



UNIVERSITATEA DIN BUCUREȘTI

FACULTATEA DE
MATEMATICĂ ȘI INFORMATICĂ



SPECIALIZAREA INFORMATICĂ

Lucrare de licență

ATACURI SPECULATIVE

Absolvent

Radu Ștefan-Octavian

Coordonator științific

Titlul și numele profesorului coordonatorului

București, iunie 2021

Rezumat

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Fusce vitae eros sit amet sem ornare varius. Duis eget felis eget risus posuere luctus. Integer odio metus, eleifend at nunc vitae, rutrum fermentum leo. Quisque rutrum vitae risus nec porta. Nunc eu orci euismod, ornare risus at, accumsan augue. Ut tincidunt pharetra convallis. Maecenas ut pretium ex. Morbi tellus dui, viverra quis augue at, tincidunt hendrerit orci. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Aliquam quis sollicitudin nunc. Sed sollicitudin purus dapibus mi fringilla, nec tincidunt nunc eleifend. Nam ut molestie erat. Integer eros dolor, viverra quis massa at, auctor.

Abstract

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Fusce vitae eros sit amet sem ornare varius. Duis eget felis eget risus posuere luctus. Integer odio metus, eleifend at nunc vitae, rutrum fermentum leo. Quisque rutrum vitae risus nec porta. Nunc eu orci euismod, ornare risus at, accumsan augue. Ut tincidunt pharetra convallis. Maecenas ut pretium ex. Morbi tellus dui, viverra quis augue at, tincidunt hendrerit orci. Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Aliquam quis sollicitudin nunc. Sed sollicitudin purus dapibus mi fringilla, nec tincidunt nunc eleifend. Nam ut molestie erat. Integer eros dolor, viverra quis massa at, auctor.

Cuprins

1	Introducere	4
2	Preliminarii	5
2.1	Out-of-order Execution & Instructiuni Tranzitorii	5
2.2	Branch Prediction & Executie Speculativa	5
2.3	CPU Cache	6
2.3.1	Atacuri asupra memoriei cache	6
3	Continut	8
4	Concluzii	9
	Bibliografie	10

Capitolul 1

Introducere

Capitolul 2

Preliminarii

2.1 Out-of-order Execution & Instructiuni Tranzitorii

În trecut procesoarele executau instructiunile în ordinea în care acestea erau preluate de la compilator, câte una pe rând. În multe situații instructiuni mai costisitoare blocau fluxul de execuție, iar procesorul devenea parțial inactiv. Procesoarele moderne se folosesc de o serie de tehnici grupate sub umbrela *Out-of-order Execution*, introduse pentru prima dată la mijlocul anilor 1990 [1], în urma unui algoritm dezvoltat de Tomasulo în 1967 [5] care permitea programarea dinamică a ordinii instructiunilor și alocarea acestora pe mai multe unități de execuție care rulează în paralel. Scopul acestei tehnici este utilizarea exhaustivă a resurselor disponibile pe procesor, pentru creșterea performanței.

Această optimizare duce la situații în care unele instructiuni executate trebuie respinse, iar starea programului întoarsă la una anterioară (din cauza decansării unei excepții în urma accesării unei zone de memorie interzisă de exemplu). Aceste tipuri de instructiuni numite în continuare *Instructiuni Tranzitorii* stau la baza atacului *Meltdown* [3].

2.2 Branch Prediction & Execuție Speculativă

Pe baza *Branch Processing Unit (BPU)* din interiorul procesoarelor moderne încearcă să prezică, în cazul unei ramificări (*if*), sau final de iteratie (*for*, *while*), ramura corectă pe care va fi următoarea. În cazul în care fluxul de execuție stagnează la un astfel de punct de bifurcare (de exemplu, în așteptarea încărcării din memorie a valorii unei variabile), se poate folosi prezicerea dată de *BPU* pentru a executa speculativ instructiunile următoare. După ce execuția instructiunii care decide bifurcarea este finalizată rezultatele obținute speculativ sunt fie pastrate fie respinse [2].

