



Estrutura do tema ISA do IA32

1. Desenvolvimento de programas no IA32 em Linux
2. Acesso a operandos e operações
3. Suporte a estruturas de controlo
4. Suporte à invocação/retorno de funções
5. Análise comparativa: IA-32 (CISC) e MIPS (RISC)
6. Acesso e manipulação de dados estruturados



Análise do contexto de uma função

- **propriedades das variáveis locais:**
 - visíveis apenas durante a execução da função
 - deve suportar aninhamento e recursividade
 - localização ideal: em registo, se os houver, mas...
 - localiz. no cód. p/ IA32: em registo, enquanto houver...
- **variáveis externas e globais (em memória):**
 - externas: valor ou localização expressa na lista de argumentos
 - globais: localização definida pelo *linker & loader*
- **propriedades dos parâmetros (só de entrada em C!):**
 - por valor (c^{te} ou variável) ou por apontador (localização da var)
 - designação independente (chamadora/chamada) 
 - deve suportar aninhamento e recursividade
 - localização ideal: em registo, se os houver, mas...
 - localização no código p/ IA32: na memória (stack)
- **valor a devolver pela função:**
 - é uma quantidade escalar, do tipo inteiro ou real
 - localização: em registo (IA32: no registo `eax` e/ou `edx`)
- **gestão do contexto (controlo & dados) ...**



Análise do código de gestão de uma função

- **invocação e regresso**
 - instrução de salto, mas com salvaguarda do end. regresso
 - em registo (RISC; aninhamento / recursividade ?)
 - em memória/stack (IA32; aninhamento / recursividade ?)
- **invocação e regresso**
 - instrução de salto para o endereço de regresso
- **salvaguarda & recuperação de registos (na stack) **
 - função chamadora ? (nenhum/ alguns/ todos ? RISC/IA32 ?)
 - função chamada? (nenhum/ alguns/ todos ? RISC/IA32 ?)
- **gestão do contexto (em stack)**
 - atualização/recuperação do *frame pointer* (IA32...)
 - reserva/libertação de espaço para variáveis locais



Estrutura de uma função (/ procedimento)

- **parte visível ao programador em HLL**
 - código do corpo da função
 - passagem de parâmetros para a função ...
... e valor devolvido pela função
 - alcance das variáveis: locais, externas ou globais
- **parte menos visível em HLL:**
 - a gestão do contexto da função**
 - variáveis locais (propriedades)
 - variáveis externas e globais (localização e acesso)
 - parâmetros e valor a devolver pela função (propriedades)
 - gestão do contexto (controlo & dados)

Análise de exemplos

- **revisão do exemplo swap**
 - análise das fases: inicialização, corpo, término
 - análise dos contextos (IA32)
 - evolução dos contextos na stack (IA32)
- **evolução de um exemplo: Fibonacci**
 - análise de uma compilação do gcc
- **aninhamento e recursividade**
 - evolução dos contextos na stack

Utilização de registos em funções no IA32/Linux

Utilização dos registos (de inteiros)

- Três do tipo *caller-save*
 - Caller-Save**
 - %eax, %edx, %ecx**
 - *save/restore*: função chamadora
- Três do tipo *callee-save*
 - Callee-Save**
 - %ebx, %esi, %edi**
 - *save/restore*: função chamada
- Dois apontadores (na stack)
 - Pointers**
 - %esp, %ebp**
 - topo da stack, base/referência na stack

Nota: valor devolvido pela função em %eax

```

void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}

void call_swap()
{
    int zip1 = 15213;
    int zip2 = 91125;
    (...)
    swap(&zip1, &zip2);
    (...)
}
    
```

Análise das fases em swap, no IA32 (fig. já apresentada)

```

void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}
    
```

Arranque

```

swap:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    pushl %ebx

    movl 12(%ebp), %ecx
    movl 8(%ebp), %edx
    movl (%ecx), %eax
    movl (%edx), %ebx
    movl %eax, (%edx)
    movl %ebx, (%ecx)

    movl -4(%ebp), %ebx
    movl %ebp, %esp
    popl %ebp
    ret
    
```

Corpo

Término

Análise dos contextos em swap, no IA32

• em call_swap

- na invocação de swap
- na execução de swap
- de volta a call_swap

Que contextos (IA32)?

