każdej cyfry na ascii poprzez dodanie wartości 48.

Kod tych operacji był omawiany już wiele razy w poprzednich sprawozdaniach i jest dołączony w załączniku z kodem.

Na koniec do buforów musimy dodać znak końca linii:

```

koniec_linii:
movb $0x0A, out(, %rcx, 1)
movb $0x0A, out_ind(, %r12, 1)
inc %rcx
inc %r12

```

A później wypisujemy na konsoli oba bufory.

Rekurencja – argument i wynik przez rejestry

$$\begin{cases} x_0 = 3 \\ x_n = -5x_{n-1} + 7 \end{cases}$$

Argumenty i wynik przekazywane przez rejestry.

W sekcji .data inicjujemy zmienne:

```

LICZBA_WYRAZOW = 4
LICZBA_PO CZ = 3

```

Wkładamy do rejestru r9 pierwszy i zarazem jedyny argument funkcji – liczbę wyrazów ciągu.

```

mov $LICZBA_WYRAZOW, %r9 #Licznik pętli

movq $1, %r11
call rekurencyjna

```

Wywołujemy funkcję instrukcją call.

Najpierw sprawdzamy (flaga w r11), czy musimy włożyć cyfrę 3, która jest początkowym wyrazem ciągu – musimy zrobić to tylko raz, przy samym uruchomieniu funkcji, czy już nie – jeśli już to zrobiliśmy i funkcja liczy dalsze wyrazy ciągu.

Po etykiecie „dalej”, gdy sprawdzamy, czy nie powinniśmy już skończyć pętli, wykonujemy pętlę „obliczenia”, która kolejno mnoży nasz poprzedni wyraz (w raxie) razy (-5), a następnie dodaje do niego 7.

Funkcja wywołuje siebie samą – operacje są powtarzane, aż licznik będzie 0.

Ciało funkcji wygląda następująco:

```

rekurencyjna:
cmp $0, %r11

```

```

jne poczatkowy_zabieg

dalej:
cmp $0, %r9
jnz obliczenia
ret

obliczenia:
movq $(-5), %r10
imul %r10
add $7, %rax          #wynik jest w rax

movq %rax, textout(, %r9, 1) #Przykładowe wykonanie operacji

dec %r9
call rekurencyjna
ret

```

Początkowy zabieg obejmuje właśnie włożenie cyfry 3 do rejestru.

```

poczatkowy_zabieg:
dec %r11
mov $LICZBA_PO CZ, %rax      #wkładamy 3 - liczbe od ktorej
zacynamy ciąg
jmp dalej

```

Rekurencja – argument i wynik przez stos

W sekcji .data deklarujemy zmienne: liczba wyrazów ciągu i cyfra początkowa ciągu.

```

LICZBA_WYRAZOW = 7
LICZBA_PO CZ = 3

```

Po etykiecie `_start` inicjujemy licznik wyrazów ciągu -1 (dopiero w funkcji zostanie przypisana tutaj wartość poprzez `stos`).

Liczbę wyrazów zapisujemy do rejestru `r9`.

Ustawiamy flagę `r11` – aby tylko na początku wpisać do funkcji rekurencyjną 3 do rejestru `rax`. Po późniejszych rekurencyjnych wywołaniach, nie chcemy już tego robić.

```
movq $(-1), %rbx
movq $LICZBA_WYRAZOW, %r9      #Liczba wyrazow ciagu w rejestrze r9
movq $1, %r11                  #Flaga w r11
```

Wrzucamy na `stos` liczbę wyrazów ciągu i wywołujemy funkcję.

```
push %r9                      #Wrzucenie liczby wyrazow ciagu na stos
call rekurencyjna             #wywołanie funkcji rekurencyjnej
add $8, %rsp
```

Na końcu następuje „usunięcie” parametrów ze `stosu` poprzez przesunięcie wskaźnika `rsp`, będą one potem nadpisane. Wyniki poszczególnych wyrazów ciągu znajdują się w rejestrze `rax`.

```
exit:
#---Koniec programu---
mov $SYSEXIT, %rax
mov $EXIT_SUCCESS, %rdi
syscall
```