Branch prediction are în general o acuratețe foarte ridicată, chiar de peste 95% [1], asadar

executand speculativ s-au obtinut imbunatatiri considerabile de performanta. Cu toate acestea, in cazurile in care ramura de executie nu este prezisa corect, se vor executa instructiuni care nu ar fi avut loc in cadrul executie secventiale, *in-order execution*. Bineinteles, aceste instructiuni vor fi *rolled-back*, iar rezultatul final va fi cel asteptat, dar la nivel micro-arhitectural se pot observa si masura niste efecte neprevazute ale acestor instructiuni executate *out-of-order*. Analizarea cu grija a acestor efecte secundare sta la baza atacurilor de tip *Spectre* [2].

2.3 CPU Cache

Deoarece incarcarea valorilor din memoria RAM in cpu este foarte costisitoare, in cadrul procesoarelor exista niste zone de memorie foarte rapide, de dimensiuni reduse, ce poarta denumirea de *emphcache*-uri. Acestea retin valorile folosite cel mai des intr-un anumit interval de timp. Prin retinerea si citirea valorilor din cache, se mascheaza incarcarea initial relativ lenta si se castiga timp pretios de executie.

2.3.1 Atacuri asupra memoriei cache

Deoarece memoria cache este mult mai rapida, prin intermediul unui ceas de mare precizie putem distinge intre accesare din memorie si accesarea din *cache* a unei variabile. Sa consideram urmatorul exemplu:

```
uint32_t value = 10;
addr = &value;

time = __rdtscp(&junk);
junk = *addr;
// prima accesare din memorie
memory_time = __rdtscp(&junk) - time;

addr = &value;
time = __rdtscp(&junk);
junk = *addr;
// a doua accesare din cache
cache_time = __rdtscp(&junk) - time;
```

Timpul de accesare al valorii corespunzatoare variabilei **value** poate fi calculat utilizand instructiunea `__rdtscp` specifica procesoarelor Intel. Aceasta permite citirea *time-stamp counter*-ului din procesor [4]. Prin doua masuratori ce incadreaza dereferentierea pointer-ului catre **value**, putem

masura numarul de cicluri de procesor necesari operatiei. Repetand experimentul de 10000 de ori si calcularea mediei timpului de acces pentru fiecare caz, obtin urmatoarele:

- incarcarea din memorie dureaza aproximativ 250 de cicluri
- incarcarea din cache dureaza aproximativ 23 de cicluri

Diferente considerabile precum acestea sunt exploatate in cadrul diferitelor tehnici de atac asupra memoriei cache.

Capitolul 3

Continut

Capitolul 4

Concluzii

Bibliografie

- [1] Joel Hruska, *What Is Speculative Execution?*, Accessed: 12.05.2022, 2021, URL: <https://www.extremetech.com/computing/261792-what-is-speculative-execution>.
- [2] Paul Kocher, Jann Horn, Anders Fogh, Daniel Genkin, Daniel Gruss, Werner Haas, Mike Hamburg, Moritz Lipp, Stefan Mangard, Thomas Prescher et al., „Spectre attacks: Exploiting speculative execution”, în *2019 IEEE Symposium on Security and Privacy (SP)*, IEEE, 2019, pp. 1–19.
- [3] Moritz Lipp, Michael Schwarz, Daniel Gruss, Thomas Prescher, Werner Haas, Stefan Mangard, Paul Kocher, Daniel Genkin, Yuval Yarom și Mike Hamburg, „Meltdown”, în *arXiv preprint arXiv:1801.01207* (2018).
- [4] *RDTS CP — Read Time-Stamp Counter and Processor ID*, Accesat: 12.05.2022, URL: <https://www.felixcloutier.com/x86/rdtscp>.
- [5] Robert M Tomasulo, „An efficient algorithm for exploiting multiple arithmetic units”, în *IBM Journal of research and Development* 11.1 (1967), pp. 25–33.