



Bitdefender®. Awake.

Programare multi-modul

Marius Vanța

mvanta@bitdefender.com

3. Interfațarea cu limbajele de nivel înalt

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Transmiterea parametrilor **prin valoare**
 - Se copiază valorile octeților ce compun datele
 - Risipitor și lent când datele ocupă multă memorie!
 - Din perspectiva apelantului, **datele sunt constante!**
- Transmiterea parametrilor **prin referință (adresă/pointer)**
 - **Se specifică adresa (și uneori dimensiunea) datelor**
 - **Ineficient când datele ocupă puțin**
 - **32 biți în plus pentru stocat adresa + citire pointer înainte de acces la date**
 - **Datele pot suferi modificări**
- Decizia transmitere prin valoare sau prin referință
 - Criteriul de performanță: dimensiunea în octeți
 - Risc de a depăși memoria disponibilă? **Prin referință!**
 - Criteriul de accesibilitate: trebuie modificate datele?
 - Neapărat constante? **Prin valoare!**

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Convenții de apel (call conventions)
 - Cum transmitem parametri către subrutine?
 - Ce tipuri de parametri se pot transmite?
 - În ce ordine?
 - Câți parametri? Oricâți?
 - Ce resurse sunt volatile (poate să le altereze funcția apelată)?
 - Unde se regăsește rezultatul?
 - Ce acțiuni de curățare (cleanup) sunt necesare post-apel?
 - Cine este responsabil să le efectueze?
 - Convenții
 - Uzuale: **CDECL, STDCALL, FASTCALL**
 - Rar folosite sau învechite: **PASCAL, FORTRAN, SYSCALL, etc...**
 - Utilizator: **în asamblare toate aspectele documentate de către o convenție sunt accesibile programatorului!**

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Convenții de apel – convenția **C (CDECL)**
 - Specifică limbajului **C**
 - Cum transmitem parametri către subrutine? Prin împingerea lor pe stivă
 - Ce tipuri de parametri se pot transmite? Orice, dar necesită extins la minim DWORD
 - În ce ordine? Dreapta către stânga, adică, invers ordinii de la declarație
 - Câți parametri? Oricâți? Da, C permite funcții cu oricâți parametri (ex: printf)
 - Ce resurse sunt volatile? EAX, ECX, EDX, Eflags
 - Unde se regăsește rezultatul? EAX, EDX:EAX sau ST0 (FPU)
 - Ce acțiuni de curățare (cleanup) sunt necesare? Eliberarea argumentelor
 - Cine este responsabil să le efectueze ? Apelantul!

Parametri			Resurse volatile	Rezultate	Eliberare
Stocare	Ordine	Număr			
Stivă	Inversă	<u>Oricâți</u>	EAX, ECX, EDX, Eflags	EAX / EDX:EAX / ST0 (FPU)	<u>Apelant</u>

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Convenții de apel – convenția **STDCALL**
 - Specifică sistemului de operare Windows
 - Denumită și **WINAPI**
 - Folosită de către bibliotecile de sistem Windows
 - Foarte asemănătoare convenției **CDECL**
 - Diferențe:
 - Număr *fix* de parametri
 - Eliberarea argumentelor o face *funcția apelată*

Parametri			Resurse volatile	Rezultate	Eliberare
Stocare	Ordine	Număr			
Stivă	Inversă	<u><i>Fix</i></u>	EAX, ECX, EDX, EFlags	EAX / EDX:EAX / ST0 (FPU)	<u><i>Subrutina apelată</i></u>

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor
 - Etape:
 1. **Cod de apel**: pregătirea și efectuarea apelului
 2. **Cod de intrare**: intrarea în procedură și pregătirea execuției
 3. **Cod de ieșire**: revenire și eliberarea resurselor ce au expirat
 - Acțiunile depind în funcție de convenția de apel a subrutinei apelate – dar etapele rămân aceleași!
 - Etapele sunt tratate/implementate automat în codul generat de către compilatoarele limbajele de nivel mai înalt
 - În asamblare rămâne totul în sarcina noastră!

