

Přerušení a výjimky

Milan Radojčić

SSPŠaG – Operační systémy

26. 3. 2026



Operační systém^{<1>} běží:

- A) od začátku spuštění počítače, aktivně monitoruje procesy.
- B) kdykoliv o to některé z vláken požádá.
- C) při spuštění počítače a poté jen někdy, reaktivně.
- D) vždy na pozadí na jednom z jader. Monitoruje chování procesů, aby mohl reagovat správným způsobem^{<2>}.
- E) jen při vzniku a zániku vláken.

^{<1>}Myslí se kernel.

^{<2>}Např. ukončit proces, když provede něco nekalého.



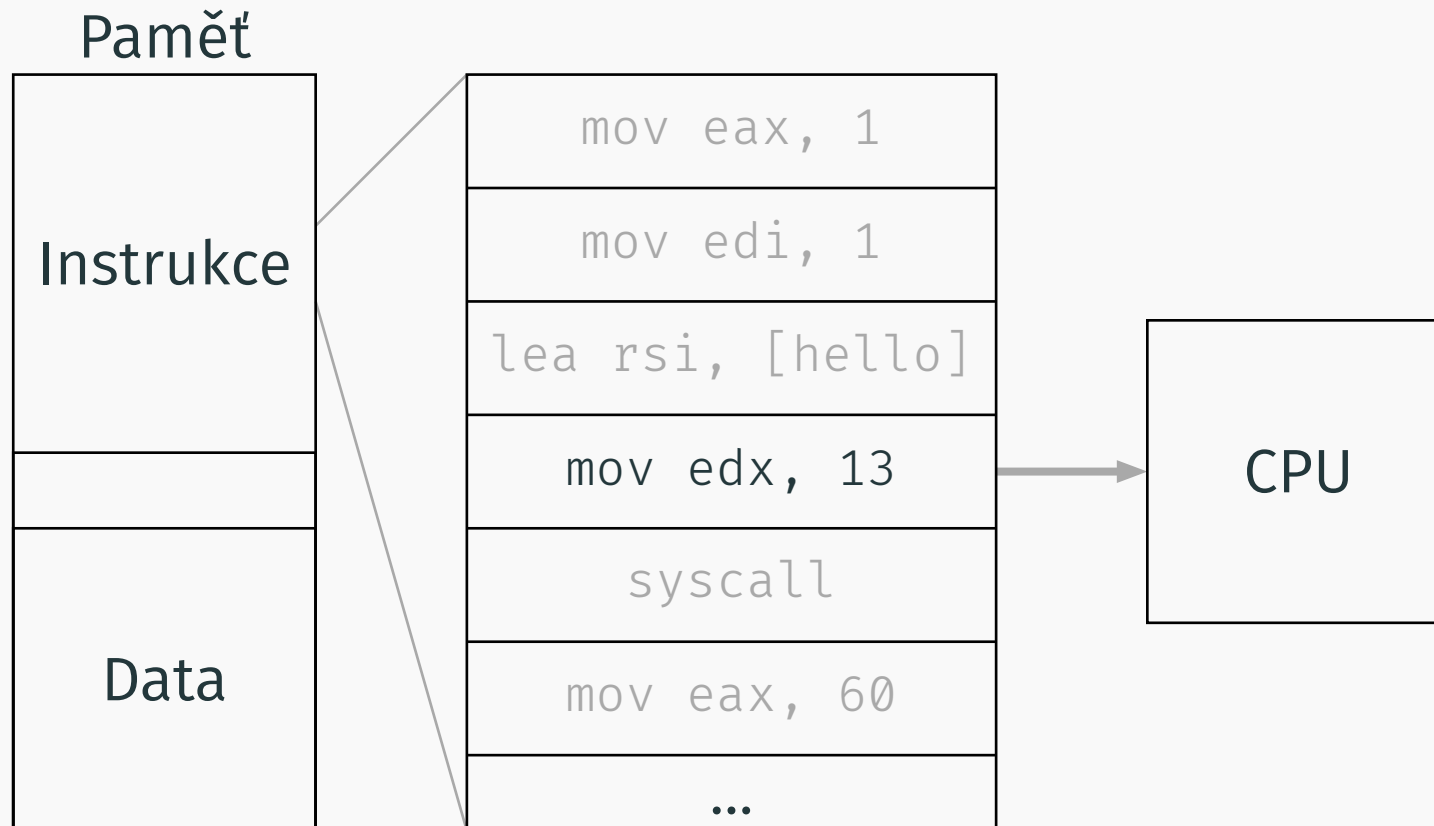
Operační systém běží:

