

Funktionen in C

$f(\dots) \{ \dots \}$

$g(\dots) \{ \dots \}$

f ruft g auf

g ruft g auf

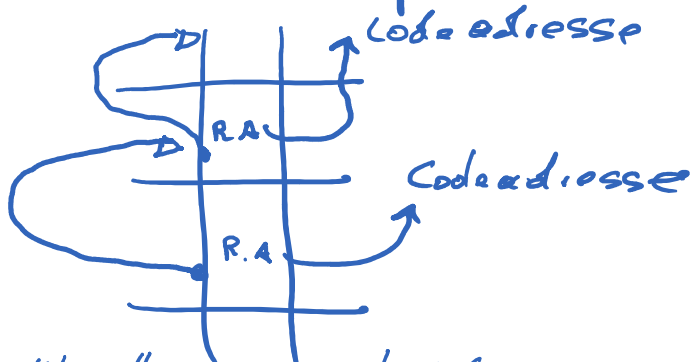
⇒ Rückwärts verkettete Liste(!)



Verwaltet:

Klassisch Stack

Verkettung mit Returnadresse
und Framepointer



aktuelle Architekturen
Kontextwechsel, vgl.
Listenverwaltung

Objekt hierarchie

Referenzen auf Objekte
≅ 2 Pointern

Klasse 1, S1 01

Klasse 2, S2 02

Klasse 3, S3 03

Klasse 3 mo;
statisch: Liste
dynamisch: rückwärts
verketteten Baum

pro aktivem

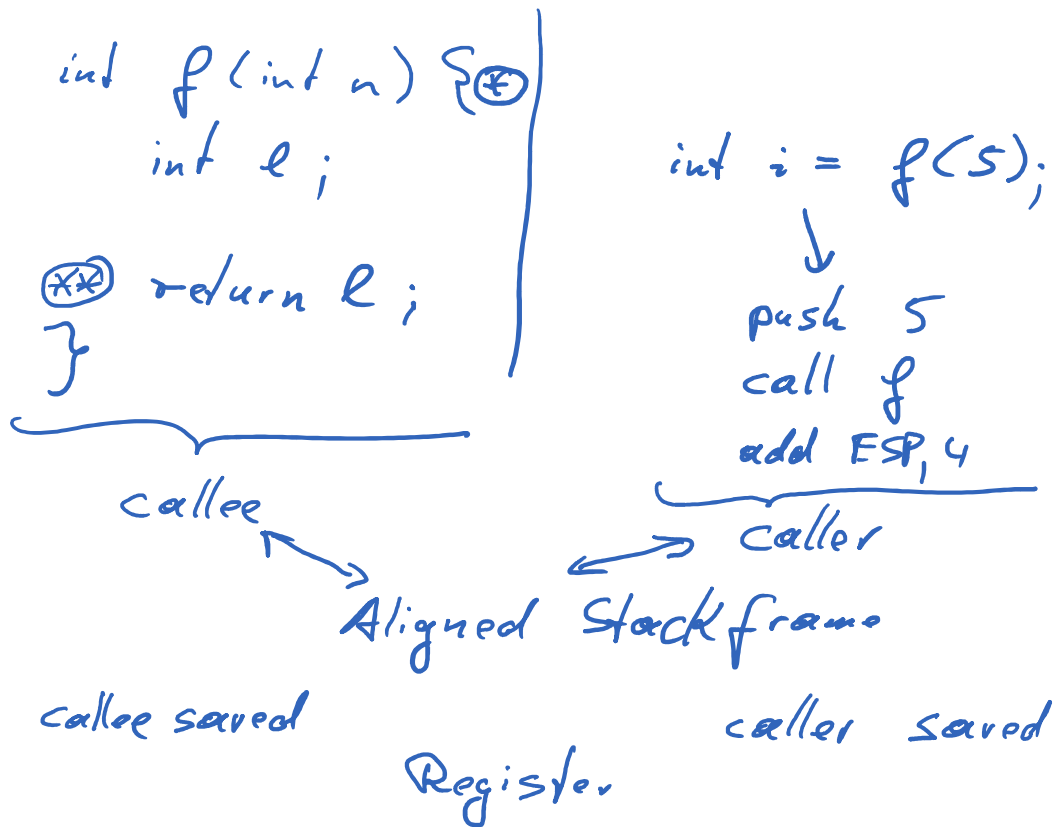
Funktionsaufruf:

- Parameter
- Return adresse
- lokale Variablen
und
- Verwaltungsdate

Name: Frame/Rahmen

Benötigt: ESP, EIP, EBP

Base Pointer
Frame Pointer



Bsp.:

```

mov EAX, 5
push 2
call f
add ESP, 4

```

} f(2);

EAX = ? (hier im Bsp. 2)

pop EAX

Caller Saved

Callee - saved	Caller - saved
ESP	EAX
EBP	ECX
EBX	EDX
ESI	
EDI	

Warum die Aufteilung:

1. Es muss Caller-Saved Register geben

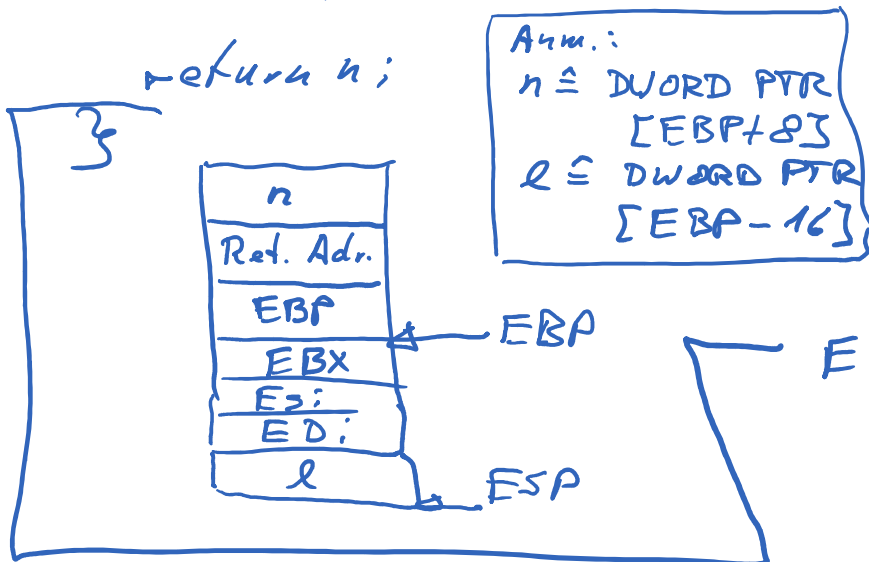
2. Arithmetische Operationen sind "einfacher" als Adreßberechnungen

Auf-/Abbau des Stackframes:

```
int f(int n) {  
    int l;  
    return n;  
}
```

Prolog:

```
push EBP  
mov EBP, ESP  
push EBX  
push ESI  
push EDI  
sub ESP, 4
```



EPILOG:

```
mov EAX, DWORD PTR  
[EBP+8]
```

```
Add ESP, 4  
pop EDI  
pop ESI  
pop EBX  
pop EBP  
Ret
```

Deklarationsspezifikation:

--declspec(naked)