Programação em *Assembly* Procedimentos e funções

IA32

Contexto da função – Stack Frame

O contexto de cada função, definido como **o conjunto de dados e informação de controlo usado pela função**, é armazenado na *stack*, numa estrutura designada por *stack frame* ou *activation record*.

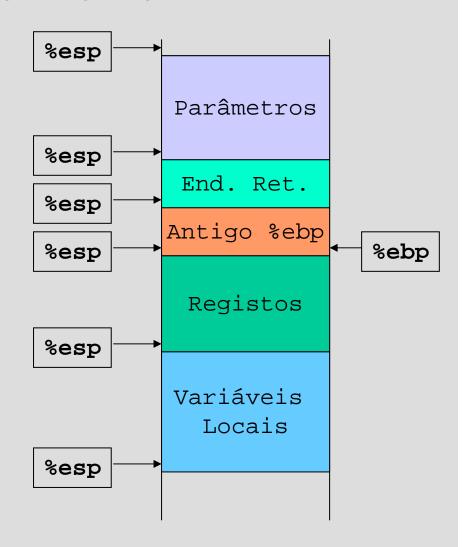
Cada função tem a sua própria stack frame.

De um modo geral esta contém:

- Argumentos
- Endereço de retorno
- Frame pointer anterior
- Registos salvaguardados
- Variáveis locais

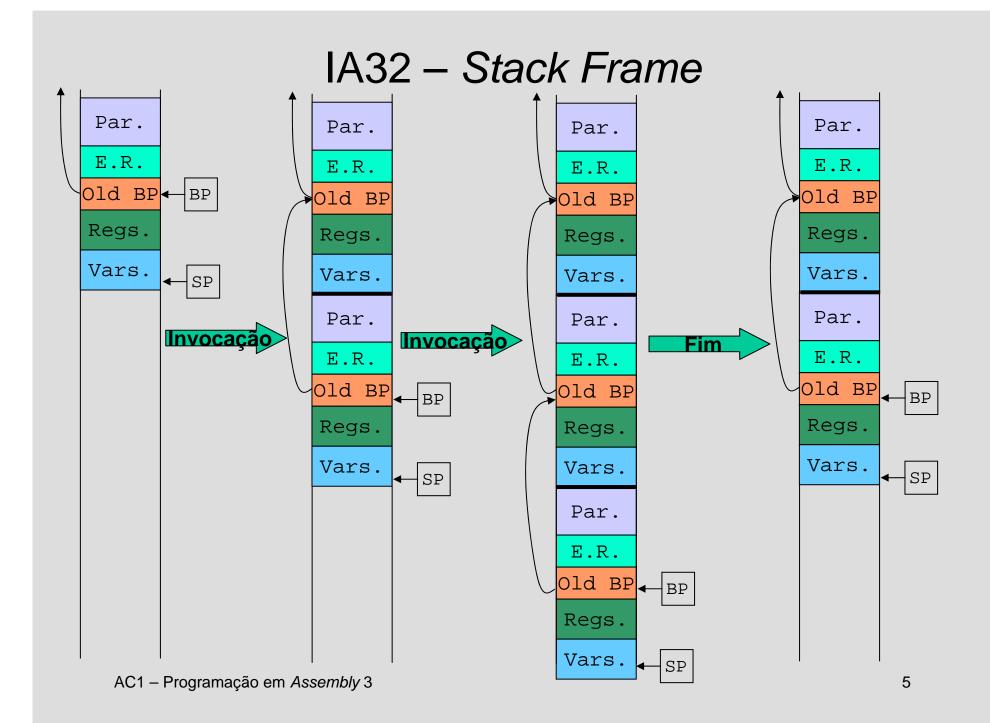
IA32 - Stack frame

- 1. A função que invoca coloca os parâmetros na stack (push op)
- 2. A função que invoca coloca o endereço de retorno na stack (call addr)
- 3. A função invocada guarda %ebp (pushl %ebp)
- 4. A função invocada copia %esp para %ebp (movl %esp, %ebp)
- 5. A função invocada salvaguarda alguns registos (pushl regs)
- 6. A função invocada reserva espaço para variáveis locais (subl \$imm, %esp)