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt

- Apelul subrutinelor – cod de apel
 - Sarcini:
 1. Salvare **resurse volatile** în uz: *push registru*
 2. Asigurare respectare constrângeri (ESP aliniat, DF=0, ...)
 3. Pregătire argumente (stivă, conform convenției): *push*
 4. Efectuare apel: *call*
 - *call subrutină* când *subrutină este linkeditată static*
 - *call [subrutină]* dacă este dinamică (la link-time)
 - *call registru sau call [variabilă]* pentru dinamică la runtime
 - Subrutinele **asm folosite doar din asm** pot evita (din simplitate si/sau eficientă) aceste sarcini



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de apel
 - Exemplu: apel printf din asm pentru afișare numere 0..9

```
import exit msvcrt.dll
import printf msvcrt.dll
extern exit, printf
global start
```

```
segment code use32
```

```
start:
```

```
    mov ecx, 10
```

```
    xor eax, eax
```

```
.next:
```

```
    push eax
```

```
    push ecx
```

```
    push eax
```

```
    push dword format_string
```

```
    call [printf]
```

```
    add esp, 2*4
```

```
    pop ecx
```

```
    pop eax
```

```
    inc eax
```

```
loop .next
```

```
push dword 0
```

```
call [exit]
```

```
segment data use32
```

```
format_string db "%d", 10, 13, 0
```

Dacă apelul se făcea din C, compilatorul ar fi generat singur codul de apel!
Cum apelul se face din asamblare, codul de apel trebuie scris de către noi!

(1) Salvare resurse volatile

(2) DF=0, stiva a fost folosită doar pe DWORD

(3) Pregătire argumente apel CDECL

(4) Efectuare apel

Restaurare resurse volatile (apelantul)

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt

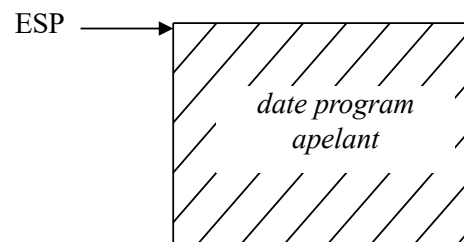


- Apelul subrutinelor – cod de apel
 - Efectul codului de apel asupra stivei

```
push eax  
push ecx
```

```
push eax  
push dword format_string  
call [printf]  
add esp, 2*4
```

Stare inițială



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt

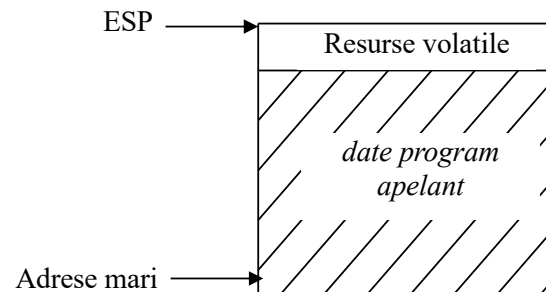
- Apelul subrutinelor – cod de apel
 - Efectul codului de apel asupra stivei

```
push eax  
push ecx
```

—————→ (1) Salvare resurse volatile

```
push eax  
push dword format_string  
call [printf]  
add esp, 2*4
```

(1) Salvare resurse volatile



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de apel

- Efectul codului de apel asupra stivei

```
push eax  
push ecx
```

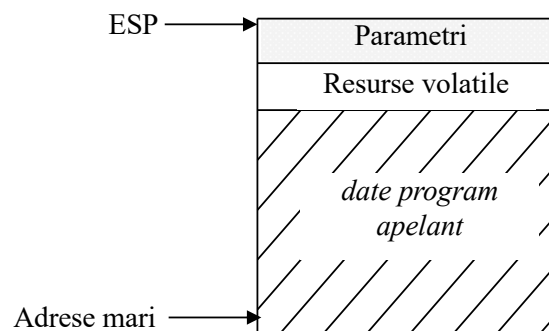
```
push eax  
push dword format_string  
call [printf]  
add esp, 2*4
```

(1) Salvare resurse volatile

(2) DF=0, stiva a fost folosită doar pe DWORD

(3) Pregătire argumente apel CDECL

(3) Pregătire argumente apel CDECL



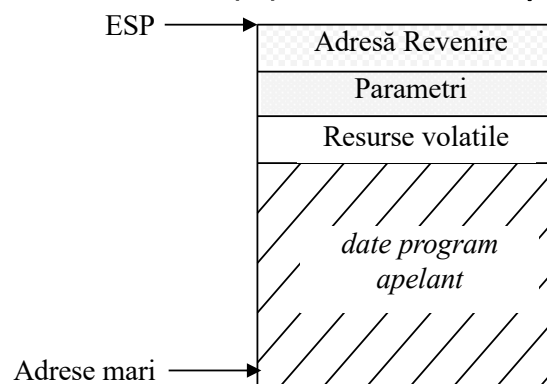
Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de apel
 - Efectul codului de apel asupra stivei