- passagem de parâmetros
 - via stack
- espaço para variáveis locais
 - na stack
- info de suporte à gestão (stack)
 - endereço de regresso
 - apontador para a stack frame
 - salvaguarda de registos

```

void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}

void call_swap()
{
    int zip1 = 15213;
    int zip2 = 91125;
    (...)
    swap(&zip1, &zip2);
    (...)
}
  
```

9

AJPoença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

Evolução da stack, no IA32 (1)

call_swap

1. Antes de invocar swap

```

void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}

void call_swap()
{
    int zip1 = 15213;
    int zip2 = 91125;
    (...)
    swap(&zip1, &zip2);
    (...)
}
  
```

endereço crescente

↑

stack

frame pointer %ebp

antigo %ebp

zip1

zip2

%ebp-4

%esp

11

AJPoença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

Construção do contexto na stack, no IA32

call_swap

1. Antes de invocar swap

2. Preparação p/ invocar swap

- salvaguardar registos?
- passagem de parâmetros

3. Invocar swap

- e guardar endereço de regresso

1. Início de swap

- actualizar frame pointer
- salvaguardar registos?
- reservar espaço p/ locais

2. Corpo de swap

3. Término de swap...

- libertar espaço de var locais
- recuperar registos?
- recuperar antigo frame pointer
- voltar a call_swap

4. Terminar invocação de swap...

- libertar espaço com parâmetros na stack
- recuperar registos?

endereço crescente

↓

stack

↑

variáveis locais de swap

salv. registos ?

antigo %ebp

ender. regresso

parâmetros p/ swap

salv. registos ?

variáveis locais de call_swap

antigo %ebp

frame pointer %ebp

%esp

%esp

%esp

%esp

%esp

10

AJPoença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08

Evolução da stack, no IA32 (2)

call_swap

2. Preparação p/ invocar swap

- salvaguardar registos?... não...
- passagem de parâmetros

```

void swap(int *xp, int *yp)
{
    int t0 = *xp;
    int t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}

void call_swap()
{
    int zip1 = 15213;
    int zip2 = 91125;
    (...)
    swap(&zip1, &zip2);
    (...)
}
  
