

Test de laborator - Arhitectura Sistemelor de Calcul

Anul I
Numărul 1

- Nota maxima pe care o puteti obtine este 10.
- Nota obtinuta trebuie sa fie minim 5 pentru a promova, fara nicio rotunjire superioara.
- Aveti voie cu orice material, dar NU aveti voie sa discutati intre voi! Orice tentativa de fraudă este considerata o incalcare a Regulamentului de Etica!

1 Partea 0x00 - maxim 4p

Consideram ca a fost implementata, in limbajul de asamblare studiat in cadrul laboratorului, o procedura `produsScalar` care primeste ca argumente, in ordine, adresa a doua tablouri unidimensionale de elemente de tip `.long`, dimensiunea comuna, tot ca argument de tip `.long`, si returneaza produsul scalar al acestora. Signatura este `produsScalar(&v, &w, n)`.

Subiectul 1 (3p) Sa se scrie o procedura `mutualOrtogonal` care primeste ca argumente, in ordine, trei tablouri unidimensionale de elemente de tip `.long`, dimensiunea comuna, tot ca argument de tip `.long`, si returneaza in `%eax` valoarea 1 daca cei trei vectori descrisi de cele trei tablouri unidimensionale sunt mutual ortogonali, respectiv 0 in sens contrar. Pentru implementarea procedurii se vor respecta **toate** conventiile de apel din suportul de laborator. Procedura `mutualOrtogonal` va efectua apeluri interne catre procedura `produsScalar`.

Observatie 1 Doi vectori sunt ortogonali (sau perpendiculari) daca produsul lor scalar este 0.

Solution: Se accepta orice implemetarea valida care rezolva problema si respecta conventiile. Se vor acorda punctaje partiale.

Subiectul 2 (1p) Sa se reprezinte continutul stivei in momentul in care ajunge la adancimea maxima, conform scenariului de implementare de mai sus, considerand apelata din `main`, in mod corect, procedura `mutualOrtogonal`. Pentru reprezentarea stivei in aceasta configuratie, trebuie sa marcati si pointerii existenti in cadrul de apel (`%esp` si `%ebp`).

Solution: Se accepta orice desen al stivei in care sunt marcati cei doi pointeri si sunt reprezentate adresa de retur, vechea valoare a lui `%ebp`, registrii callee-saved si argumentele procedurii.

2 Partea 0x01 - maxim 3.5p

Subiectul 1 (0.5p) Fie variabila `var` declarata in sectiunea `.data` astfel: `var: .long 18`. In cadrul programului, se efectueaza o incrementare asupra acestei zone de memorie, prin intermediul instructiunii `inc var`, care cauzeaza o eroare. De ce apare aceasta eroare?

Solution: Trebuie sufixata instructiunea cu dimensiunea tipului de date - decl; `var` este doar un nume simbolic pentru o adresa din memorie, nu se poate face inferenta de tip

Subiectul 2 (0.5p) Care este diferenta dintre instructiunile `lea` si `mov`?

Solution: Instructiunea `lea` va depozita in destinatie adresa sursei, iar `mov` va depozita valoarea in sine a sursei.

Subiectul 3 (0.5p) Putem obtine adresa de memorie a unei etichete din program? Daca da, precizati un mod prin care putem face salt la respectiva adresa. Daca nu, de ce nu putem obtine adresele de memorie ale etichetelor din program?

Solution: Da - test lab ASC 2020, se poate;
Exista doua variante de raspuns:
1) `lea et, reg` sau `mov $et, reg` urmat de `jmp *reg` (steluta poate fi omisa);
2) push adresei pe stiva, si apoi un `ret`;

Subiectul 4 (0.5p) Sirul de instructiuni `xorl %eax, %eax; cmp $-1, %eax; jae L1` va conduce la efectuarea saltul la `L1`? De ce?

Solution: Nu, prezentarea diferentei dintre `jae` si `jge`

Subiectul 5 (0.5p) Care va fi rezultatul instructiunii `mul %ebx`, stiind ca in `%eax` avem stocata valoarea `0x40000000` si in `%ebx` avem stocata valoarea `8`? Descrieti ce se intampla la inmultire si explicati rezultatul.

Solution: Executiul 2 din TestLaborator3.1, `%eax = 0`, `%edx = 2`

Subiectul 6 (0.5p) Dorim sa efectuam un apel de sistem, care primeste *flag*-uri de permisiune. Dupa ce citim documentatia, stabilim ca cele doua *flag*-uri pe care dorim sa le punem in acest argument sunt `S_IRUSR` si `S_IWUSR`. Valorile acestor constante sunt `S_IRUSR = 256`, iar `S_IWUSR = 128`. Ce valoare **hexa** veti pune in registrul care primeste valoarea *flag*-ului de permisiune?