- A) od začátku spuštění počítače, aktivně monitoruje procesy.
- B) **kdykoliv o to některé z vláken požádá.**
- C) **při spuštění počítače a poté jen někdy, reaktivně.**
- D) vždy na pozadí na jednom z jader. Monitoruje chování procesů, aby mohl reagovat správným způsobem.
- E) jen při vzniku a zániku vláken.



Opakování: Co dělá procesor?

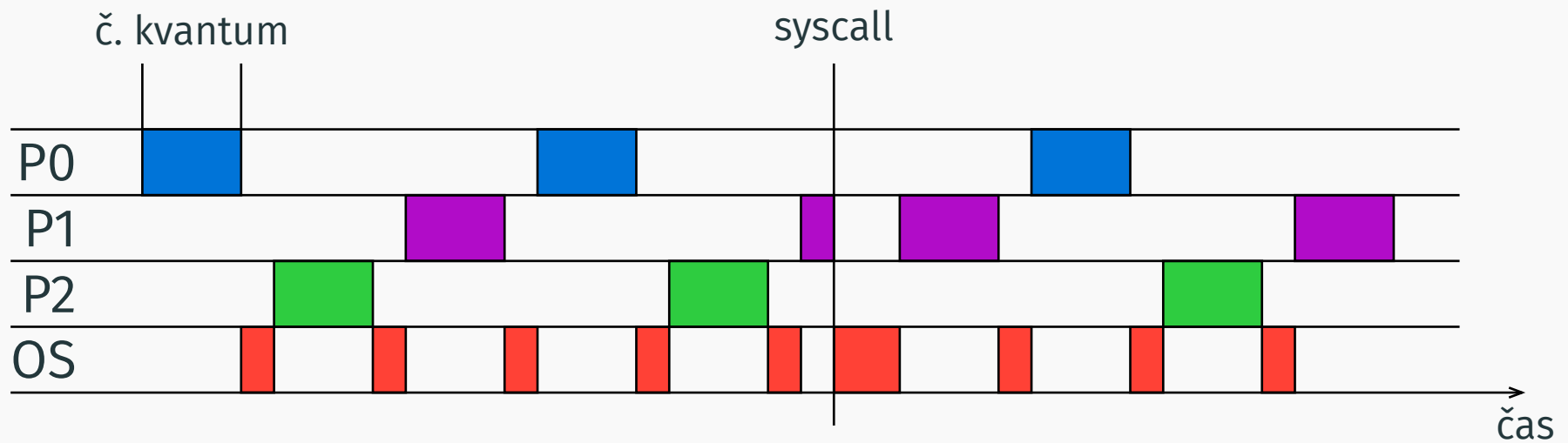
- Procesor jednoduše **načítá** instrukce a **spouští** je jednu za druhou.



- Jeden procesor spouští **pouze jeden proud instrukcí**.



Opakování: Preemptivní plánování



Při **preemptivním přístupu** je vláknům přiřazeno nějaké **časové kvantum**. Po něm je jim procesor odebrán. Vlákna se mohou vzdát procesoru před vypršením kvanta pomocí **systémového volání**.

Jak ví hardware, že má přestat spouštět proces a začít spouštět kód OS?

Přerušeni

Přerušeni jsou události, které mění posloupnost vykonávaných instrukcí.

- Při přerušeni se přestane spouštět aktuální kód a **začne se spouštět kód na daném místě v kernelu.**

Vnější vs. vnitřní přerušeni

Přerušeni dělíme na vnitřní a vnější:

- **Vnitřní** (synchronní, výjimky) – Přichází ze samotného CPU. Často se jedná o chyby (např. dělení 0), někdy mohou být validní (page fault).
- **Vnější** (asynchronní) – Přichází z I/O zařízení: stisky kláves, komunikace s HDD, atd.