Tak prezentuje się funkcja rekurencyjna.

```
#===Funkcja rekurencyjna===

rekurencyjna:
```

Tylko na początku chcemy wykonywać instrukcję pobierania wartości ze `stosu` i wpisywania jej do rejestru `rbx`.

```
    cmp $(-1), %rbx            #Spr czy juz wyliczono
wszystkie wtrazy ciagu
    jne spr_flagi              #Jesli nie, obliczenia
```



```

    push %rbp          #Umieszczenie na stosie poprzedniej
wartości rejestru bazowego

    mov %rsp, %rbp     #Pobranie zawartosci rejestru rsp
(wsk na ost element stosu) do rejestru bazowego

    sub $8, %rsp       #Zwiększenie wskaźnika stosu o 1
komórkę (ominięcie adr powrotu)

    mov 16(%rbp), %rbx  #Zapisanie argumentu ze stosu do
rejestru rbx

```

Sprawdzamy, czy liczymy pierwszy wyraz, czy dalszy.

```

    spr_flagi:
    cmp $0, %r11       #Sprawdzenie, czy jest flaga,
jeśli tak - początkowy zabieg
    je dalej

```

Jeśli pierwszy, wykonujemy zabieg początkowy.

```

    #===Zabieg początkowy===
    #===Usuniecie flagi, wpisanie 3 jako liczbe
rozpoczynajaca ciag===
    #===Zapisanie argumentu przekazanego przez stos w
rejestrze rbx===
    dec %r11          #Flaga z 1 na 0
    mov $LICZBA_POCH, %rax    #wkładamy 3 - liczbe od
ktorej zaczynamy ciag

```

Trzeba zabezpieczyć program przed przypadkiem, gdy ktoś chce jedynie jeden wyraz obliczyć, czyli 3. Wtedy nie należy wykonywać żadnych obliczeń, ale zwrócić 3 zapisaną na początku w rejestrze rax.

```

    cmp $1, %rbx      #Jesli ktos chce tylko jeden
wyraz ciagu, konczymy wczesniej z wynikiem 3 w rax
    je czyszczenie

    dalej:
    cmp $0, %rbx      #Spr czy juz wyliczono wszystkie
wtrazy ciagu
    jne obliczenia    #Jesli nie, obliczenia

```

czyszczenie:

```
mov %rbp, %rsp
pop %rbp
ret
```

Obliczanie kolejnych wyrazów ciągu.

```
obliczenia:
movq $(-5), %r10          # -5
imul %r10                 # -5 * x_(n-1)
add $7, %rax              #-5 * x_(n-1) + 7 -> wynik do rax

dec %rbx                  #Obniżenie licznika
call rekurencyjna         #Rekurencyjne wywołanie funkcji -
działania na raxie
```

Wnioski

W programie o zliczaniu ciągów zer, należało wziąć pod uwagę przypadek, w którym indeks jest większy od 10 – taką wartość należało zamienić na ASCII, wcześniej dzieląc ją przez 10 i do każdej uzyskanej cyfry dodawać +48, aby zakodować ją w ASCII.

Instrukcje:

```
push %rbp                #Umieszczenie na stosie poprzedniej
wartości rejestru bazowego

mov %rsp, %rbp            #Pobranie zawartosci rejestru rsp
(wsk na ost element stosu) do rejestru bazowego
```

należy wykonywać od razu po rozpoczęciu funkcji rekurencyjnej, jeśli są umieszczone w innej etykietce, możemy napotkać błąd Segmentation fault.

Operacja funkcji rekurencyjnej z wykorzystaniem stosu wymagała użycia wielu etykiet.

Źródła:

Professional Assembly Language, Richard Blum

<http://jedrzej.ulasiewicz.staff.iiar.pwr.wroc.pl/Architektura-Komputerow/lab/Architektura-52.pdf>