Solution: $256 \parallel 128 = 384 = 0x180$, similar cerintei 3 de la tema

Subiectul 7 (0.5p) Fie o procedura recursiva care primește 5 argumente. În corpul acestei proceduri, pe lângă convențiile standard, se salvează registrele `%ebx` și `%esi` și se definește un spațiu pentru 8 variabile locale de tip `.long`. Inițial, registrul `%esp` se află la adresa `0xffff2024`, iar spațiul disponibil de adrese este până la `0xffdf0ba0`. După câte autoapeluri se va obține **segmentation fault**?

Solution: Calculăm diferența, spațiu = $0xffff2024 - 0xffdf0ba0 = 0x201484$
= 2102404 bytes
= 525601 spații pentru long
Stim că stiva ocupă 5 argumente + r.a. + `ebp` + `ebx` + `esi` + 8 variabile locale
= 17 long-uri la fiecare autoapel $525601 / 17 = 30917$ rest 12
la al 30918-lea autoapel seg fault; exemplu în test ASC 2021

3 Partea 0x02 - maxim 2.5p

Presupunem că aveți acces la un executabil `exec`, pe care îl inspectați cu `objdump -d exec`. În momentul în care rulați această comandă, vă opriți asupra următorului fragment de cod. Analizați acest cod și răspundeți la întrebările de mai jos. Pentru fiecare răspuns în parte, veți preciza și liniile de cod / instrucțiunile care v-au ajutat în rezolvare.

```
000004ed <func>:
  1. 4ed:  push  %ebp
  2. 4ee:  mov   %esp,%ebp
  3. 4f0:  sub   $0x14,%esp
  4. 4f3:  call  55d
  5. 4f8:  add   $0x1ae4,%eax
  6. 4fd:  mov   0x14(%ebp),%eax
  7. 500:  mov   %al,-0x14(%ebp)
  8. 503:  mov   0xc(%ebp),%eax
  9. 506:  imul  0x10(%ebp),%eax
10. 50a:  mov   %eax,-0x4(%ebp)
11. 50d:  movl  $0x0,-0xc(%ebp)
12. 514:  movl  $0x0,-0x8(%ebp)
13. 51b:  movl  $0x0,-0xc(%ebp)
14. 522:  jmp   53c <func+0x4f>
15. 524:  mov   -0xc(%ebp),%edx
16. 527:  mov   0x8(%ebp),%eax
17. 52a:  add   %edx,%eax
18. 52c:  movzbl (%eax),%eax
19. 52f:  cmp   %al,-0x14(%ebp)
20. 532:  jne   538 <func+0x4b>
21. 534:  addl  $0x1,-0x8(%ebp)
22. 538:  addl  $0x1,-0xc(%ebp)
23. 53c:  mov   -0xc(%ebp),%eax
24. 53f:  cmp   -0x4(%ebp),%eax
25. 542:  jl    524 <func+0x37>
26. 544:  mov   -0x8(%ebp),%eax
27. 547:  leave
28. 548:  ret
```

a. (0.5p) Câte argumente primește procedura de mai sus?

Solution: 4 argumente - avem `0x8(%ebp)`, `0xc`, `0x10` și `0x14`

b. (0.5p) Știind că `movzbl` efectuează un `mov` cu o conversie de tip, de la `.byte` la `.long`, ce tip de date are primul argument al acestei proceduri?

Solution: linia 16, se pune in eax primul arg, se adauga edx la eax
apoi se face movzbl (eax), eax, adica e un byte ptr = char star

c. (0.5p) Ce tip de date are valoarea returnata de aceasta procedura?

Solution: ne uitam la ultima aparitie a lui eax - de la linia 26 obs ca e dependent de -8(ebp)
urmarim -8(ebp), la linia 21 i se adauga long un 1, la linia 12 a fost facut 0
astea sunt singurele 2 aparitii, tipul returnat este long - ceva care se tot incrementeaza, plecand
de la 0

d. (1p) Liniile 15 - 25 descriu o structura repetitiva (indicata, in special, de liniile 24 si 25).
Descrieti, cat mai detaliat, care este conditia care trebuie indeplinita pentru a se executa
aceasta secventa.

Solution: Se executa daca eax lt -0x4(ebp), altfel merge la exit
daca se respecta conditia, se sare la 524 = linia 15
acolo se muta -0xc(ebp) in edx
dar -0xc(ebp) este initial 0 (linia 11)
urmarim -0xc(ebp) si vedem incrementarea la 22
apoi se muta in eax, si de acolo verificarea
deci se executa o structura cu indici de la 0 la -0x4(ebp)
iar -0x4(ebp) este construit la linia 10
dupa o inmultire intre 0xc(ebp) si 0x10(ebp), adica intre argumentele 2 si 3
deci for (int i = 0; i < arg2 * arg3; i++) este solutia