```

endereço crescente

↓

stack

↑

frame pointer %ebp

antigo %ebp

zip1

zip2

%ebp-12

%esp

%esp

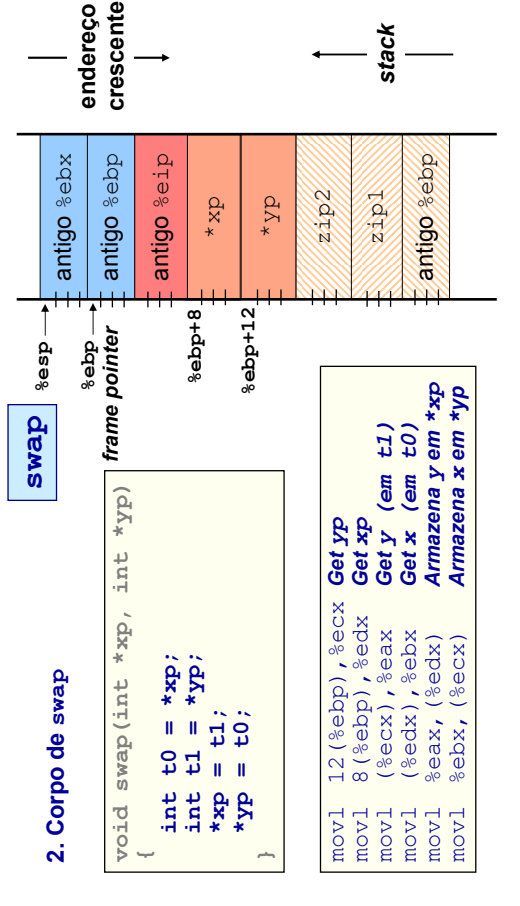
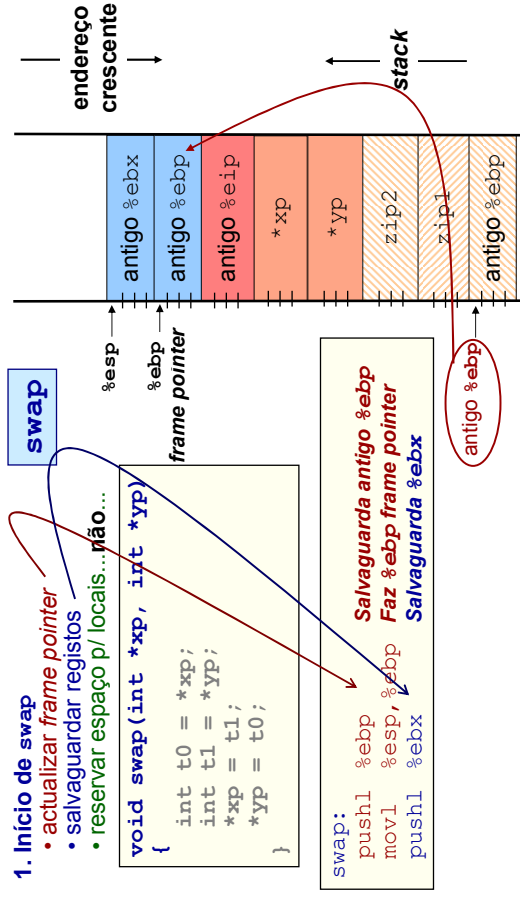
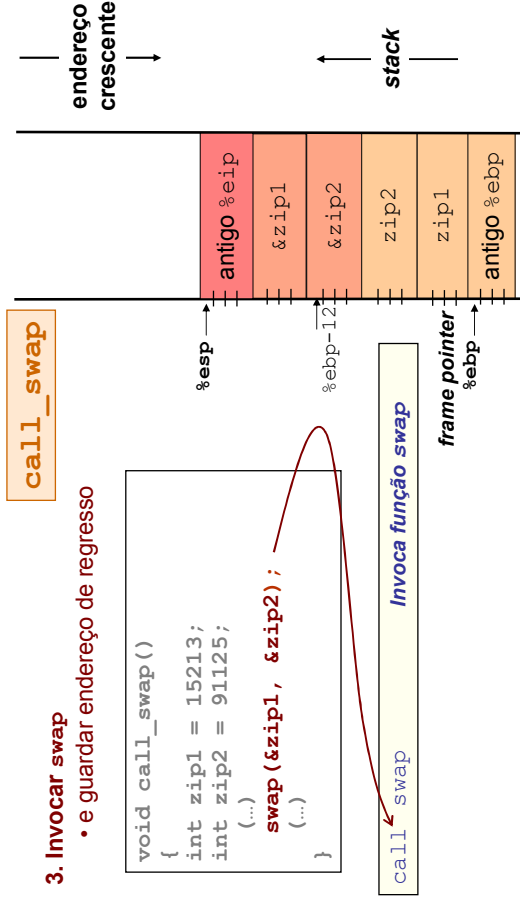
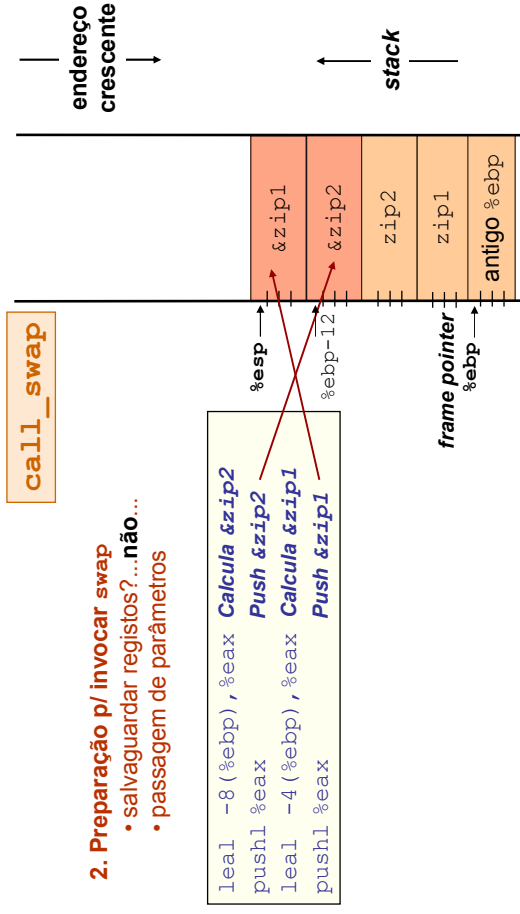
%esp