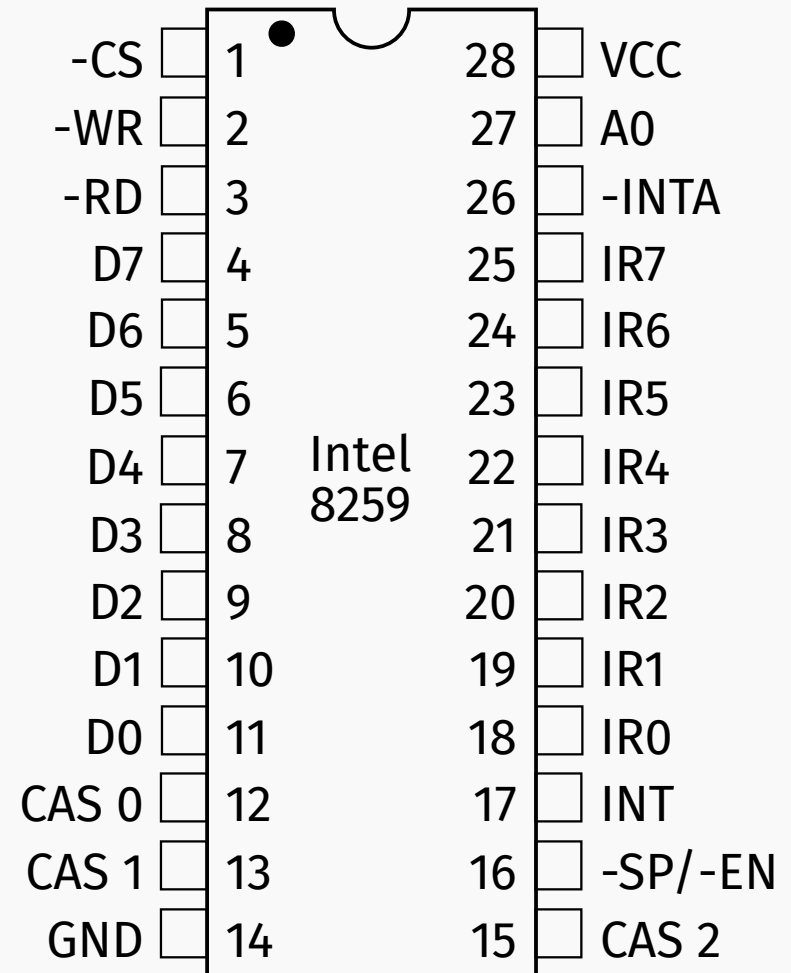
Ke každému přerušení patří **kód** (angl. *interrupt vector*). Tohle mapování lze měnit.

Maskovatelné a nemaskovatelné přerušeni

- Některé přerušeni lze na chvíli ignorovat, těm říkáme **maskovatelné** (např. timery, klávesnice, atd.).
- Jiné nelze ignorovat, těm říkáme **nemaskovatelné**. Jsou to hlavně závažné HW chyby.



- PIC je zkratka pro **Programmable Interrupt Controller**.
 - Jednotlivé interrupty liny jdou vypnout.
 - Jde upravovat mapování interrupt-kód.
- Prakticky funguje jako multiplexer: několik IR0-IR7 pinů dává dohromady do INT pinu pro CPU.