<code>push eax</code>	→	(1) Salvare resurse volatile
<code>push ecx</code>		(2) DF=0, stiva a fost folosită doar pe DWORD
<code>push eax</code>		
<code>push dword format_string</code>	→	(3) Pregătire argumente apel CDECL
<code>call [printf]</code>	→	
<code>add esp, 2*4</code>	↩	(4) Efectuare apel

(4) Efectuare apel



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare
 - Sarcini:
 1. Configurarea unui **cadru de stivă** (stack frame): reper ebp sau esp?
 2. Pregătire variabile locale ale funcției: sub esp, număr_octeti
 3. Salvarea unei copii a resurselor *nevolatile* modificate: push registru
 - *Orice regiștri cu excepția celor volatili*
 - Cadru de stivă: structură de date stocată în stivă, de dimensiune fixă (pentru o subrutină dată) și conținând:
 - *Parametrii pregătiți de apelant*
 - *Adresa de revenire (către instrucțiunea ce-i urmează celei de apel)*
 - *Copii ale resurselor nevolatile folosite de subrutină*
 - *Variabile locale*
 - Subrutinele asm folosite doar din asm pot evita (din simplitate sau eficientă) aceste sarcini

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare în funcția CDECL **chdir**, generată de compilatorul C

```
; dezasamlat cu IDA - The Interactive Disassembler  
; sintaxa corespunde asamblorului MASM  
; int __cdecl chdir(const char *)
```

chdir:

(1) Configurare stack frame	→	mov edi, edi ; inutil, dar permite modificare!
(2) Variabile locale	→	push ebp
(3) Salvare regiștri nevolatili	→	mov ebp, esp
	→	sub esp, 118h
	→	mov eax, ___security_cookie
	→	xor eax, ebp
	→	mov [ebp+var_4], eax
	→	mov eax, [ebp+lpPathName]
	→	and [ebp+var_110], 0
	→	push ebx
	→	or ebx, 0FFFFFFFFh
	→	push esi
		;

Codul de intrare a fost generat automat de către compilator!

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm de către noi

	<code>factorial://in modulul C apelant se declara - extern int _stdcall factorial(int n)</code>	
(1) Configurare stack frame	<code>push ebp</code>	
	<code>mov ebp, esp</code>	; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
(2) Variabile locale	<code>sub esp, 4</code>	; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
(3) Salvare regiștri nevolatili	<code>push ebx</code>	; salvam ebx pentru a-l putea restaura la sfarsit
	<code>mov eax, [ebp + 8]</code>	; incarcam valoarea argumentului din stackframe (n-ul curent)
	<code>cmp eax, 2</code>	; testam coditia de terminare (n < 2)
	<code>jae .recursiv</code>	
	<code>mov eax, 1</code>	; returnam 1 cand n < 2
	<code>jmp .gata</code>	
int factorial (int n)		
{ if (n==1) return 1;	<code>.recursiv:</code>	
else	<code>push eax</code>	; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv
return n * factorial (n-1);	<code>dec eax</code>	; pregatim noul parametru n-1 pt a apela factorial(n-1)
}	<code>push eax</code>	; urcam in stiva valoarea n-1 ca parametru pt factorial(n-1)
	<code>call factorial</code>	; apel recursiv (STDCALL)
	<code>mov [ebp - 4], eax</code>	; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
	<code>pop eax</code>	; restauram valoarea lui n
	<code>mov ebx, [ebp - 4]</code>	; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
	<code>mul ebx</code>	; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)
	<code>.gata:</code>	
	<code>pop ebx</code>	; refacem EBX la valoarea initiala
	<code>add esp, 4</code>	; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
	<code>pop ebp</code>	; restauram ebp la valoarea initiala
	<code>ret 4</code>	; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare
 - Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm – stackframe

```
factorial:
    push ebp                ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    mov ebp, esp            ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    sub esp, 4              ; salvam ebx pentru a-l putea restaura
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]      ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

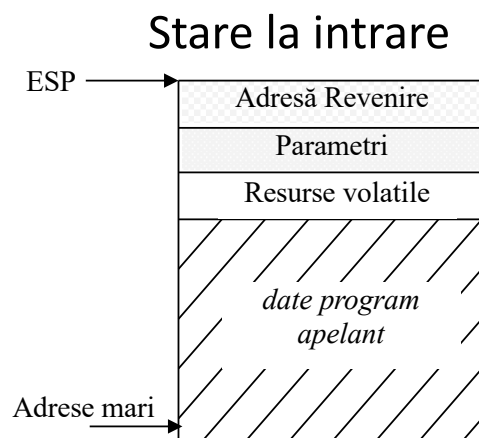
    cmp eax, 2              ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv
    mov eax, 1              ; returnam 1 cand n < 2
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax                ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

    dec eax
    push eax                ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
    call factorial          ; apel recursiv (STDCALL)

    mov [ebp - 4], eax      ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
    pop eax                 ; restauram valoarea lui n
    mov ebx, [ebp - 4]      ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
    mul ebx                 ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

.gata:
    pop ebx                 ; refacem EBX la valoarea initiala
    add esp, 4              ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
    pop ebp                 ; restauram ebp la valoarea initiala
    ret 4                   ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm – stackframe

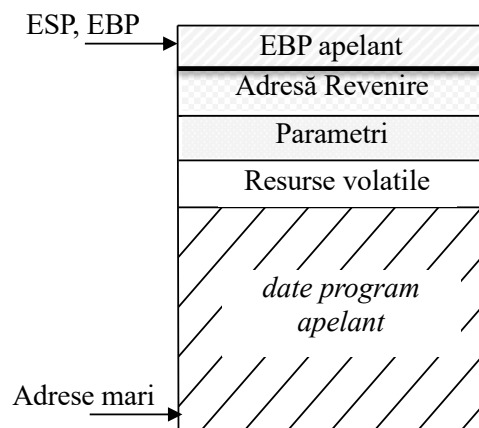
(1) Configurare stack frame →