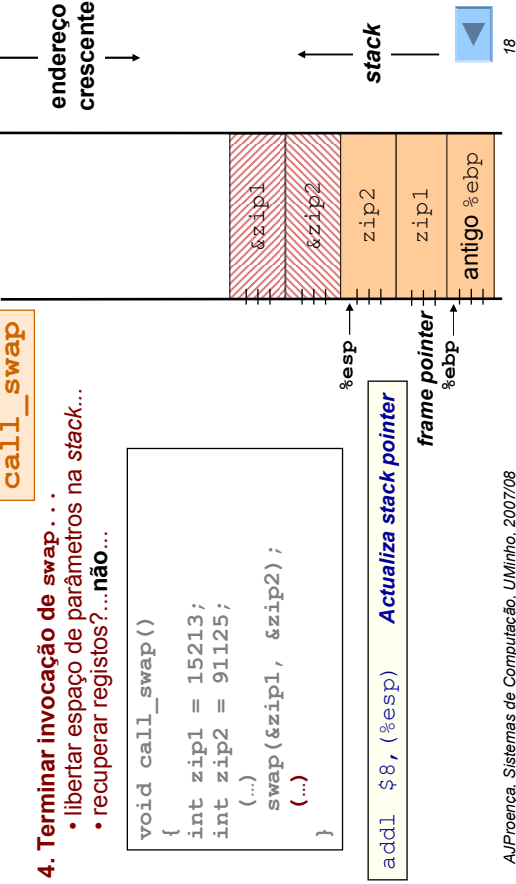
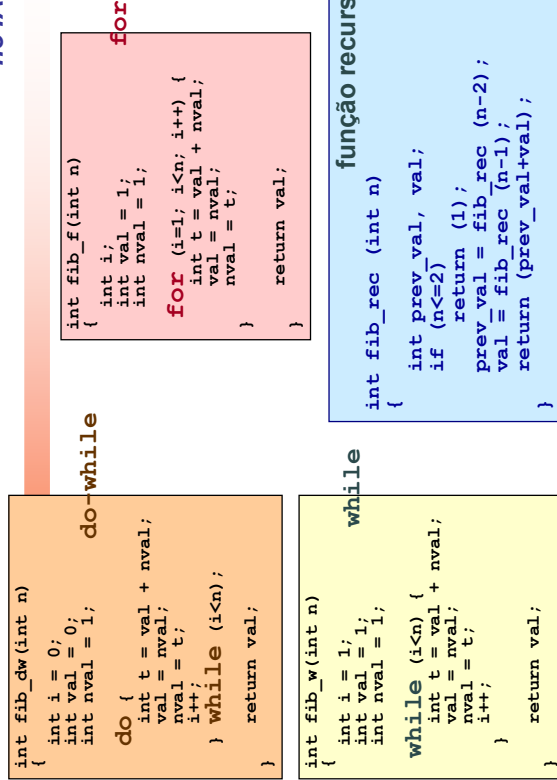
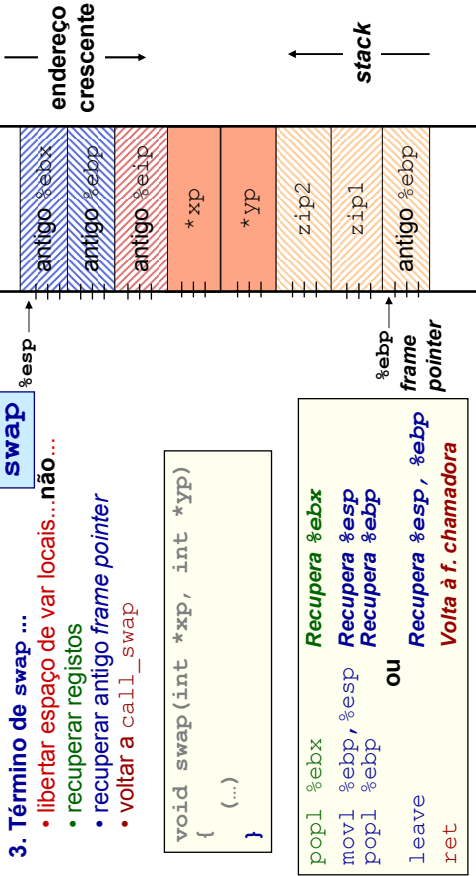
%esp