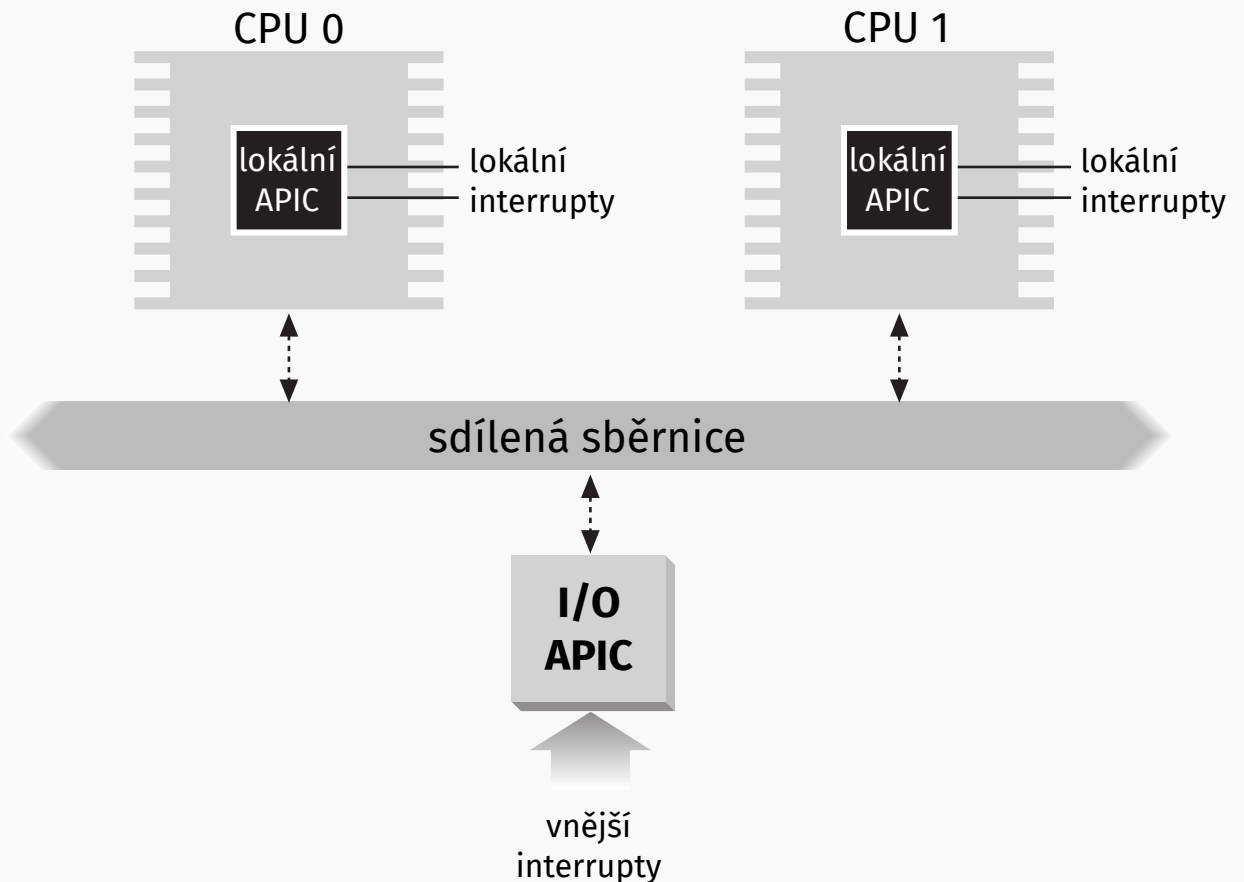


Pinout Intel 8259

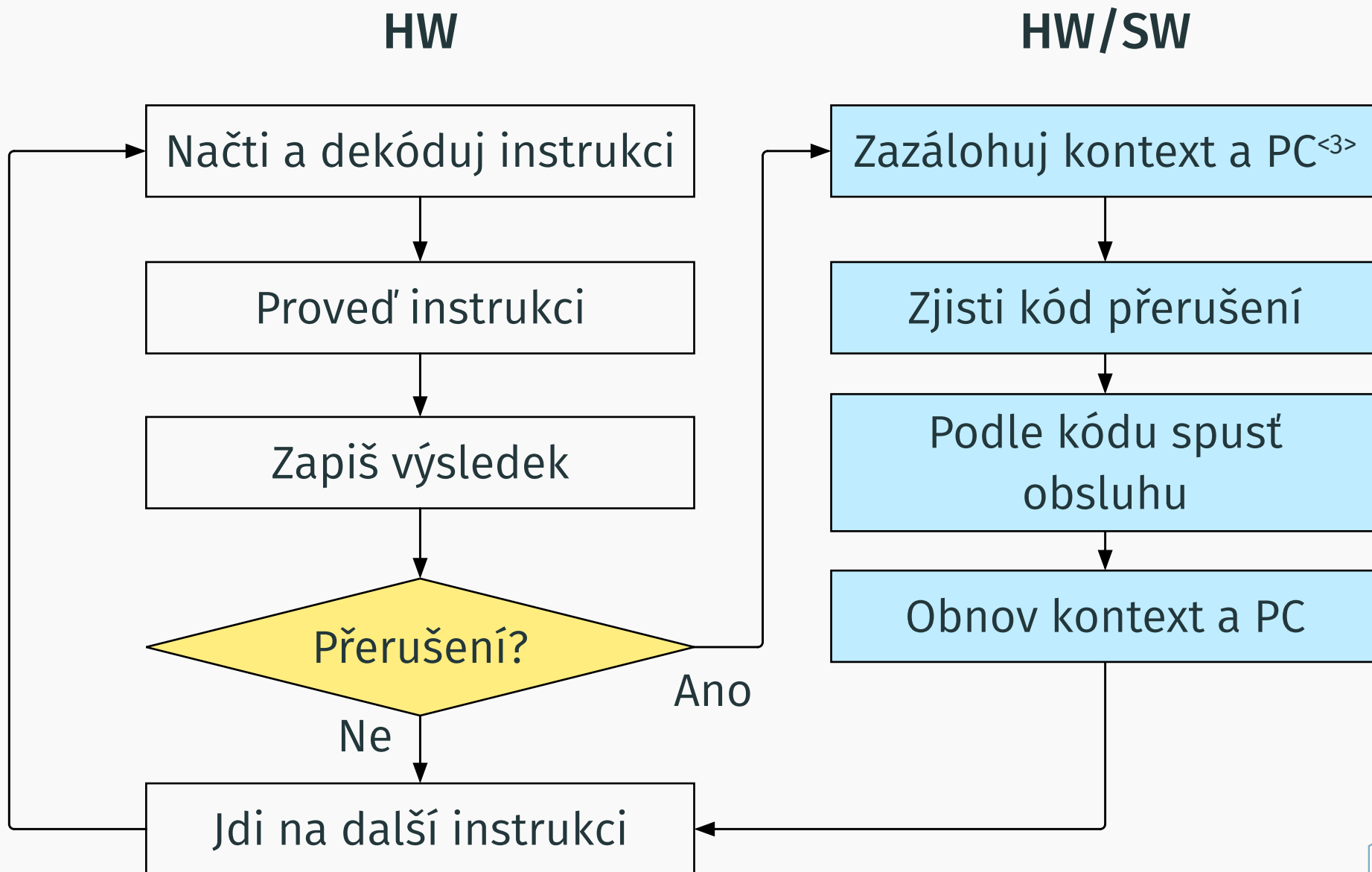


Advanced PIC (APIC) architektura

- Situace se komplikuje, když máme více CPU.
- Vnější přerušení chceme dostat **k jen 1 CPU!**
 - Rozmyslete proč.
- Intelovská APIC architektura umí rozřazovat přerušení např na základě priority.



Obsluha přerušení



^{<3>}PC = program counter – ukazatel na aktuálně zpracovávanou instrukci



Obsluha přerušení

- K obsloužení přerušení musí HW vědět **kde se v paměti nachází kód obsluhující rutiny**.
- Po spuštění nahraje kernel do CPU ukazatel na tabulku, která toto obsahuje.
- Na architektuře x86 je 256 možných kódů přerušení.

Offset	Obsah
0	Adresa obsluhy pro kód 0
1	Adresa obsluhy pro kód 1
2	Adresa obsluhy pro kód 2
...	...
255	Adresa obsluhy pro kód 255

Zjednodušená tabulka obsluh přerušení



Opakování: Systémová volání

- Jeden z hlavních způsobů jak interagujeme s OS jsou **systémová volání**.
- Je to vlastně požadavek pro OS, aby něco za nás udělal, např:
 - Spustil proces `fork`, `execve`; ukončil proces `kill`.
 - Otevřel soubor `open`, zapsal do něj data `write`.
- Systémová volání **připomínají volání knihovnických funkcí**.
- Můžeme si o nich přečíst víc pomocí `man`.

Jak se tedy systémová volání liší od knihovnických?



Systemová volání a přerušení

- V Linuxu odpovídá systémovým voláním kód přerušení 128 (0x80).
- Systemové volání lze provést pomocí instrukcí `int 0x80` nebo `syscall`.



