

Tölvutækni og forritun Lokapróf

brj46

Nóvember 2024



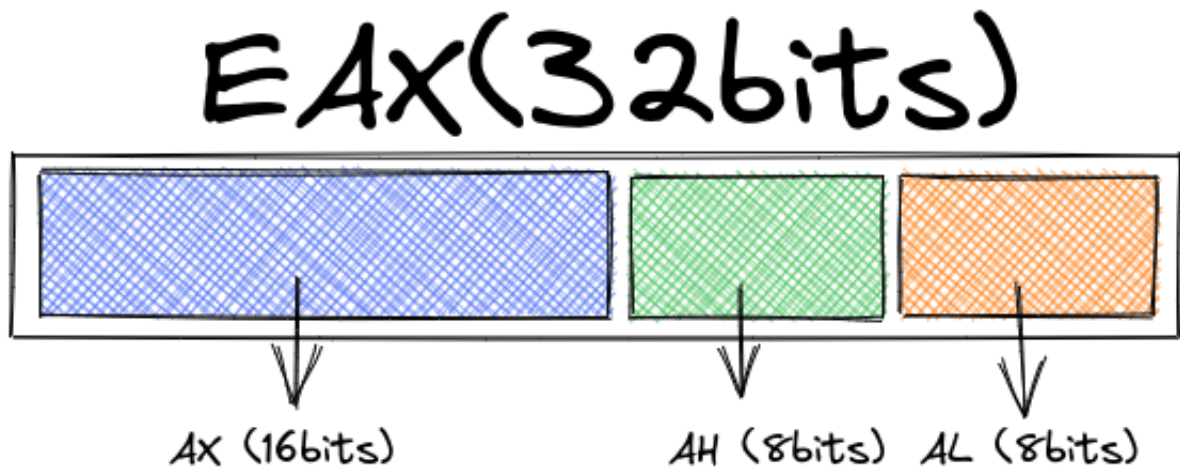
Hvað þarf ég að kunna fyrir prófið?

- ☐ Bitavinnsla með heiltölur (signed og unsigned)
- ☐ Einfaldar fleytitölur
- ☐ Skrifa C kóða út frá smalamálskóða (reikniaðgerðir, styriskipanir, föll, bestun,...)
- ☐ Minnisyfirflæði (buffer overflow)
- ☐ Skyndiminni (Skipulag og notkun)
- ☐ Frabrigði, ferlar (fork, wait)
- ☐ Skipulag á sýndarminni
- ☐ Minnisúthlutun

Tekið frá Tuma

assembly

Uppbrot Gistis



algengar skipanir

| skipun | argument | lýsing |
|------------|----------|--|
| mov | x, y | færir úr x yfir í y, sjá conditional move fyrir neðan |
| push | x | ýtir x á hlaða og eftir að hækka %ESP um sizeof(x) bæti og sett þar inn |
| pop | x | skilar síðasta gildi sem var sett á hlaðann inn í x |
| lea | (x), y | lea, betur þekkt sem leaq er notað til að framkvæma reikning (x) og setja útkomu inn í y |
| (x,y) | | skilar útkomu úr reikningi $x + y$ |
| 0,(x,y) | | skilar útkomu úr reikningi $x * y$ |
| (x,y,z) | | skilar útkomu úr reikningi $x + y * z$ |
| 2(x, y, z) | | skilar útkomu úr reikningi $(2 + (x + y * z))$ |
| sar | x, y | hliðrar y um x bita til hægri, basically heiltöludeiling með x |
| sal | x, y | næstum eins og sar nema til vinstri, núna með margföldun með 2^x |
| sub | x,y | dregur y frá x |
| inc/dec | x | hækkar/lækkar gildi x um 1 |

ath. **SHL** og **SAL** gera það sama en **SHR** virkar ekki með signed int eins og **SAR**

Algeng mynstur

| mynstur | skýring |
|-----------------------|--|
| testl %edi, %edi | logical andað edi við edi þannig ef $edi \leq 0$ er hægt að cmove eða jc í samræmi við það |
| cmove \$5, %eax | færðu 5 inn í eax ef z-flaggið er sett sem 1 þ.e. ef edi er tómt |
| leal 0(%rdi, %rdi, 4) | margfaldar %rdi með 5, $(x + 4 * x)$ |

conditional codes

Þessir kóðar fara a endann á cmov skipunum þ.e. cmov- í línu eftir að eitthvað er testað eins og í dæmi