%esp

12

AJPoença, Sistemas de Computação, UMinho, 2007/08







```
função recursiva
int fib_rec (int n)
{
    int prev_val, val;
    if (n<=2)
        return (1);
    prev_val = fib_rec (n-2);
    val = fib_rec (n-1);
    return (prev_val+val);
}
```

```
... movl %esi, -4(%ebp)
movl 8(%ebp), %esi
movl $1, %eax
cmpl $2, %esi
jle L1
leal -2(%esi), %eax
...
L1: movl -8(%ebp), %ebx
```

Coloca o argumento n em %esi
Coloca já o valor de retorno em %eax
n<=2?
Se sim, salta para o fim
Se não, ...



```
função recursiva
int fib_rec (int n)
{
    int prev_val, val;
    if (n<=2)
        return (1);
    prev_val = fib_rec (n-2);
    val = fib_rec (n-1);
    return (prev_val+val);
}
```

```
... jle L1
leal -2(%esi), %eax
movl %eax, (%esp)
call fib_rec
movl %eax, %ebx
leal -1(%esi), %eax
...
```

Se sim, salta para o fim
Se não, ... calcula n-2, e...
... coloca-o no topo da stack (argumento)
Invoca a função fib_rec e ...
... guarda o valor de prev_val em %ebx



```
função recursiva
int fib_rec (int n)
{
    int prev_val, val;
    if (n<=2)
        return (1);
    prev_val = fib_rec (n-2);
    val = fib_rec (n-1);
    return (prev_val+val);
}
```

```
... movl %eax, %ebx
leal -1(%esi), %eax
movl %eax, (%esp)
call fib_rec
leal (%eax, %ebx), %eax
...
```

Calcula n-1, e...
... coloca-o no topo da stack (argumento)
Chama de novo a função fib_rec



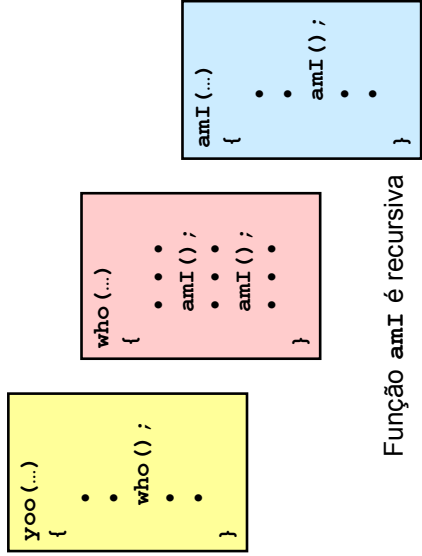
```
função recursiva
int fib_rec (int n)
{
    int prev_val, val;
    if (n<=2)
        return (1);
    prev_val = fib_rec (n-2);
    val = fib_rec (n-1);
    return (prev_val+val);
}
```

```
... fib_rec
call (%eax, %ebx), %eax
L1: movl -8(%ebp), %ebx
movl -4(%ebp), %esi
movl %ebp, %esp
popl %ebp
ret
```

Calcula e coloca em %eax o valor de retorno
Recupera o valor dos 2 reg's usados
Atualiza o valor do stack pointer
Recupera o anterior valor do frame pointer