```
factorial:
    push ebp                ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    mov ebp, esp            ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    sub esp, 4              ; salvam ebx pentru a-l putea restaura
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]      ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

    cmp eax, 2              ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv
    mov eax, 1              ; returnam 1 cand n < 2
    jmp .gata
```

(1) Configurare stack frame



```
.recursiv:
    push eax                ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

    dec eax
    push eax                ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
    call factorial          ; apel recursiv (STDCALL)

    mov [ebp - 4], eax       ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
    pop eax                 ; restauram valoarea lui n
    mov ebx, [ebp - 4]       ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
    mul ebx                 ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

.gata:
    pop ebx                 ; refacem EBX la valoarea initiala
    add esp, 4              ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
    pop ebp                 ; restauram ebp la valoarea initiala
    ret 4                   ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm – stackframe

```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp
    sub esp, 4
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]
    cmp eax, 2
    jae .recursiv
    mov eax, 1
    jmp .gata

    .recursiv:
    push eax
    dec eax
    push eax
    call factorial
    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

    .gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

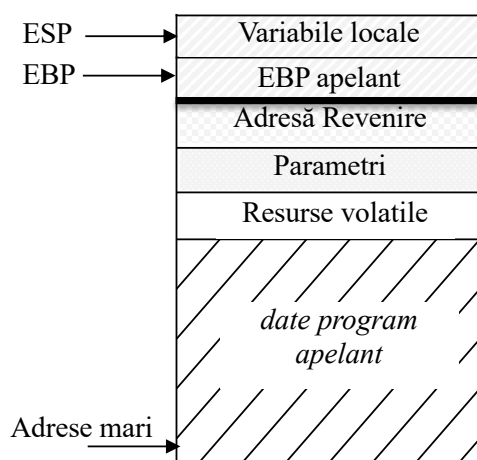
(1) Configurare stack frame → `push ebp`
(2) Variabile locale → `sub esp, 4`

`push ebx` → ; salvam ebx pentru a-l putea restaura

`mov eax, [ebp + 8]` ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

`cmp eax, 2` ; testam coditia de terminare (n < 2)
`jae .recursiv`
`mov eax, 1` ; returnam 1 cand n < 2
`jmp .gata`

(2) Variabile locale



```
.recursiv:
    push eax
    dec eax
    push eax
    call factorial
    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

.gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
; apel recursiv (STDCALL)

; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
; restauram valoarea lui n
; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

; refacem EBX la valoarea initiala
; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
; restauram ebp la valoarea initiala
; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm – stackframe

factorial:

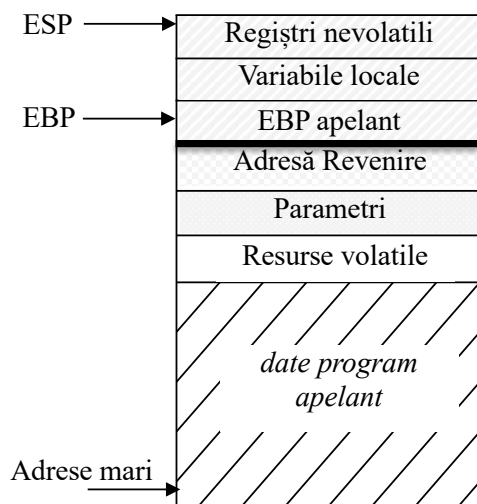
```
push ebp
mov ebp, esp
sub esp, 4
push ebx
mov eax, [ebp + 8]
cmp eax, 2
jae .recursiv
mov eax, 1
jmp .gata
```