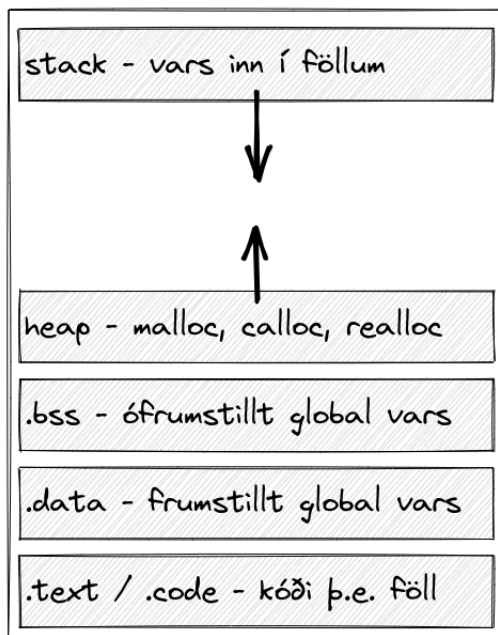
```
testb    $7, %dl
cmov     $1, %rax
```

Þetta er þínu fucked dæmi því e flaggið í cmov stendur fyrir equal nema hvað við erum actually að athuga hvort útkomugildið sé 0, þ.e. að enginn af neðstu 3 bitunum sé 1, þá er gott að muna að e er jafngilt z

Þessi kóði færir 1 inn í %rax ef neðstu þrír bitar %dl eru ekki 111

| cc | condition |
|--------|---------------------------------|
| o | overflow |
| no | no overflow |
| b, nae | below, not above or equal |
| nb, ae | not below, above or equal |
| e, z | equal(zero) |
| ne, nz | not equal, (not zero) |
| na, be | not above, below or equal |
| a, nbe | above, not below or equal |
| s | sign |
| ns | no sign |
| p | parity |
| np | no parity |
| l, nge | less, not greater than or equal |
| nl | not less, greater than or equal |
| ng, le | not greater, less than or equal |
| g, nle | greater, not less than or equal |

minnissvæði



ath. global breytur sem eru skilgreindar sem 0 eða NULL eru líka í .bss

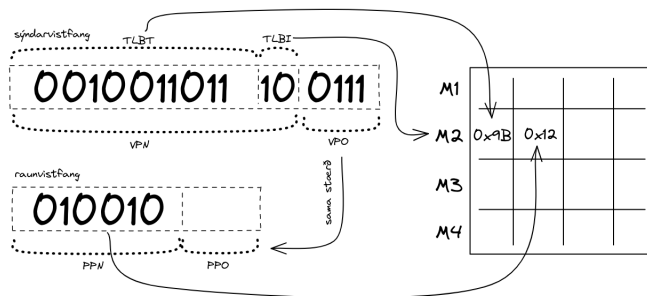
Sýndarminni

- sýndarvístföng: a bitar
- raunvístföng: b bitar
- síðustærð: c bæti
- TLB: d vít, e sæti
- fjöldi mengha: f

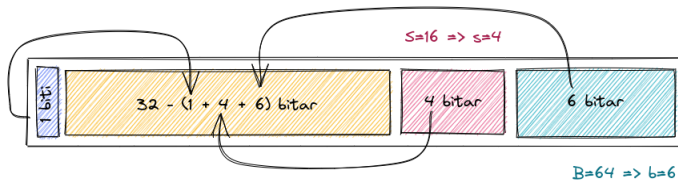
fjöldi mengja er reiknað $\frac{e}{d} = f$

við erum með sýndarvístfang sem er 16 bitar sem skiptast í 4 mengi þá er $\text{VPN}^{\frac{3}{4}} \times 16$ bitar og **VPO** 4 bitar

TBLT og **TLBI** eru skipting á **VPN** og **TBLT** restin raunvístföngin eru jafn löng og **TLBT** og skipt niður í tvo hluta **PPN** og **PPO**, sem er jafn stór og **VPO** (í þessu tilfelli 4 bitar)



annar dæmi, við erum með sýndarminni sem er 4kb að stærð, 4-vítt, E, og með 16 mengi, S, svo út frá þessum tölum finnum við línustærð, B, með reikningnum $\frac{4096}{16 \times 4} = 64$ skiptum þessu nu upp fyrir 32-bitastfang:



klukkutífsformúla

$$a + s \times r = m$$

- aðgangstími = a (tif)
- smellahlutfall = s (hlutfall)
- smellarefsing = r (tif)
- meðalaðgangstími = m (tif)

dæmi:

- 97% smellahlutfall, $1 + 0.03 \times 100 = 4$
- 99% smellahlutfall, $1 + 0.01 \times 100 = 2$

Próf 2022

1

Í þessu dæmi ætlum við að nota unsigned long breytur til að tákna (allt að) 64 staka mengi (sets). Ef a er unsigned long breyta þá er stak i í menginu a ef biti i ($i = 0, \dots, 63$) er 1, annars er stak i ekki í menginu. Til dæmis væri mengið $\{0, 3\}$, táknað með 64-bitu bitastrengnum 00...01001. Athugið að bitarnir eru númeraðir frá hægri til vinstri, svo stak 0 er í menginu, en stak 1 er ekki í menginu, stak 2 er ekki í menginu, o.s.frv.

a.

Skrifið einnar línu fall (þ.e. bara ein **return** skipun) sem skilar sammengi (union) tveggja slíkra mengja. Haus fallsins: **unsigned long sammengi(unsigned long a, unsigned long b)**

Svar:

```
1 unsigned long sammengi(unsigned long a, unsigned long b){
2     return a | b;
3 }
```

b.

Skrifið einnar línu fall sem skilar mengjamun (set difference) mengjanna a og b , þ.e. öll stök sem eru í a , en ekki í b . Haus fallsins: **unsigned long munur(unsigned long a, unsigned long b)**

Svar:

```
1 unsigned long munur(unsigned long a, unsigned long b){
2     return a & ~b;
3 }
```

c.

Athugið að í C er fastinn **1ul** (tölustafurinn 1 og bókstafirnir u og l) 64-bitu heiltalan 1 án formerkis. Hvaða mengi táknar segðin ($1ul << i$)?

Svar: Segðin ($1ul << i$) táknar mengið sem inniheldur stakið i og engin önnur stök.

d.

Skrifið einnar línu fall sem skilar því hvort stak i sé í menginu a . Skilagildið á að vera 1 (*satt*) ef i er í a , en 0 (*ósatt*) annars. Þið megið gera ráð fyrir því að gildið á i sé á bilinu 0 til 63. Haus fallsins: **int stakI(unsigned long a, int i)**

Svar:

```
1 int stakI(unsigned long a, int i){
2     return (a >> i) & 1;
3 }
```

2

Við höfum 10-bita fleytitölur sem fylgja IEEE staðlinum. Við vitum ekki skiptingu þeirra í veldishluta (exp) og brothluta (frac), en það er einn formerkisbiti fremst í þeim.

Vika 1

Kynning, Linux, C

Heimadæmi spurningar

1 og 2

kennslu aðferðir

3

Skóðið sýnidæmin á glæru 16 í fyrirlestri 1 (þ.e. $50000 * 50000$ fyrir int og $1e20 + (-1e20 + 3.14)$ fyrir float).

- a . Skrifðið stutt forrit í Java sem prentar út niðurstöðuna úr þessum útreikningunum (athugið að í Java eru kommutölufastar sjálfkrafa af taginu double. Til að fá float-fasta þarf að setja f á eftir fastanum, t.d. 3.14f).
- b . Reyndar er gildið $1e20$ (þ.e. 1020) óþarflega stórt. Það eru til mun minni gildi sem valda sömu vandræðum. Finnið lægsta gildi a á 10a sem gefur sömu niðurstöðu og $1e20$ í seinni formúlunni á glæru 16. Sýnið útprentun á því í Java forriti.

4

Á glærum 20 og 21 í fyrirlestri 1 er sýnd minnisvilla sem getur komið upp í C forriti. Útskýrið hvers vegna svona villa myndi ekki koma upp í sambærilegu Java forriti. Hvaða kostir og gallar eru við það að leyfa möguleika á svona villum í C forritum?

5

Setjið upp linux

Vika 2

C, Bendar, minni, notkun

Vika 3

Upplýsingar sem bitar, heiltölur

Vika 4

Bætaröð, fleytitölur

Vika 5

Skipulag örgjava, smalamálsforritun

Vika6

Stýriskipanir og stef í smalamáli

Vika 7

Gögn og yfirflæði minnis

Vika 8

Bestun smalamálskóða

Vika 9

Minnisstigveldi, skyndiminni

Vika 10

Tenging, keyrsluskrár, forritasöfn

Vika 11

Frábrigði, ferlastýring

Vika 12

Sýndarminni

Vika 13

Minnisúthlutun, ruslasöfnun, minnisvillur

Vika 14

Samantekt