



## 2. Analýza architektúry pamäte a exploitácia



UNIVERZITA  
PAVLA JOZEFA ŠAFÁRIKA  
V KOŠICIACH



Financované  
Európskou úniou  
NextGenerationEU

---

**PLÁN [OBNOVY]**

---

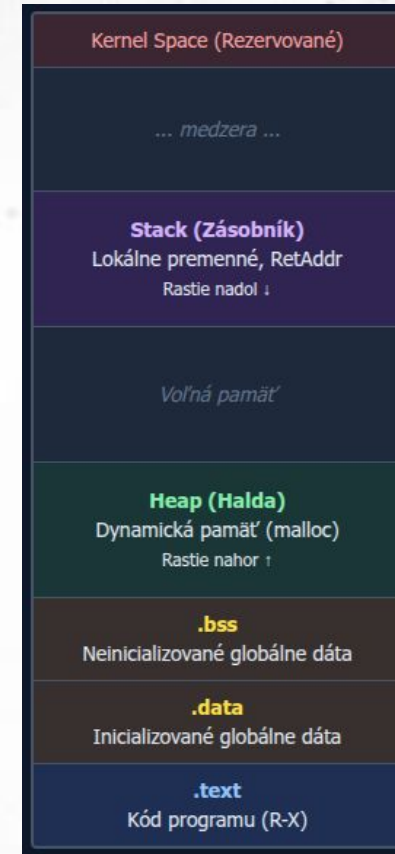


MINISTERSTVO  
INVESTÍCIÍ, REGIONÁLNEHO ROZVOJA  
A INFORMATIZÁCIE  
SLOVENSKEJ REPUBLIKY

# Virtuálny adresný priestor (VAS)

## Zobrazenie rozdelenia (Split):

- **Kernel Space (Vyššie adresy - 0xFFFF...):** Obsahuje kód jadra, mapovania zariadení, stránkované tabuľky. Nedostupné pre bežný proces (Ring 3).
- **User Space medzera (Canonical Gap):** Nevyužitá oblasť (non-canonical addresses), prístup sem vyvolá #GP (General Protection Fault).
- **User Space (Nižšie adresy - 0x0000...):**
  - **Stack (Zásobník):** Rastie smerom nadol (k nižším adresám). Obsahuje lokálne premenné, návratové adresy, stack frames.
  - **Memory Mapping Segment (mmap):** Kde sa nahrávajú zdieľané knižnice (.so súbory) a veľké alokácie pamäte.
  - **Heap (Halda):** Rastie smerom nahor (k vyšším adresám). Spravovaná cez `brk()/sbrk()` (hlavná aréna, menšie bloky) a `mmap()` (veľké bloky nad mmap threshold a arény vlákien).
  - **BSS / Data / Text:** Statické segmenty binárky.



# Segmenty a oprávnenia

Segment	Obsah	Oprávnenia (RWX)	Typické útoky
.text	Strojový kód programu	R-X (Read, Exec)	Code Reuse (ROP)
.rodata	Konštanty, reťazce	R-- (Read Only)	Info Leak
.data	Inicializované globálne prem.	RW- (Read, Write)	Data Corruption
.bss	Neinicializované globálne prem.	RW- (Read, Write)	Data Corruption
Heap/Stack	Dynamické dáta	RW- (Read, Write)*	Overflow, UAF, ROP
GOT/PLT	Dynamické linkovanie	RW- (Partial/No RELRO) R-- (Full RELRO)	GOT Overwrite



# Aritmetika ukazovateľov

- **Základné pravidlo:** `ptr + n` sa preloží na adresu `ptr + (n * sizeof(*ptr))`.
- **Zarovnanie (Alignment):** Prečo procesory preferujú čítanie z adries deliteľných 4 alebo 8? (Performance penalties, bus errors na iných architektúrach ako x86).
- **Nebezpečenstvo:** Ak programátor nesprávne pretypuje pointer a posunie ho, môže skončiť "uprostred" dátovej štruktúry, čím číta skomolené dáta alebo prepisuje kritické premenné.

```
struct P {
    int id;           // 4 bajty
    char name[8];    // 8 bajtov
                    // padding? // 0-4 bajty (zarovnanie)
};
struct P pole[2];
struct P *ptr = pole;

// Klasická aritmetika
int *i_ptr = (int*)ptr;
i_ptr++;    // +4 bajty

ptr++;     // +sizeof(struct P) (napr. 12 alebo 16 bajtov)
```