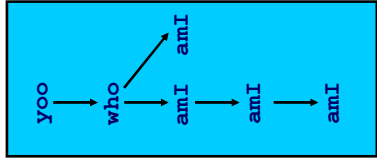


Estrutura do código

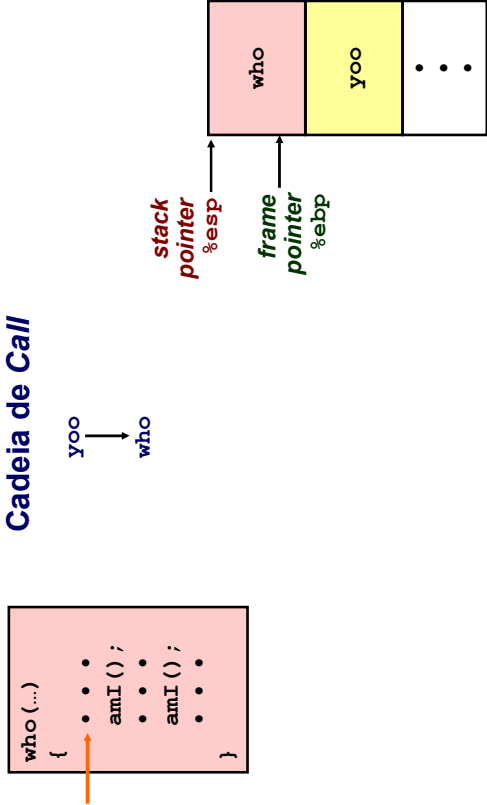


Função amI é recursiva

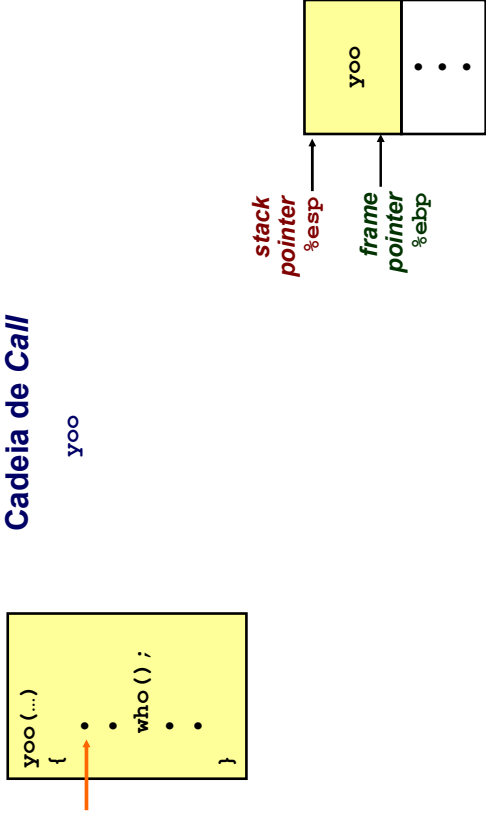
Cadeia de Call



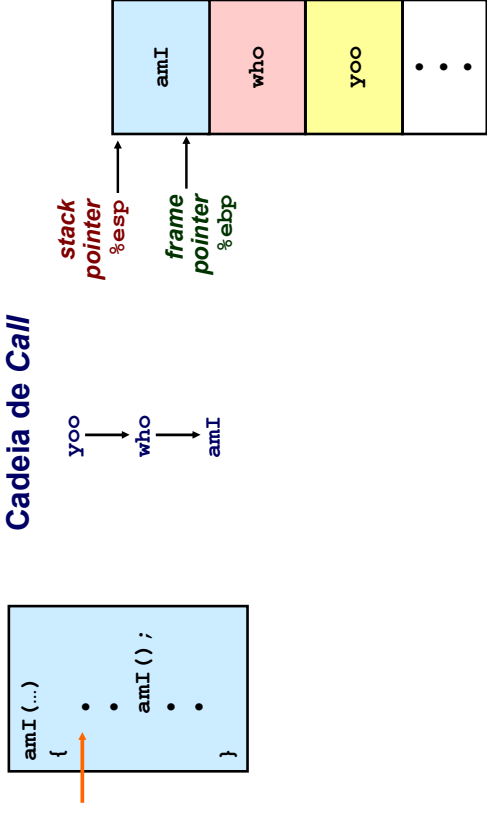
Cadeia de Call



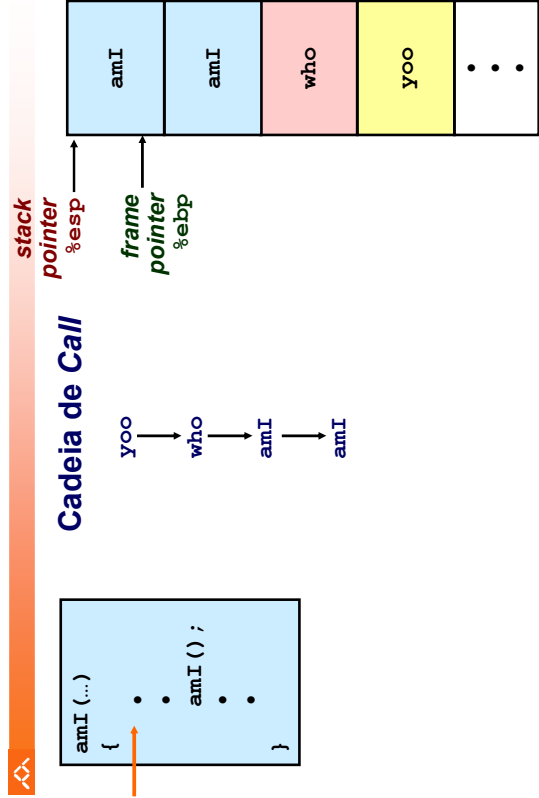