(1) Configurare stack frame → `push ebp`
(2) Variabile locale → `sub esp, 4`
(3) Salvare regiștri nevolatili → `push ebx`

`mov eax, [ebp + 8]` ← incarcam valoarea argumentului din stackframe

`cmp eax, 2` ; testam coditia de terminare ($n < 2$)
`jae .recursiv`
`mov eax, 1` ; returnam 1 cand $n < 2$
`jmp .gata`

(3) Salvare regiștri nevolatili



.recursiv:

```
push eax
dec eax
push eax
call factorial
mov [ebp - 4], eax
pop eax
mov ebx, [ebp - 4]
mul ebx
```

`push eax` ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv
AICI SE GENEREAZA CODUL DE APEL PENTRU URMATORUL APEL RECURSIV !!
`dec eax`
`push eax` ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
`call factorial` ; apel recursiv (STDCALL)
`mov [ebp - 4], eax` ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
`pop eax` ; restauram valoarea lui n
`mov ebx, [ebp - 4]` ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
`mul ebx` ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

.gata:

```
pop ebx
add esp, 4
pop ebp
ret 4
```

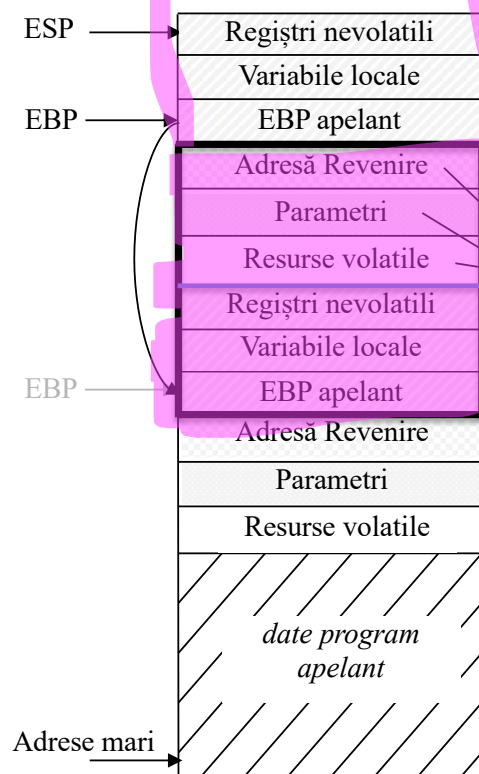
`pop ebx` ; refacem EBX la valoarea initiala
`add esp, 4` ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
`pop ebp` ; restauram ebp la valoarea initiala
`ret 4` ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt

