Seminar 0x04

Cristian Rusu

1 Scopul seminarului

În acest seminar vom rezolva niște probleme care implică:

- cod Assembly x86;
- seturi de instrucțiuni;
- pipelining, branch prediction, out of order execution.

2 Exerciții

- 1. Presupunem ca avem un sistem de calcul pe 32 de biti, răspundeti la următoarele întrebări scurte:
 - (a) care este adresa de memorie cea mai mare care poate fi accesată? (cu 8 biți / locație memorie) 2^32=4GB
 - (b) avem instrucțiunea *jne etichetă*, unde *jne* are opcode-ul 0110. Care este saltul maxim care se poate realiza cu această instructiune? 2¹28=0.25GB
 - (c) avem o instrucțiune add R1, R2, unde add are opcode-ul 0011 iar R1 și R2 sunt regiștri iar calculul realizat este $R2 \leftarrow R1 + R2$. Câți regiștri diferiți putem avea? $2^{44=16384}$ registrii diferiți
 - (d) similar cu instrucțiunea anterioară, dar acum avem add~R1,~R2,~R3, unde add are opcode-ul 0100 iar calculul realizat este $R3 \leftarrow R1 + R2$. Câți regiștri diferiți putem avea? pt 2 poziții avem 2^9=512 pt o poziție avem 2^10=1024
- 2. Scrieți secvențe scurte de cod Assembly x86 (și verificați pe https://godbolt.org/) pentru a descrie următoarele secvențe de cod C (x este un array de 20 valori int iar celelalte variable sunt int):
 - (a) a = 42
 - (b) $b = 10 \times c + 13$
 - (c) $y = (a-5) \times (y+1337)$
 - (d) if (a == 0) b = b + 1 else b = b 1
 - (e) if (a == 3) $b = b \times 2$ else b = b/2
 - (f) x[i] = x[i-1]
 - (g) z = x[5] + x[10]
 - (h) if (a == 0 || a <= 50) c = 0 else c = 1
 - (i) while $(1) \{ \dots \}$
 - (j) sum = 0; i = 0; $while(i < 10) { sum = sum + i; <math>i = i + 1$; }
- 3. Fie următoarea secvență de cod scrisă în C:

```
int sum = 0;
int i = 0;
for (i = 0; i < 10; i++)
    sum += i;</pre>
```

Cerinte:

i=1 i++; // ==1 si i == 2 ++1; // ==2 si i == 2, compilatorul nu are nevoie de o variabila temporara

(a) în ciclul for de mai sus putem folosi i++ sau ++i. Există o diferentă între cele două operații?

- (b) scrieti cod Assembly echivalent cu această secventă;
- (c) comparați rezultatul cu secvența de cod de la exercițiul predecent, subpunctul (i). Care variantă este mai eficientă?
- (d) rescrieți secvența de C de mai sus dar de data aceasta la fiecare iterație actualizați suma de două ori (acum suma este actualizată o singură dată).
- 4. În contextul pipelining, când codul sursă primit are dependențe de date, ce fel de erori (hazards) reprezintă următoarele secvențe?
 - (a) %eax $\leftarrow \%$ ebx + %ecx, %eax $\leftarrow \%$ ebx + %edx WAW
 - (b) %ebx $\leftarrow \%$ ecx + %eax, %eax $\leftarrow \%$ edx + %eax WAR
 - (c) %eax $\leftarrow \%$ ebx + %ecx, %edx $\leftarrow \%$ eax + %edx RAW
 - (d) %eax $\leftarrow 6$, %eax $\leftarrow 3$, %ebx $\leftarrow \%$ eax + 7 WAW si RAW (rezultatul poate fi 10 sau 13)
- 5. Aveți un calculator al cărui CPU are două unități principale: 1) o unitate care încarcă date din memorie în regiștri (câte o variabilă o dată) și 2) o unitate aritmetică/logică care poate executa două instrucțiuni simultan. Calculați cât mai eficient pe această mașină expresia $a+b+a\times c+b\times c+d+d\times e$.
- 6. Considerăm următoarea secvență de cod C unde A și B sunt vectori iar na și nb reprezintă dimensiunile celor doi vectori:

Cerinte:

- (a) ce face algoritmul de mai sus? interclasare
- (b) câte instrucțiuni de branch (salt) există în codul de mai sus? 4
- (c) puteți prezice eficient pentru fiecare branch dacă acesta sare sau nu?
- (d) dacă au fost salturi pe care nu le puteți prezice, schimbați codul de mai sus astfel încât să le eliminati. eliminam saltul 2
- 7. Scrieți o funcție toUpper() care ia ca parametru un șir de caractere și returnează același șir dar în care toate caracterele sunt majuscule (limbajul de programare nu este important, puteți scrie pseudo-cod). Scrieți inițial o soluție cu salturi și apoi încercați să eliminați salturile complet. Gândiți-vă cum puteți îmbunătății soluția și mai mult.