IA32 – Stack frame

```
int main (int argc, char **argv)
{ int i, j=10;
                                          Parâmetros
  i = j * 4; }
                                           End. Ret.
main:
                                   %esp
 pushl %ebp
                                          Antigo %ebp
 movl %esp, %ebp
                                                        %ebp
                                   %esp
 subl $4, %esp ; espaço p/ i
                                   %esp
 pushl $10 ; j=10
 movl $-8(%ebp), %eax
                                   %esp
  sall $2, %eax
  movl eax, -4(ebp); i=j*4
  leave
  ret
leave ⇔ movl %ebp, %esp; popl %ebp
```



IA32 – Salvaguarda de registos

```
main:
...
movl $10, %eax
call func
...
```

Qual o valor que está em %eax após o call?

Convenciona-se que:

- caller save alguns registos podem ser alterados pela função invocada. Se a função que invoca precisar de os manter, então guarda-os na stack.
- 2. callee save alguns registos não podem ser alterados pela função invocada. Se esta os alterar, deve guardar o valor anterior na stack.

caller save	callee save	
%eax, %ecx, %edx	%ebx, %esi, %edi	
	%ebp	

```
int main ()
{ int i, accum=0;

for (i=0;i<100;i++)
    accum += f(i);
}</pre>
```

Optimizações

```
accum - %ebx
i - %esi

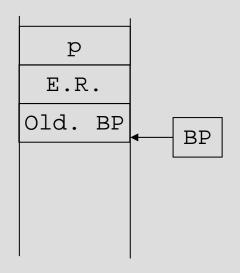
Estes registos são
callee save: devem ser
quardados na stack
```

AC1 - Programação em Assembly 3

```
main:
  pushl %ebp
  movl %esp, %ebp
 pushl %ebx
 pushl %esi
  movl $0, %ebx ; accum=0
  movl $0, %esi ; i=0
  imp teste
ciclo:
 pushl %esi ; parâmetro
  call f
  addl $4, %esp ; tirar parâm.
  addl %eax, %ebx
  incl %esi
teste:
  cmpl $100, %esi
  jl ciclo
 pop %esi
 pop %ebx
  leave
  ret
```

```
int f (int p)
{ int j, ret=1;

for (j=p;j>1;j--)
   ret *= j;
  return (ret);
}
```

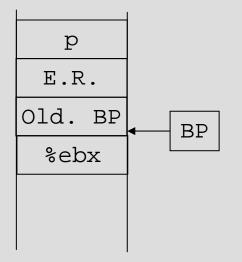


```
f:
 pushl %ebp
 movl %esp, %ebp
 movl $1, %eax ; ret=1
 movl 8(%ebp), %ecx ; j=p
  jmp f ciclo
ciclo:
 mull %ecx, %eax ; ret*=j
 decl %ecx ; j--
 cmpl $1, %ecx
  jq ciclo
f_ciclo:
 leave
 ret
```

NOTA: f() não invoca nenhuma função.

```
int f (int p)
{ int ret;

if (p>1)
   ret= p * f(p-1);
   else ret=1;
   return (ret);
}
```



```
f:
      pushl %ebp
      movl %esp, %ebp
      pushl %ebx
      movl 8(%ebp), %ebx
       cmpl $1, %ebx ; p>1??
      ile else
      leal -1(%ebx), %ecx
      pushl %ecx ; parâmetro
      call f
       addl $4, %esp; tirar parâm.
       mull %ebx, %eax ;ret=p*f(p-1)
       jmp f if
else: movl $1, %eax ; ret=1
f if: pop %ebx
      leave
      ret
```

NOTA: f() recursiva.

Tema	Hennessy [COD]	Bryant [CS:APP]
IA32 — Procedimentos e funções		Sec 3.7 e 3.11