

Universiteti i Prishtinës "Hasan Prishtina" Fakulteti i Inxhinierisë Elektrike dhe Kompjuterike

Lënda: Arkitektura dhe organizimi i kompjutereve

Detyra: Seria Fibbonaci

Profesori: Studenti:

Prof. Dr. Valon Raca Enes Hasani

ID: 190714100148

Hyrje

Detyra:

```
#include <iostream>
using namespace std;
int fib(int x) {
        if ((x == 1) | | (x == 0)) {
                 return(x);
        }
        else {
                 return(fib(x - 1) + fib(x - 2));
        }
}
int main() {
        int x, i = 0;
        cout << "Enter the number of terms of series : ";</pre>
         cin >> x;
         cout << "\nFibonnaci Series : ";</pre>
        while (i < x) {
                 cout << " " << fib(i);
                 i++;
        }
         return 0;
}
```

Komenti:

Ky program bënë llogaritjen dhe printimin e anëtarëve të serisë fibonacci.

Si cdo program ne c++ edhe ketu fillon ekzekutimi programit prej funksionit kryesor main. Fillimisht kemi dy variabla te deklarauar te tipit integer(numer i plote) x-in dhe i-ne. Pyesim shfryetezuesin se sa anetare te seriese deshiron t'i shfaq permes komandes cout, pastaj kete numer e ruajme ne variablen x(kjo eshte arsyeja e perdorimit te variables x). Pasi qe kemi marre numrin e anetareve qe shfryetezuesi dëshiron t'i paraqes tani na mbetet ti paraqesim ata anatere(cout-i i ardhshem). Tani hyn ne përdorim variabla i. Këtë variabël e perdorim si parametër për funksionin fibbonaci, ku i paraqet indeksin e anetarit i te serise fibbonaci(i=0,1,2,3,...,x-1). Ne e thirrim funksionin fibbonaci per secilin anëtare të vargut fibbonaci(për ta gjetur vlerën atij anëtari), gjatësia x e te cilit është përcaktuar nga shfryetëzuesi. Për këtë e perdorim një unazë while, e cila perfundon kur janë printuar të gjithë anëtarët e vargut nga anëtari 0 deri te anëtari x-1, andaj i-ne e inkrementojmë për 1 cdo-herë pasi të printojme një vlerë, në mënyrë që të shkojmë te anëtari i ardhshëm, perderisa ka ende anëtarë(i<x). Në brendi të unazës printojmë një hapësirë(me qene dalja e lexueshme), dhe e kërkojmë vlerën e anëtarit të i-te te vargut fibonacci permes funksionit fib duke ia pasuar indeksin e anëtarit në fjalë, i-ne(fib(i)).

Funksioni fib është funksion i cili si parameter formal pranon një vlerë të tipit int(indeksin e ndonjë anëtari), po ashtu si vlerë kthyese ka një variabël të tipit int, përkatësisht vlerën e anëtarit që i korrespondon atij indeksi që është marrë si parametër. Funksioni fib është funksion rekurziv, i cili kthen 0 kur indeksi që i pasohet i korrespondon anëtarit 0, 1 kur indeksi që i pasohet i korrespondon anëtarit 1 (base case i cili trajtohet përmes if), pastaj secili anëtarë i radhës gjenerohet si shumë e dy anëtarëve paraprak(kjo situate trajtohet brenda else), kjo paraqet definimin e serise fibonacci, pra prej anëtarit të 2 te e tutje anëtarët mund të gjenerohen në mënyrë rekurzive, ku funksioni e thirr vetveten deri sa të arrij deri tek basecase.

Realizimi i kodit ne MIPS

Kjo detyre ka qene mjaftë sfiduese, sepse ka pasur nested-procedures, dhe jo vetem kaq ato kanë qenë rekurzive. Kjo e ka bërë të obligueshme përdorimin e stack-ut,në mënyrë që kur të mbishkruhen regjistrat të mos na humbin të dhënat, ku lind vështirsia e menaxhimit të tij dhe e përcaktimit të variablave të cilat duhet t'i ruajmë në të. Problem me theks të veqantë që kam hasur ka qenë zgjedhja e një strukture të përshtashme për vizualizimin e procesit rekurziv kur vlerat fillojne të rriten, me c'rast kam kuptuar se pema binare është një mjet i mirë vizualizimi per problemin në fjalë.

Shënim: Shpjegimi më i detajuar është bërë me komente në fajllin ku gjendet kodi. Këtu po paraqes disa pjesë kryesore.

.text

.globl main

fib:

addi \$sp,\$sp,-12 funksioni fib sahere qe thirret

sw \$ra, 8(\$sp)

alokon stack-un qe te ruaj
3 te dhena(nga 4 bajt gjithsej 12 bajt

sw \$a0, 4(\$sp) te cilat duhet te memorizohen sepse

perndryshe mbishkruhen neper regjistra), adresen ku duhet te vazhdoi kodi(ra) pas ekzekutimit te njerit prej blloqeve

bne \$a0,1,xZero degezuese, parametrin x sepse regjistri qe e ruan mbishkruhet kur thirret funksioni

add \$v0,\$a0,\$zero fib per x-1 , e neve na duhet edhe per x-2 si dhe rezultatin qe kthen fib per x-1

addi p,p,p,12 sepse nese se ruajme na mbishkruhet nga fib(x-2).