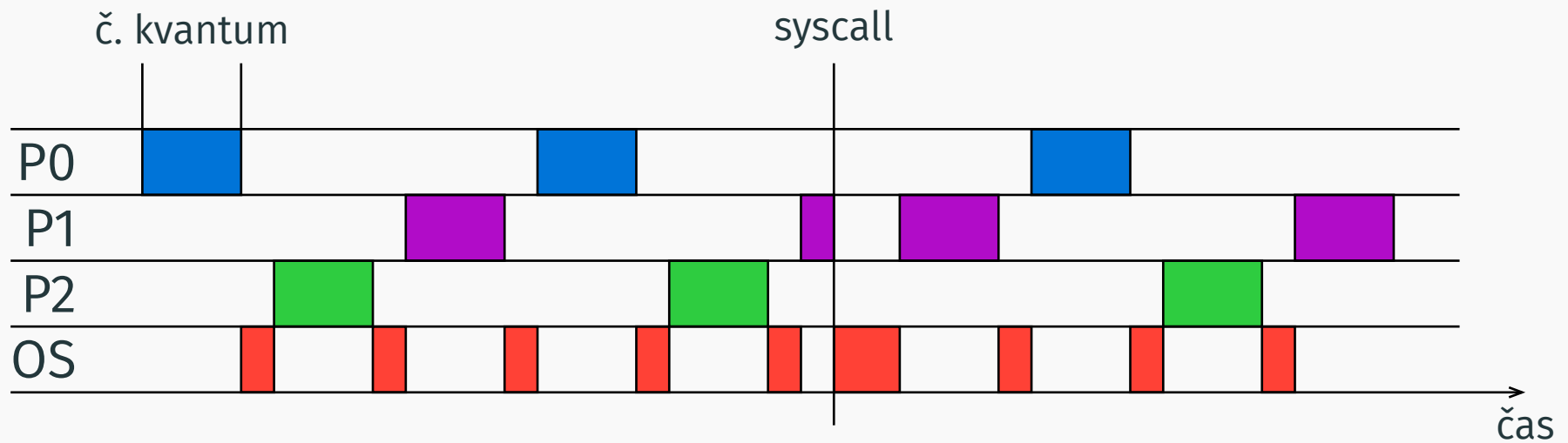
Průběh systémového volání

OS	HW	Proces
Boot		
Inicializace tabulky přerušeni		
Načtení programu do paměti, atd.		
...
		main()
		syscall
	Uložení kontextu	
Proběhne obsluha přerušeni		
	Obnova kontextu	
		Spouští se dál po instrukci syscall



Preemptivní plánování a přerušení

- Preemptivní plánování také využívá přerušení.
- Některé přerušení vyvolávají **časovače** – ty lze využít k periodickému probouzení kernelu.



- Linux dělá hodně věcí líně.
- Např. když chce program používat nějakou knihovnu, tak není ihned nahrána do paměti.
- Při prvním přístupu do paměti knihovny není v paměti validní překlad stránky.
 - Nastane vnitřní přerušení **page fault**.
- Linux detekuje, že příslušná stránka není ještě načtená v paměti.
 - Načte ji, upraví tabulku stránek a **znovu spustí instrukci, která vyvolala page fault**.



- Page fault může nastat v případě, kdy se proces chová divně.
 - Je teda nutné rozeznávat validní a nevalidní page fault.
- Proces může kvůli nějaké chybě přistoupit k paměti, která vůbec není inicializovaná.
- V takovém případě zase nastane **page fault**.
- OS detekuje, že tato paměť není inicializovaná a je to tedy opravdový page fault.
- Procesu je poslán signál `SIGSEGV<5>` a většinou je ukončen.

^{<5>}segmentation violation



Co může být problém při odkládání stránky na disk, když máme víc procesorů?

- Ostatní procesory mohou mít uložený překlad v TLB.
 - Nevěděli by, že je stránka odložená na disk a sahalí by do náhodné paměti.
- K tomuhle existuje *meziprocesorové přerušení*, které **přinutí ostatní CPU, aby vymazali TLB.**



- Popsali jsme, co jsou přerušení a jak je CPU zpracovává.
- Ukázali jsme několik příkladů přerušení, které jsou zajímavé pro OS.
- Hlavní zodpovědností OS je obsluha těchto přerušení.
- Zajímavý článek o historii přerušení pro zájemce: <https://people.computing.clemson.edu/~mark/interrupts.html>



- Pomocí `vmstat -w 1` můžete sledovat počet interruptů za vteřinu (sloupeček `in`).
- Jaké věci ovlivňují počet interruptů? Kdy jich je víc a kdy míň?

