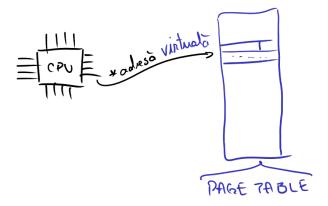
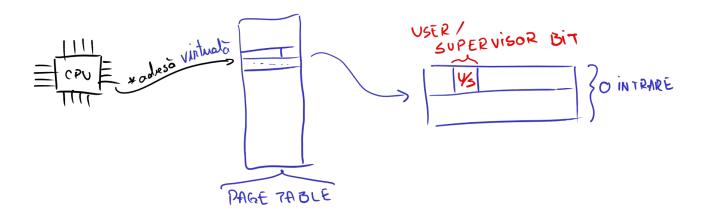
# Atacuri Speculative

Meltdown & Spectre

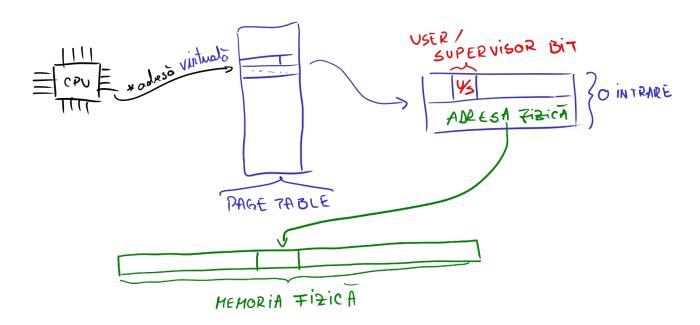
### Memoria Virtuala



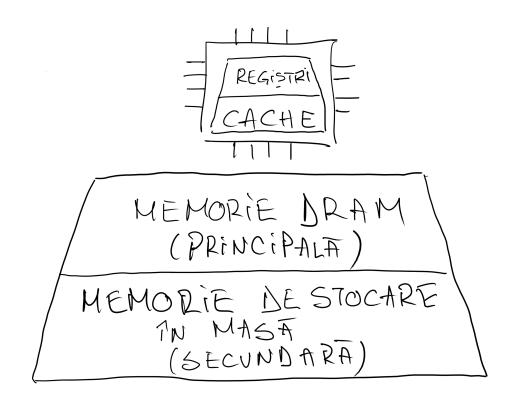
### Memoria Virtuala



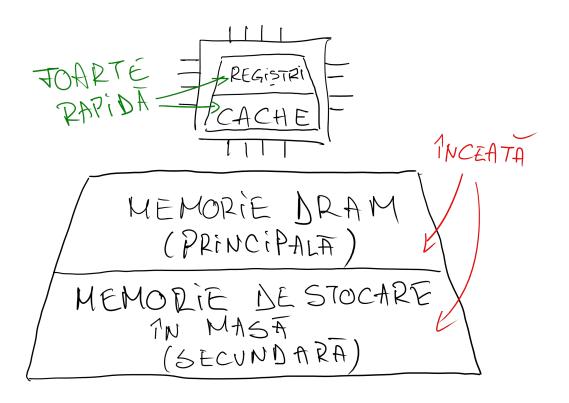
### Memoria Virtuala



### Ierarhia memoriei în sistem



### Ierarhia memoriei în sistem



#### Side-channel Attacks

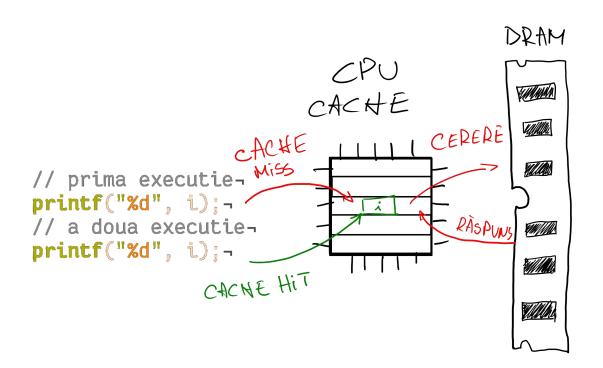
- Execuția corectă a unui program NU implică și că acesta s-a executat în siguranță
- Pot apărea scurgeri de informație din cauza arhitecturii la nivel hardware
- Nu sunt necesare niciun fel de greșeli de implementare la nivel software
- Pentru extragerea de informație, pot fi exploatate efecte secundare neintenționate din:
  - Consumul energetic +
  - o Timpul de execuție 🄀
  - Memoria Cache a CPU :