Fillimisht kontrollojme a eshte parametri x i

jr \$ra barabarte me 1, nese po e kthejme 1, zbrazim stack-un shkojme te rreshti i kodit adresa e te cilit gjendet

ne regjistrin qe ruan regjitri i adresave, nese jo kontrollojme xZero:

a eshte 0(xZero), nese po kthejme 0, zbrazim stackun, shkojme te rreshti

i kodit adresa e te cilit gjendet ne regjistrin

qe ruan regjitri i adresave, nese nuk eshte 0 shkojme te pjesa

add \$v0,\$a0,\$zero ku e bejme thirrjen rekurzive(Else)

addi \$sp,\$sp,12

bne \$a0,0,Else

jr \$ra

Else:

addi \$a0, \$a0, -1

jal fib

sw \$v0, 0(\$sp)

lw \$a0, 4(\$sp)

addi \$a0,\$a0,-2

jal fib

lw \$t0,0(\$sp)

add \$v0,\$t0,\$v0

lw \$ra,8(\$sp)

addi \$sp, \$sp,12

jr \$ra

ne kete pjese zvogelojme x per 1 ne x-1, dhe duke e thirrur funksionin fib e gjejme vleren e anwtarit x-1, qe te mos na mbishkruhet kur e therrasim per x-2 e ruajme ne stack kete rezultat, pastaj e gjejme vleren e anetarit x-2, pra jemi gati per ta gjetur anetarin x si shume e x-1 dhe x-2, para se t'i mbledhim duhet ta marrim nga stack vleren e anetarit x-1(lw) por duke pasur kujdes e duke e ruajtur ne nje regjister tjeter e jo ne regjistrin ku e kemi vleren e anetarit x-2, pastaj vetem i mbledhim, nga stack marrim adresen qe tregon se te cili rresht duhet te vazhdoi kodi, e zbrazim stack-un dhe shkojme te rreshti adresen e te cilit e morem nga stacku

main:

addi \$s0,\$zero,0

la \$t1,numberOfSeries

li \$v0,4

add \$a0,\$t1,\$zero

syscall

li \$v0,5

syscall

move \$t2,\$v0

la \$t1,fibS

li \$v0,4

add \$a0,\$t1,\$zero

syscall

funksioni main ku ruajme
ne regjister variablen(i)
qe perdoret per indeksim
te anetareve, printimi i stringut
numberOfSeries ku pyesim
shfryetezusin per numrin e termave.
Ruajtja e inputit int ne nje regjister,
dhe se fundi printimi i stringut fibS
ku ne vazhdim i printojme anetaret
permes unazes

loop:

slt \$t1,\$s0,\$t2

beq \$t1,\$zero,exit

la \$t3,wSpace

li \$v0,4

add \$a0,\$t3,\$zero

syscall

move \$a0,\$s0

jal fib

sw \$v0,factResult

li \$v0,1

lw \$a0,factResult

syscall

addi \$a0,\$a0,1

#inkrementimi per 1 i regjistrit qe ruan variablen i

j loop

exit:

li \$v0,10

syscall

.data

numberOfSeries: .asciiz "Enter the number of terms of series : "

fibS: .asciiz "\nFibonnaci Series : "

wSpace: .asciiz " "

factResult: .word 0

ruajtja e te dhenave(stringjeve) te cilat nuk i zene regjistrat

unaza while(ketu e emeruar loop)

e secilit anetare(factResult),

nga nje hapesire mes tyre(wSpace)

permes syscall dhe e cila perfundon

pasi qe te kthehet ajo vlere

kur jane printuar te gjithe anetaret e kerkuar(kur x=i)

therrasim funksionin fib

per te llogaritur vleren

printohet, printojme

ne te cilen

ne memorie dhe e nje integer-i te cilin do ta mbishkruajme per te ruajtur rezultain e funksionit fib

Testimet me QtSpim

Testimet me QtSpim kanë qenë një ndihmesë e madhe e madhe në vizualizimin e ecurise se rekurzionit, po ashtu për debugim.

```
Console - X

Enter the number of terms of series: 10

Fibonnaci Series: 0 1 1 2 3 5 8 13 21 34
```

Nga rezultati shihet se programi punon ne rregull per 10 anetaret e pare te serise fibonacci, dy anëtaret e pare jan 0 dhe 1, shuma e tyre eshte 1 anetari i 3 te, pastaj shuma e anetarit te 2-te me anetarin e 3-te na e jep anetarin e 4-te(1+1=2), e keshtu me radhe.

```
Console
Enter the number of terms of series : 20
Fibonnaci Series : 0 1 1 2 3 5 8 13 21 34 55 89 144 233 377 610 987 1597 2584 4181
```

Nga rezultati i mësiperm shihet se po funksionon në rregull edhe për 20 anëtarë. Një gjë që vërehet është që sa më i madh të jetë termi aq më shumë kohë merr per tu procesuar dhe mjaftë shpejt arrijmë në një pikë që llogaritja e anëtarëve bëhet në kohë jo efiqiente, gjë që ka kuptim plotësisht sepse koha që na duhet për të llogaritur vlerën e anëtarit të n-të është sa koha e nevojshme për llogaritjen e vlerës së anëtarit n-1 plus koha e nevojshme për llogaritjen e anëtarit n-2 plus koha që duhet për t'i mbledhur që mund të neglizhohet për shkak se është tejet e shkurtë.

I njejti rezultat edhe nga ekzekutimi i kodit në C++, që dëshmon se kodi në assembler bën zgjidhjen e problemit në fjalë.