Cadeia de Call



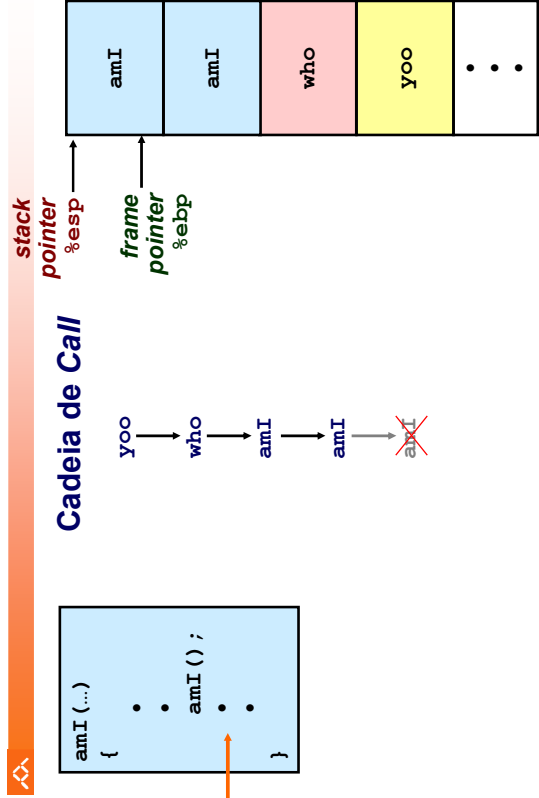
Cadeia de Call



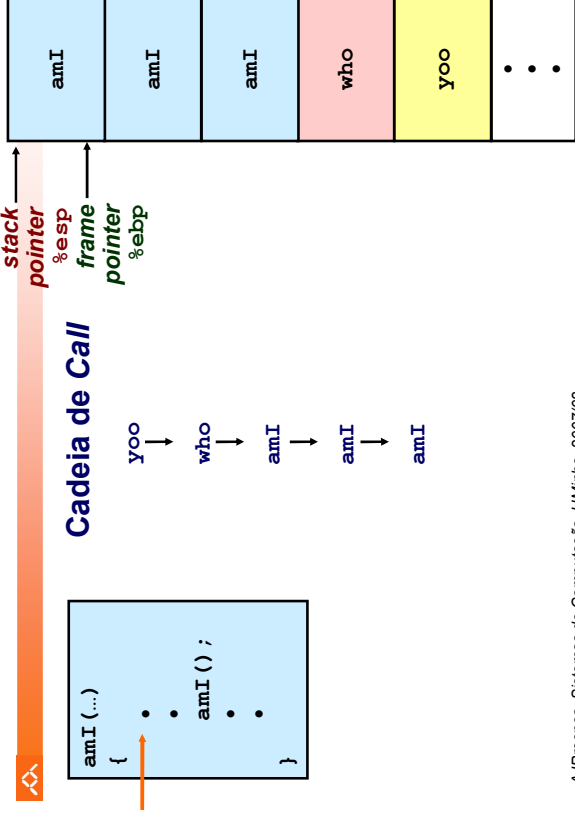
Exemplo de cadeia de invocações no IA32 (5)



Exemplo de cadeia de invocações no IA32 (7)



Exemplo de cadeia de invocações no IA32 (6)



Exemplo de cadeia de invocações no IA32 (8)