# Undefined Behavior (UB) a Optimalizácie

- **Filozofia C:** Programátor vie, čo robí. Kompilátor (GCC/Clang) optimalizuje agresívne.
- **Strict Aliasing Rule:** Ďalší zdroj chýb. Kompilátor predpokladá, že pointery rôznych typov neukazujú na tú istú pamäť.
- **Dôsledok:** Bezpečnostné kontroly písané v C môžu v binárke úplne zmiznúť. Útočníci to zneužívajú na vyvolanie Integer Overflow, ktorý vedie k Heap Overflow.

```
void vuln(char *ptr, int size) {  
    char *end = ptr + size;  
    if (end < ptr) { // Kontrola pretečenia (Wraparound)  
        return; // Error  
    }  
    // ... zápis ...  
}
```





# Úniky pamäte

## Schéma typov únikov:

- **Definitely Lost:** Žiadny pointer neexistuje. (Memory Black Hole).
- **Indirectly Lost:** Pointer na rodiča stratený, deti sú stratené tiež (typické pre stromy/listy).
- **Still Reachable:** Pamäť, ktorú OS uprace po ukončení procesu (často globálne pooly), nie vždy chyba.

**Prečo to vadí?** Dlhodobé bežiacie služby (daemons) vyčerpajú RAM -> OOM Killer (Out Of Memory) zabije proces -> DoS (Denial of Service).

**Bezpečnostný dopad:** Memory Leaks (DoS): Zapríčia vyčerpanie pamäte a pád služby. Heap Grooming / Feng Shui: Cílená manipulácia s alokáciami a voľnými blokmi (často legálnymi) s cieľom usporiadať haldu do predvídateľného stavu pred samotnou exploitáciou.

**Nástroje:** Valgrind je pomalý (emulácia CPU), ASan je rýchly (compile-time inštrumentácia).



PLÁN [OBNOVY]



# Anatómia Chunku (Malloc Chunk)



- Size Flags (AMP): Spodné 3 bity veľkosti.
  - P (Prev\_Inuse) : 0 = predchádzajúci chunk je voľný (umožňuje spájanie).
  - M (Mmap) : Alokované cez mmap.
  - A (Non-Main Arena): 0 = Main Arena, 1 = Thread Arena.
- Zraniteľnosť spočíva v prepísaní metadát susedného chunku (Heap Overflow).

- **In-band Metadata:** Toto je Achillova päta ptmallocu. Metadáta, ktoré riadia štruktúru haldy, sú uložené hneď vedľa dát, ktoré ovláda útočník.
- **Heap Overflow:** Stačí prepísať **size** pole nasledujúceho chunku, aby sme zmenili jeho veľkosť, alebo zmazať **P** bit, aby si alokátor myslel, že predchádzajúci chunk je voľný (vyvolanie **unlink** makra).



# Algoritmus alokátora a Bins (Koše)

## Tcache (Thread Local Cache)

Najrýchlejší. LIFO. Bez zamykania (per-thread). Limitovaná veľkosť (7 prvkov). Historicky veľmi zraniteľný (bez double-free kontrol).

## Fast Bins

Malé bloky. LIFO. Nikdy sa nespájajú (no coalescing). Zdieľané (zamykanie).

## Unsorted Bin

"Medzistanica". Dvojsmerný zoznam. Ak sa po free() chunk nezmesť do Tcache/Fast, ide sem. Dáva "druhú šancu" pre rýchle znovupoužitie.

