

# x86 assembly – skoky, funkce a syscalls

Milan Radojčić

SSPŠaG – KBB

5. května 2026



# Hlavní body

Skoky

Funkce

Systémová volání



# Hlavní body

Skoky

Funkce

Systémová volání



# Instrukce jmp

- ▶ Nepodmíněný skok – vždy skočí na daný label
- ▶ Programu, který nikdy neskončí:

```
segment .text
global main
main:
    jmp main
```

- ▶ Assembler z této instrukce vygeneruje relative jump instrukci, ve které je offset o kolik se má skočit.



# Podmíněné skoky

- ▶ Skoky které se vykonají jen pokud je nastavená příslušná flaga v registru `rflags`.
- ▶ Velice užitečná v této sekci bude instrukce `cmp`.
  - Odečte první argument od druhého a nastaví správné flagy (overflow, carry, zero, sign).
  - Výsledek nikam neukládá. Hodnota nás totiž nezajímá, chceme jen nastavit správný flag.



# Typy podmíněných skoků

Instrukce	Význam	Aliases	Flags
jz	jump if zero	je	ZF = 1
jnz	jump if not zero	jne	ZF = 0
jg	jump if > zero	jnle	ZF = 0, SF = 0
jge	jump if $\geq$ zero	jnl	SF = 0
jl	jump if < zero	jnge js	SF = 1
jle	jump if $\leq$ zero	jng	ZF = 1 nebo SF = 1
jc	jump if carry	jb jnae	CF = 1
jnc	jump if not carry	jae jnb	CF = 0

ZF = zero flag, SF = sign flag, CF = carry flag



# Jednoduchý if v assembly

## Kód v C:

```
if (a < b) {  
    temp = a;  
    a = b;  
    b = temp;  
}
```

## Kód v assembly:

```
mov rax, [a]  
mov rbx, [b]  
cmp rax, rbx  
jge in_order  
mov [temp], rax  
mov [a], rbx  
mov [b], rax  
in_order:
```



# if/else

## Kód v C:

```
if (a < b) {  
    max = b;  
} else {  
    max = a;  
}
```

## Kód v assembly:

```
mov rax, [a]  
mov rbx, [b]  
cmp rax, rbx  
jnl else  
mov [max], rbx  
jmp endif  
else:  
    mov [max], rax  
endif:
```



## if/if-else/else

```
if (a < b) {  
    result = 1;  
} else if (a > c) {  
    result = 2;  
} else {  
    result = 3;  
}
```

```
mov rax, [a]  
mov rbx, [b]  
cmp rax, rbx  
jnl else_if  
mov qword [result], 1  
jmp endif  
else_if:  
mov rcx, [c]  
cmp rax, rcx  
jng else  
mov qword [result], 2  
jmp endif  
else:  
mov qword [result], 3  
endif:
```



# while loop

## Kód v C:

```
while (x < 10) {  
    x = x + 1;  
}
```

## Kód v assembly:

```
    mov rcx, [x]  
loop:  
    cmp rcx, 10  
    jge end  
    add rcx, 1  
    jmp loop  
end:  
    mov [x], rcx
```



# for loop

## Kód v C:

```
for (int i = 0; i < 10;  
    ↪ i++) {  
    a[i] = 0;  
}
```

## Kód v assembly:

```
    mov rcx, 0  
loop:  
    cmp rcx, 10  
    jge end  
    mov [a + rcx], 0  
    add rcx, 1  
    jmp loop  
end:
```



# Hlavní body

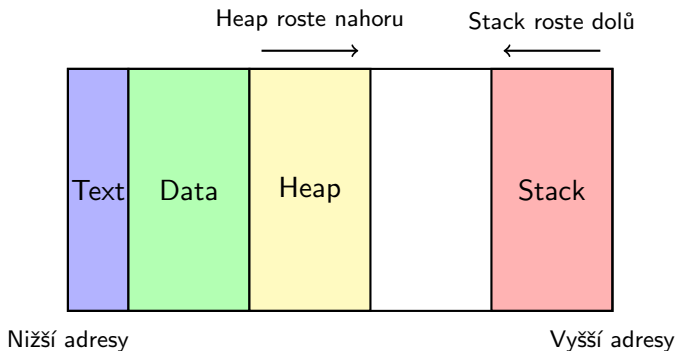
Skoky

Funkce

Systémová volání



# Rozdělení paměti



Pomocí příkazu `cat /proc/$$/maps` se můžeme podívat, jak jsou namapované různé sekce paměti spuštěného shellu.



# Stack

- ▶ Stack je li-fo (last in – first out) struktura, do které můžeme ukládat hodnoty.
- ▶ Máme dva speciální registry na správu stacku:
  - rbp – stack base pointer – ukazuje na začátek stacku (nejvyšší adresa která patří na stack)
  - rsp – stack pointer – ukazuje na hořejšek stacku



# Instrukce push a pop

- ▶ Instrukce push odečte 8 od `rsp` a uloží danou hodnotu na adresu, kam teď ukazuje `rsp`.

```
push 7 ; uloží hodnotu 7 na stack
```

- ▶ Instrukce pop funguje opačně: hodnotu, co je uložena v `rsp`, uloží do zadaného místa a sníží `rsp` o 8.

```
pop rax ; uloží hodnotu ze stacku do rax
```



# Instrukce call a ret

- ▶ `call` pushne na stack adresu příští instrukce a předá kontrolu kódu podle předaného labelu.

```
call my_function ; zavolá funkci my_function
```

- ▶ Předchozí kód je stejný jako tento kód:

```
push next_instruction
```

```
jmp my_function
```

```
next_instruction:
```

- ▶ Instrukce `ret` popne hodnotu ze stacku a vrátí se na adresu, která je tam uložená.