#### Memoria Cache

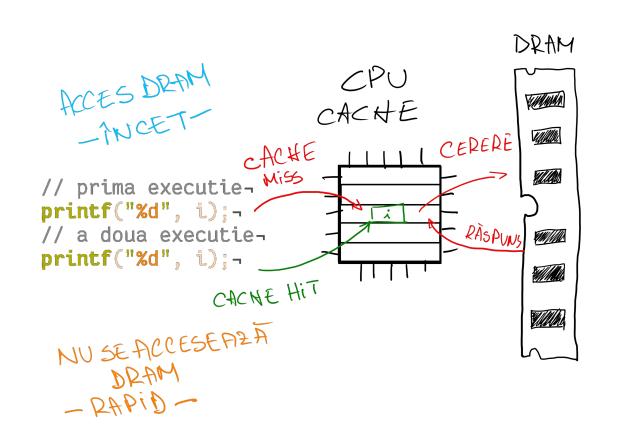
```
CPU
                                        WHINA
                                        MANNE
                                        // prima executie-
printf("%d", i);¬
// a doua executie-
                                         printf("%d", i);¬
                                        Mille
```

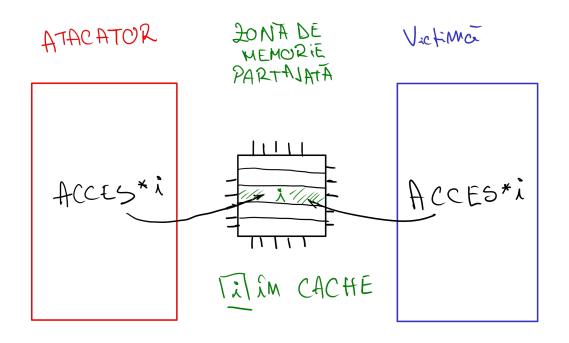
DRAM

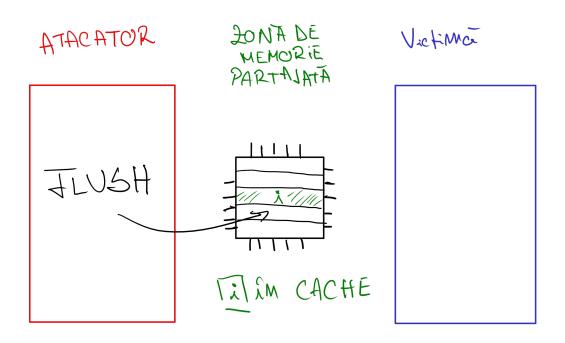
#### Memoria Cache

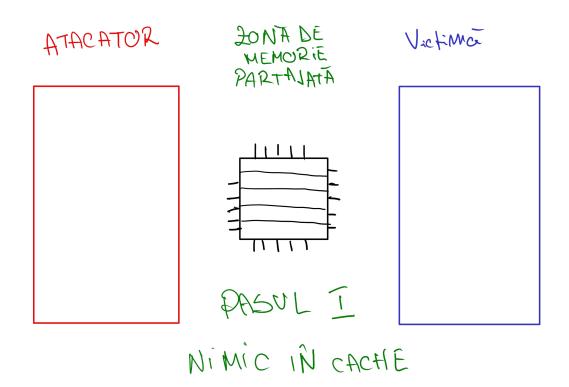


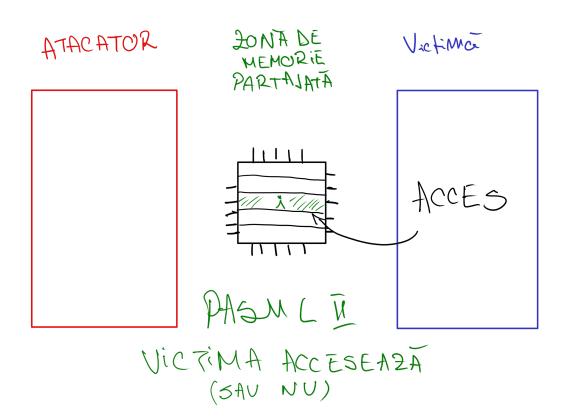
### Memoria Cache

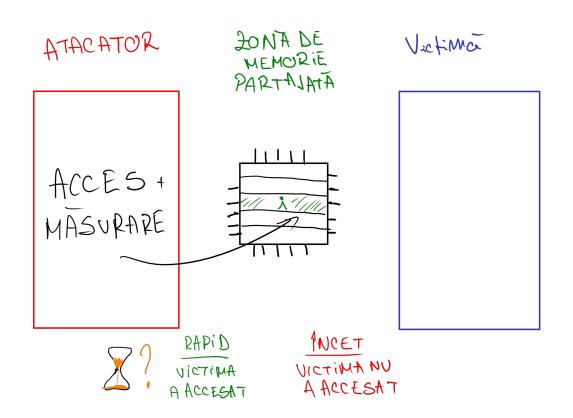






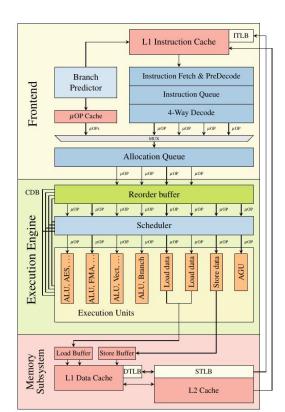






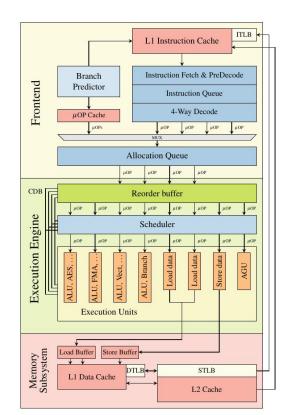
### Execuția Out-of-Order și Speculativă

- Instrucțiunile sunt preluate și decodate în microinstrucțiuni în frontend
- Trimise pentru execuție către motorul de execuție (backend)
- Reordonare, redirecţionare către nucleele de execuţie



### Execuția Out-of-Order și Speculativă

- Execuție în paralel, out-of-order
- Rezultatele se salvează dacă toate dependințele au fost executate cu succes
- În caz contrar instrucțiunile executate în avans (Speculativ) sunt ignorate și se revine la o stare anterioară



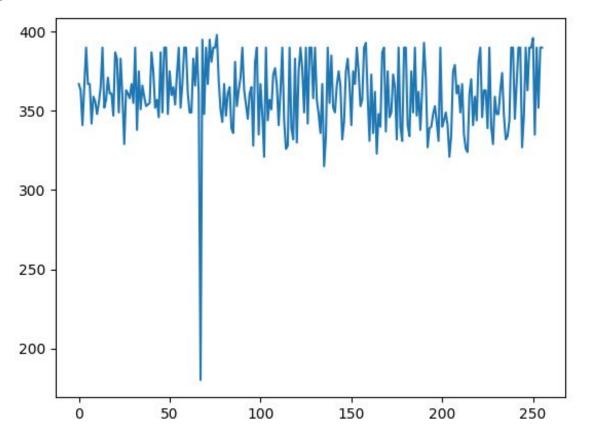
- Se poate citi orice zonă din memorie prin intermediul execuției speculative
- Race condition între verificarea drepturilor de acces şi accesarea memoriei.
- Posibil deoarece întreaga memorie kernel se încarcă în spațiul virtual al unui proces (pre KAISER)
- Mitigare software: KAISER. Presupune o separare mai strictă a zonei kernel de userland
- Principala arhitectura afectată: Intel

```
// acces ilegal -> segmentation fault-
char data = *(char*) 0xffffcbaf0000c000;-