- Apelul subrutinelor – cod de intrare

- Exemplu: cod intrare într-o funcție STDCALL scrisă în asm – stackframe

Evoluție stivă la apel recursiv



```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp           ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    sub esp, 4             ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    push ebx               ; salvam ebx pentru a-l putea restaura

    mov eax, [ebp + 8]     ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

    cmp eax, 2             ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv          ; returnam 1 cand n < 2
    mov eax, 1
    jmp .gata

    .recursiv:
        push eax           ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv
        AICI SE GENEREAZA CODUL DE APEL PENTRU URMATORUL APEL RECURSIV !!
        dec eax
        push eax           ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
        call factorial     ; apel recursiv (STDCALL)

        mov [ebp - 4], eax  ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
        pop eax            ; restauram valoarea lui n
        mov ebx, [ebp - 4] ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
        mul ebx            ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

    .gata:
        pop ebx            ; refacem EBX la valoarea initiala
        add esp, 4         ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
        pop ebp            ; restauram ebp la valoarea initiala
        ret 4              ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



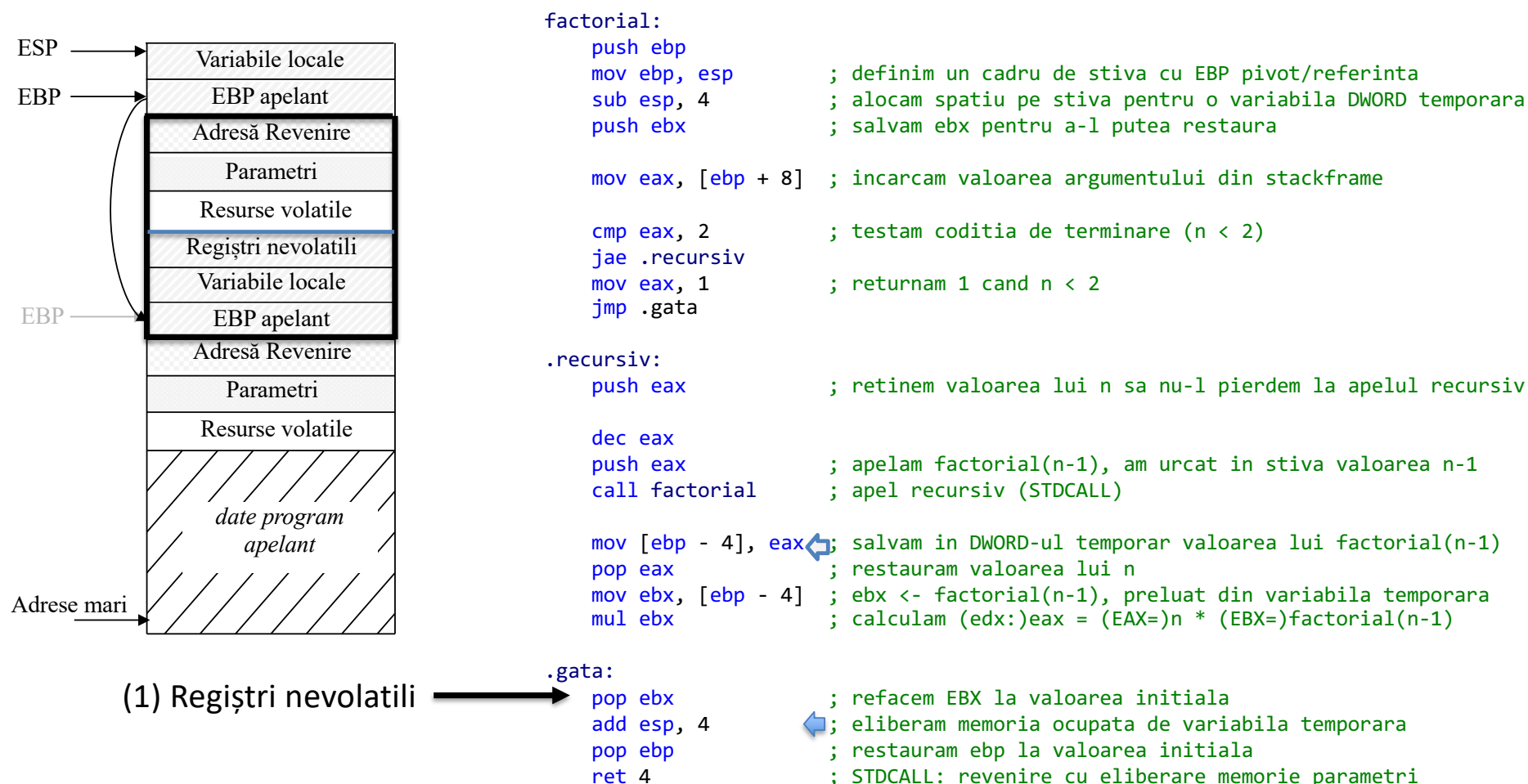
- Apelul subrutinelor – cod de ieșire
 - Sarcini:
 1. Restaurare resurse nevolatile alterate
 2. Eliberarea variabilelor locale ale funcției
 3. Dezafectarea cadrului de stivă
 4. Revenirea din funcție și eliberarea argumentelor
 - *CDECL:*
 - Subrutina apelată: ret
 - Subprogramul apelant: add esp, dimensiune_argumente
 - *STDCALL:*
 - *ret dimensiune_argumente*
 - Exceptând resursele volatile și rezultatele directe ale funcției, **starea programului după acești pași trebuie să reflecte starea inițială, de dinainte de apel!**

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel recursiv) - stackframe



Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel recursiv) - stackframe

ESP, EBP

EBP

Adrese mari

```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp
    sub esp, 4
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]

    cmp eax, 2
    jae .recursiv
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax

    dec eax
    push eax
    call factorial

    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

.gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
; salvam ebx pentru a-l putea restaura

; incarcam valoarea argumentului din stackframe

; testam coditia de terminare (n < 2)
; returnam 1 cand n < 2

; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
; apel recursiv (STDCALL)

; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
; restauram valoarea lui n
; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