# Předávání parametrů

- ▶ Funkcím chceme většinou předávat nějaké parametry a chceme, aby nám také mohly nějaké data vracet.
- ▶ Na předávání parametrů existují různé konvence:
  - Linux – System V Application Binary Interface
  - Windows – Microsoft x64 Calling Convention
- ▶ Linux i Windows – Funkce vracejí hodnoty v registru rax (xmm0 pro floating-point čísla).
- ▶ Linux
  - Prvních 6 číselných parametrů je předáno v registrech: rdi, rsi, rdx, rcx, r8 a r9.
  - Ostatní parametry jsou pushnuty na stack.



# Caller-saved a callee-saved registry

- ▶ Když zavoláme funkci tak stav všech registrů zůstává stejný.
- ▶ Nastává problém: co když zavolaná funkce chce použít nějaký registr, ale neví, jestli v něm nemá volající funkce uloženou hodnotu, kterou potřebuje.
- ▶ Řešení: registry jsou rozděleny na caller-saved a callee-saved:
  - **caller-saved** – volající kód má zodpovědnost si uložit hodnotu v registru někam stranou, pokud ji potřebuje
  - **callee-saved** – kód, který je zavolán má zodpovědnost v registru hodnotu uchovat
  - registry `rbx`, `rsp`, `rbp` a `r12-r15` jsou callee-saved, ostatní jsou caller saved



# Caller-saved

```
mov rax, 1
mov rbx, 2
add rax, rbx
push rax
call my_function
pop rax
add rax, 3
```

```
my_function:
    mov rax, 6
    ret
```



# Callee-saved

```
mov rdi, 1
mov rbx, 2
add rdi, rbx
call my_function
add rdi, 3
```

```
my_function:
    push rdi
    mov rdi, 1
    mov rax, 3
    add rax, rdi
    pop rdi
    ret
```



# Hlavní body

Skoky

Funkce

Systemová volání

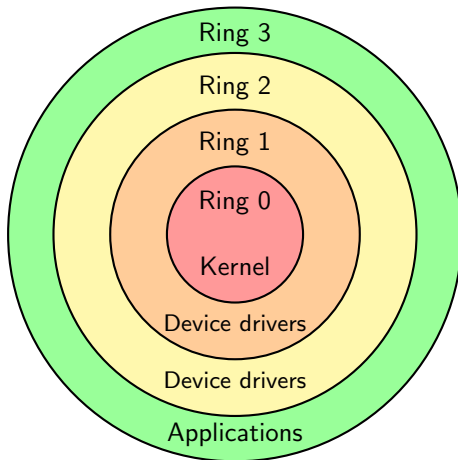


# Protection rings

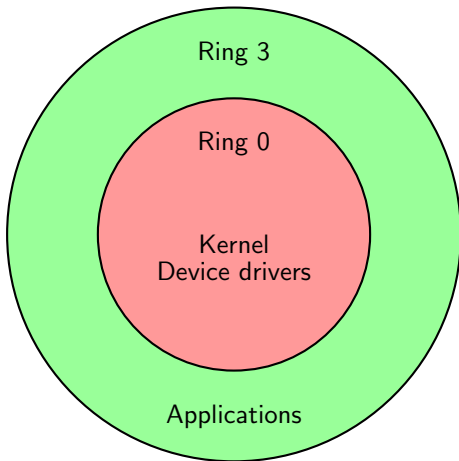
- ▶ Většina operačních systémů odděluje kód, který běží jako součást kernelu (kernel mode) a jako uživatelská aplikace (user mode).
- ▶ Kód běžící v user modu, nemá stejná práva a nemůže provádět stejné věci jako v kernel modu.
- ▶ Tato funkcionality musí být podporována hardwarem, z tohoto důvodu jsou součástí architektury x86 **protection rings**.



# Protection rings



# Protection rings – nejčastější implementace v OS



# Protection rings

- ▶ Operace které nemůžeme provádět v ringu 3 jsou například:
  - přístup k IO zařízením (včetně přímého zápisu na disk atd.)
  - nastavit (přímo) současný ring
  - přistupovat k fyzické paměti



# Systémová volání

- ▶ Pomocí systémových volání provádíme skrz OS operace, na které nemáme v user modu právo.
- ▶ Často to jsou věci, u kterých musí OS ověřit nějaké práva, aby operaci povolil.
  - Např. přístupová práva u souboru.
- ▶ Systémová volání se provádí pomocí instrukce `syscall`.
- ▶ Do registru `rax` se uloží číslo `syscallu` a do registrů `rdi`, `rsi`, `rdx`, `r10`, `r8` a `r9` jsou umístěny parametry.
- ▶ Návratová hodnota je poté uložena v registru `rax`.



# Hello World

```
segment .data
hello:
db "Hello World!", 0x0a ; 0x0a je newline
segment .text
global _start
_start:
mov eax, 1 ; 1 je syscall write
mov edi, 1 ; file descriptor (stdout)
lea rsi, [hello] ; co zapsat
mov edx, 13 ; kolik bytu zapsat
syscall ; write(1, hello, 13)
mov eax, 60 ; syscall 60 je exit
xor edi, edi ; uloží 0 do edi
syscall ; exit(0)
```



# Hello World – stejný kód v C

```
#include <unistd.h>

int main() {
    write(1, "Hello World!\n", 13);
    _exit(0);
}
```