## Small & Large Bins

Klasické úložisko. FIFO pre Small. Zoradené podľa veľkosti pre Large (skip-list).

### Vývojový diagram alokácie:

1. Požiadavka `malloc(size)`.
2. Sedí do Tcache? -> Áno -> Vráť okamžite (LIFO).
3. Sedí do Fastbin? -> Áno -> Vráť (LIFO).
4. Je v Unsorted Bin? -> Prejdi zoznam, ak nájdeš presnú zhodu, vráť. Ak nie, roztried' do Small/Large bins.
5. Hľadaj v Small/Large bins.
6. Top Chunk (odkroj z konca haldy).

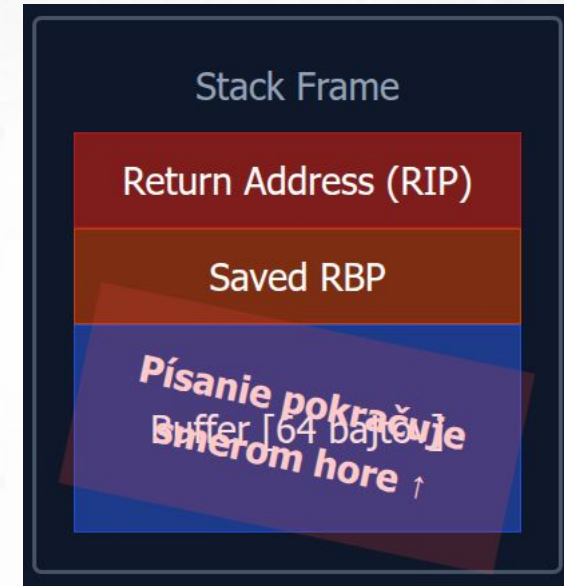


# Stack Buffer Overflow

## Stack Frame (alokácia):

1. Zavolanie funkcie: `call func` -> push RIP.
2. Prológ: `push rbp, mov rbp, rsp, sub rsp, 0x40` (alokácia buffera).
3. **Vstup:** `strcpy(buf, user_input)`.
4. **Pretečenie:** Dáta `AAAA...` zaplnia buffer, prepíšu Saved RBP a nakoniec Saved RIP.
5. Epilóg: `leave` (obnoví stack), `ret` (pop RIP -> skok na `0x41414141` -> SegFault).

```
void vuln(char *input) { char
buf[64]; // Bez kontroly dĺžky!
strcpy(buf, input); }
```



Ak vstup presiahne 64 bajtov + veľkosť RBP (8B), prepíšeme Return Address. Pri inštrukcii `ret` procesor skočí na nami zvolenú adresu (Shellcode alebo ROP).



# Off-by-One & Stack Pivoting

- Čo ak môžeme prepísať len jeden bajt za hranicou buffera?
- Tento bajt je zvyčajne najmenej významný bajt (LSB) uloženého Saved RBP.

Pôvodný RBP: `0x7fffffffef4b0`

Po prepise: `0x7fffffffef400` (LSB zmenené na 00)

1. Funkcia končí sekvenciou `leave; ret`.
2. `leave = mov rsp, rbp; pop rbp`.
3. Stack Pointer (RSP) sa presunie na falošnú adresu (posun o x bajtov nižšie).
4. Zásobník je "otočený" (pivoted) do oblasti, ktorú kontroluje útočník.



# Use-After-Free (UAF)

Krok 1

## Alokácia

```
p = malloc(64)
```

Získame adresu 0x10. Obsahuje objekt A.

Krok 2

## Uvoľnenie

```
free(p)
```

Objekt A je uvoľnený, ale pointer p stále existuje (dangling pointer).

ÚTOK

## Realokácia & Zápis

```
q = malloc(64)
```

Alokátor vráti tú istú adresu 0x10 (LIFO).  
Útočník zapíše svoje dáta cez q.

Ak teraz program použije pôvodný pointer p (napr. zavolá funkciu cez pointer v štruktúre), vykoná kód útočníka, ktorý tam bol zapísaný v kroku 3.