; refacem EBX la valoarea initiala
; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
; restauram ebp la valoarea initiala
; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

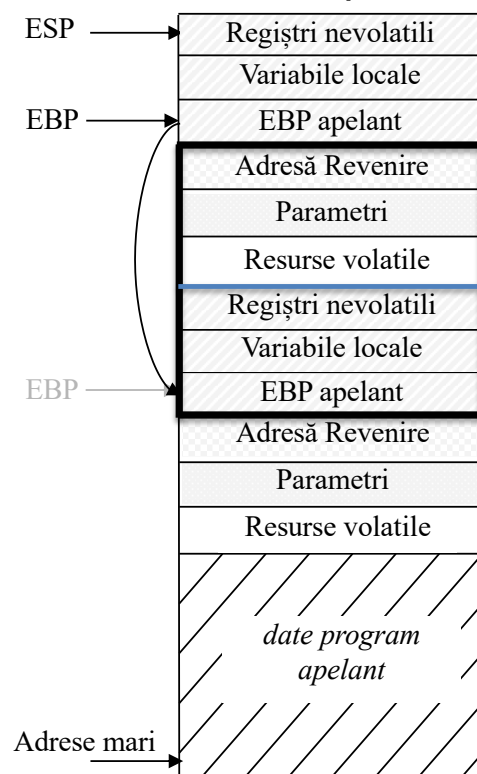
(2) Variabile locale

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel recursiv) - stackframe



```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp
    sub esp, 4
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]
    cmp eax, 2
    jae .recursiv
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax

    dec eax
    push eax
    call factorial

    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

.gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

- (1) Regiștri nevolatili
 - (2) Eliberare variabile
 - (3) Dezafectare stackframe
 - (4) Revenire și eliberare
- ←; refacem EBX la valoarea initiala
←; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
←; restauram ebp la valoarea initiala
←; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel recursiv) - stackframe

ESP →

EBP →

Adrese mari →

```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp
    sub esp, 4
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]
    cmp eax, 2
    jae .recursiv
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax
    dec eax
    push eax
    call factorial
    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

.gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
; salvam ebx pentru a-l putea restaura
; incarcam valoarea argumentului din stackframe
; testam coditia de terminare (n < 2)
; returnam 1 cand n < 2
; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv
; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
; apel recursiv (STDSCALL)
; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
; restauram valoarea lui n
; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)
; refacem EBX la valoarea initiala
; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
; restauram ebp la valoarea initiala
; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri

(3) Stackframe

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel recursiv) - stackframe

Stack diagram showing memory layout. ESP points to 'Resurse volatile'. EBP points to 'EBP apelant'. The stack grows downwards, containing 'Regiștri nevolatili', 'Variabile locale', 'Adresă Revenire', 'Parametri', and 'Resurse volatile'. Below these are 'date program apelant' and 'Adrese mari' at the bottom.

```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp           ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    sub esp, 4             ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    push ebx               ; salvam ebx pentru a-l putea restaura

    mov eax, [ebp + 8]     ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

    cmp eax, 2             ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv          ; returnam 1 cand n < 2
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax               ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

    dec eax
    push eax               ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
    call factorial         ; apel recursiv (STDCALL)

    mov [ebp - 4], eax      ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
    pop eax                ; restauram valoarea lui n
    mov ebx, [ebp - 4]     ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
    mul ebx                ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

.gata:
    pop ebx                ; refacem EBX la valoarea initiala
    add esp, 4             ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
    pop ebp                ; restauram ebp la valoarea initiala
    ret 4                  ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```

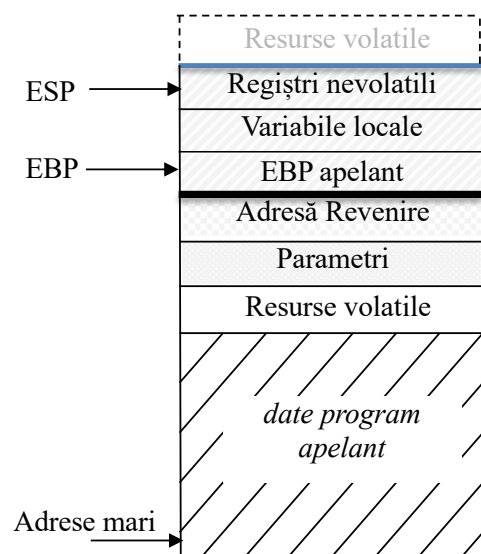
(4) Revenire și eliberare

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel inițial) - stackframe