// executat speculativ-
probe[data * 4096] ~= 1;-
```

```
// acces ilegal -> segmentation fault-
char data = *(char*) 0xffffcbaf0000c000;-
// executat speculativ-
probe[data * 4096] ~= 1;-
```

- Se tratează excepțiile apărute pentru a preveni crash-ul
- Flush and Reload
- Index-ul cache-hit-ului corespunde cu valoarea transmisă
- Se pot transmite astfel 8 bytes o dată

Să considerăm secretul "Cheia secreta din kernel"



Cache-hit la index-ul 67 corespunzător literei 'C'

### Meltdown Dump

Se repetă pentru toate adresele de interes

```
Cheia.secreta.din.spatiul.kernel...
    .....MeltdownKernel......
```

- Clasa largă de atacuri asemănătoare cu Meltdown
- Afectează majoritatea arhitecturilor folosite (Intel, AMD, ARM etc.)
- Foarte greu de mitigat (variantă nouă documentată în 2022)
- Permite citirea arbitrară a unor zone de memorie la care victima are acces prin intermediul unei zone de memorie partajată
- Exploatează
  - Branch Predictor-ul (variantă 1 Bound Check Bypass)
    - Executarea speculativă a unor instrucțiuni specifice din ramuri prezise de branch predictor
  - Branch Target Buffer (variantă 2 Branch Target Injection)

Spectre bound check PREZICERI FALSE FALSE, TRUE RAPID INCET TRUEY DIGAG EXPLOATARE

```
static char *secret = "Secret Spectre"; -
```

```
static char *secret = "Secret Spectre";
int array_size = 10, junk;
uint8_t array[10] = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9};
uint8_t probe[256 * 4096];
```

```
static char *secret = "Secret Spectre";
int array size = 10, junk;
uint8_t array[10] = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\};
uint8_t probe[256 * 4096]; -
if (x < array_size) {¬</pre>
  probe[array[x] * 4096] ^= 1;-
} else {-
  printf("ramura else"); -
```

## **DEMO**