Financované  
Európskou úniou  
NextGenerationEU

PLÁN [OBNOVY]



MINISTERSTVO  
INVESTÍCIÍ, REGIONÁLNEHO ROZVOJA  
A INFORMATIZÁCIE  
SLOVENSKEJ REPUBLIKY





# Tcache Poisoning & Double Free

- Manipulácia zretazovaného zoznamu voľných blokov.

```
// Double Free free(ptr); free(ptr);  
// V glibc 2.26-2.28 neexistovala kontrola dvojitého uvoľnenia v Tcache.  
// Od glibc 2.29 bola pridaná kontrola pomocou poľa key.  
// ptr pridaný do zoznamu 2x.  
// Zoznam: Head -> ptr -> ptr -> ...
```

- Následný malloc vráti ptr. Útočník do neho zapíše adresu cieľa (napr. &stack\_var). Keďže ptr je stále v zozname ako "next", prepíšeme fd pointer.

**Head -> ptr -> [Cieľ Útočníka]**

- Ďalší malloc vráti cieľovú adresu -> Arbitrary Write Primitive.



# Ochranné mechanizmy (Mitigácie)

## ASLR

Randomizácia adries. Vyžaduje **Information Leak** na zistenie bázy knižnice alebo haldy.

## NX / DEP

No-Execute. Zásobník a halda nie sú spustiteľné. Zabraňuje klasickému shellcodu. Riešenie: **ROP**.

## Stack Canaries

Náhodná hodnota pred RBP. Pri zmene program spadne. Riešenie: Leak kanárika.

## Safe-Linking (GLIBC 2.32+)

Ochrana f d pointera v Tcache/Fastbins.

```
Stored_Ptr = (Addr >> 12) ^ Ptr
```

Útočník musí poznať adresu haldy, aby správne podvrhol pointer.



# Return Oriented Programming (ROP)

Ako obísť NX? Použijeme kód, ktorý už v pamäti je (gadgets).

Ciel: `system("/bin/sh")`

V 64-bit Linuxe sa 1. argument dáva do registra RDI.

Adresa Gadgetu: `pop rdi; ret`

Adresa reťazca: `"/bin/sh"` (pôjde do RDI)

Adresa funkcie: `system()`

Útočník vyskladá tento "falošný zásobník" a po inštrukcii `ret` začne procesor vykonávať gadgets.

*Poznámka: Praktický problém (64-bit):  
Volanie funkcie `system()` vyžaduje zarovnanie zásobníka (RSP) na 16 bajtov kvôli inštrukcii `movaps`. Ak zásobník nie je zarovnaný, exploit skončí Segfaultom. Riešením je pridať do chainu jeden extra 'ret' gadget na posunutie RSP.*



Financované  
Európskou úniou  
NextGenerationEU

PLÁN [OBNOVY]



MINISTERSTVO  
INVESTÍCIÍ, REGIONÁLNEHO ROZVOJA  
A INFORMATIZÁCIE  
SLOVENSKEJ REPUBLIKY





# Záver a trendy

Boj medzi útočníkmi a obrancami je neustály. Zatiaľ čo jednoduché pretečenia zásobníka miznú, exploitácia haldy sa stáva dominantnou, hoci zložitejšou (séria útokov "House of X" ako House of Force/Spirit, Tcache poisoning).

- Ofenzíva: Automatizované hľadanie gadgetov, útoky na logiku alokátora.
- Defenzíva: Hardware mitigácie (Intel CET), prechod na memory-safe jazyky (Rust).



**PLÁN [OBNOVY]**





# Ďakujem za pozornosť.



UNIVERZITA  
PAVLA JOZEFA ŠAFÁRIKA  
V KOŠICIACH



Financované  
Európskou úniou  
NextGenerationEU

---

**PLÁN [OBNOVY]**

---



MINISTERSTVO  
INVESTÍCIÍ, REGIONÁLNEHO ROZVOJA  
A INFORMATIZÁCIE  
SLOVENSKEJ REPUBLIKY