```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp          ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    sub esp, 4            ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    push ebx              ; salvam ebx pentru a-l putea restaura

    mov eax, [ebp + 8]    ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

    cmp eax, 2            ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv         ; returnam 1 cand n < 2
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax              ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

    dec eax
    push eax              ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
    call factorial        ; apel recursiv (STDCALL)

    mov [ebp - 4], eax     ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
    pop eax               ; restauram valoarea lui n
    mov ebx, [ebp - 4]     ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
    mul ebx               ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

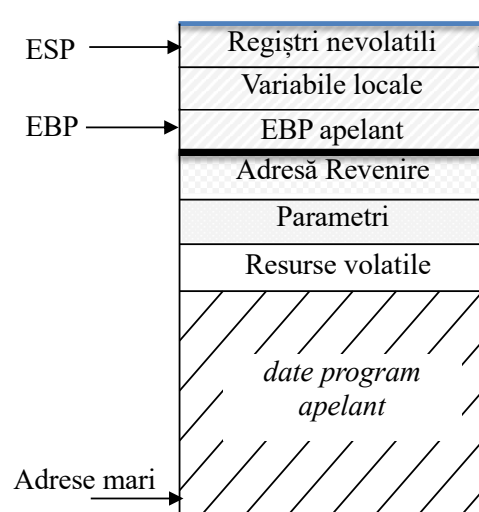
.gata:
    pop ebx               ; refacem EBX la valoarea initiala
    add esp, 4            ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
    pop ebp               ; restauram ebp la valoarea initiala
    ret 4                 ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel inițial) - stackframe



```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp          ; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
    sub esp, 4            ; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD temporara
    push ebx              ; salvam ebx pentru a-l putea restaura

    mov eax, [ebp + 8]    ; incarcam valoarea argumentului din stackframe

    cmp eax, 2            ; testam coditia de terminare (n < 2)
    jae .recursiv         ; returnam 1 cand n < 2
    mov eax, 1
    jmp .gata

.recursiv:
    push eax              ; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv

    dec eax
    push eax              ; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
    call factorial        ; apel recursiv (STDCALL)

    mov [ebp - 4], eax    ; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
    pop eax               ; restauram valoarea lui n
    mov ebx, [ebp - 4]    ; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
    mul ebx               ; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)

.gata:
    pop ebx               ; refacem EBX la valoarea initiala
    add esp, 4            ; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
    pop ebp              ; restauram ebp la valoarea initiala
    ret 4                 ; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri
```

Interfațarea cu limbajele de nivel înalt



- Apelul subrutinelor – cod de ieșire

- Exemplu: cod ieșire dintr-o funcție STDCALL asm (din apel inițial) - stackframe

```
factorial:
    push ebp
    mov ebp, esp
    sub esp, 4
    temporara
    push ebx

    mov eax, [ebp + 8]

    cmp eax, 2
    jae .recursiv
    mov eax, 1
    jmp .gata

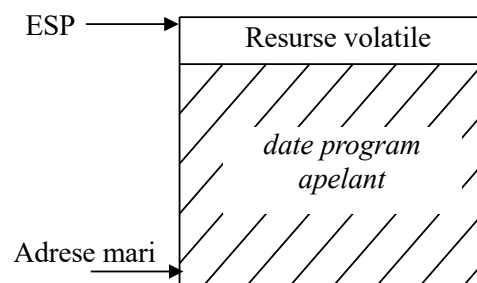
.recursiv:
    push eax

    dec eax
    push eax
    call factorial

    mov [ebp - 4], eax
    pop eax
    mov ebx, [ebp - 4]
    mul ebx

.gata:
    pop ebx
    add esp, 4
    pop ebp
    ret 4
```

; definim un cadru de stiva cu EBP pivot/referinta
; alocam spatiu pe stiva pentru o variabila DWORD
; salvam ebx pentru a-l putea restaura
; incarcam valoarea argumentului din stackframe
; testam coditia de terminare (n < 2)
; returnam 1 cand n < 2
; retinem valoarea lui n sa nu-l pierdem la apelul recursiv
; apelam factorial(n-1), am urcat in stiva valoarea n-1
; apel recursiv (STDCALL)
; salvam in DWORD-ul temporar valoarea lui factorial(n-1)
; restauram valoarea lui n
; ebx <- factorial(n-1), preluat din variabila temporara
; calculam (edx:)eax = (EAX=)n * (EBX=)factorial(n-1)
; refacem EBX la valoarea initiala
; eliberam memoria ocupata de variabila temporara
; restauram ebp la valoarea initiala
; STDCALL: revenire cu eliberare memorie parametri





Bitdefender®