

<https://redshift.autodesk.com/the-benefits-of-modular-construction/>

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Modularisierung in der Küche

Die Herstellung von Apfelkuchen ist die eigentliche Aufgabe. Das ist das **Hauptprogramm**. Die Herstellung von Hefeteig ist eine Teilaufgabe im Rahmen der Herstellung eines Apfelkuchens. Das ist eine **Funktion** oder ein **Unterprogramm**. Das Starten der Aktivität „Hefeteig erstellen“ aus der Zubereitungsvorschrift von Apfelkuchen bezeichnen wir als einen Aufruf des Unterprogramms aus dem Hauptprogramm. Wir sprechen von einem **Unterprogrammaufruf** oder einem **Funktionsaufruf**. Zwischen Haupt- und Unterprogramm müssen beim Aufruf ganz bestimmte Informationen fließen, z. B. darüber, wie viel Hefeteig zu erstellen ist und ob dem Teig Zucker zugesetzt werden soll.

### Apfelkuchenzusatz

600 g Hefeteig  
1,5 kg Äpfel  
...



### Zubereitung

Bereiten Sie den Hefeteig nach Rezept zu und rollen diesen dann auf einer bemehlten Arbeitsfläche quadratisch aus. Geben Sie den Teig dann auf ein mit Backpapier ausgelegtes Blech und ziehen den Rand an jeder Seite hoch. Der Teig kann dann mit einem Küchentuch abgedeckt noch ein wenig stehen bleiben. In der Zwischenzeit die Äpfel schälen, entkernen und in schmale Spalten schneiden. ...

Über den Austausch dieser Informationen muss zwischen Haupt- und Unterprogramm eine präzise Vereinbarung bestehen. Das Hauptprogramm muss wissen, welche Informationen das Unterprogramm benötigt und welche Ergebnisse es produziert. Eine solche Vereinbarung nennen wir eine **Schnittstelle**. Eine im Rahmen der Schnittstelle vereinbarte Einzelinformation, wie z.B. „Zuckerzugabe in Gramm“, nennen wir einen **Parameter**. Alle Parameter zusammen beschreiben die Schnittstelle. Ein Parameter, durch den Informationen vom Hauptprogramm zum Unterprogramm fließen, bezeichnen wir als **Eingabeparameter**. Einen Parameter, durch den Informationen vom Unterprogramm zum Hauptprogramm zurückfließen, bezeichnen wir als **Rückgabeparameter**. Konkrete, durch die Parameter der Schnittstelle fließende Daten (z. B. 100 Gramm Zuckerzugabe) bezeichnen wir als **Parameterwerte**. Entsprechend der Flussrichtung bezeichnen wir die Parameterwerte auch als **Eingabewerte** oder **Rückgabewerte**.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

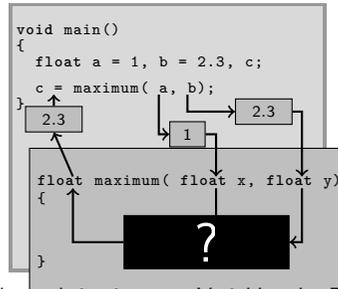




## Das Blackbox-Prinzip



Eine Funktion ist eine „doppelte Blackbox“, in die von außen niemand hineinschauen, aus der aber auch von innen niemand heraussehen kann. Von innen und außen sieht man nur die Schnittstelle.



Das aufrufende Programm kennt keine internen Variablen der Funktion. Umgekehrt kennt auch die Funktion keine Variablen des Hauptprogramms. Eine zufällige Gleichheit von Variablenamen ändert daran nichts. Weder das Hauptprogramm kann auf Variablen des Unterprogramms noch das Unterprogramm kann auf Variablen des Hauptprogramms zugreifen.

An der Schnittstelle werden **Kopien** der Parameterwerte übergeben. Änderungen dieser Werte haben keine Auswirkungen auf das rufende Programm.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Technischer Ablauf: Funktionsaufruf



### Nötige Schritte

- Parameter**kopien** für aufgerufene Funktion hinterlegen
- Programmsteuerung an die Prozedur übergeben
- Arbeitsspeicher für Prozedur bereitstellen (lokale Variablen)
- Prozedur ausführen
- Ergebnis an den Aufrufer übergeben
- Arbeitsspeicher der Prozedur wieder freigeben
- zum Aufrufer zurückkehren

### Beispiel: Funktionsaufruf

```

int funktion(int p1, int p2, ..)
{
  int lokal1, lokal2, ...;
  int ergebnis;
  .....
  return(ergebnis);
}

main()
{
  int a, b, c, ...;
  int resultat;
  .....
  resultat = funktion(a, b, ...);
  .....
}
  
```

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Technisch: Funktionsaufruf



## Beispiel Intel x86 (32-bit)

Argumentkopien auf den Stack

Call → Rücksprungadresse auf den Stack

**Beispiel: Funktionsaufruf**

```

int proz(int a, int b)
{
    return(a+b);
}
.....
rw = proz(1, 2);
.....

proz:
pushl ebp
movl esp, ebp
movl 12(ebp), eax
addl 8(ebp), eax
popl ebp
ret
.....
pushl #2
pushl #1
call proz
rueckadr:
move eax, rw(ebp)
add#8, esp
  
```

The stack diagram shows a vertical stack of memory cells. The ESP register points to the top of the stack, which contains the value 00000001. The EPC register points to the next cell down, which contains the value 00000002. Above these are several empty cells, and at the top is a box labeled 'proz:'. Below the stack, the instruction 'add#8, esp' is shown.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Technisch: Funktionsaufruf



## Beispiel Intel x86 (32-bit)

„Framepointer“ (EBP) retten

Neuen Framepointer laden

**Beispiel: Funktionsaufruf**

```

int proz(int a, int b)
{
    return(a+b);
}
.....
rw = proz(1, 2);
.....

proz:
pushl ebp
movl esp, ebp
movl 12(ebp), eax
addl 8(ebp), eax
popl ebp
ret
.....
pushl #2
pushl #1
call proz
rueckadr:
move eax, rw(ebp)
add#8, esp
  
```

The stack diagram shows a vertical stack of memory cells. The ESP register points to the top of the stack, which contains the value 'Vorheriger EBP'. The EBP register points to the next cell down, which contains the value 00000001. Below these are two cells containing 00000002 and 00000001, followed by several empty cells, and at the top is a box labeled 'proz:'. Below the stack, the instruction 'add#8, esp' is shown.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Technisch: Funktionsaufruf



## Beispiel Intel x86 (32-bit)

Parameter addieren  
Returnwert in Register (hier: EAX)

**Beispiel: Funktionsaufruf**

```

int proz(int a, int b)
{
    return(a+b);
}
.....
rw = proz(1, 2);
.....

proz:
pushl ebp
movl esp, ebp
movl 12(esp), eax
EPC: addl 8(esp), eax
popl ebp
ret
.....
pushl #2
pushl #1
call proz
rueckadr:
move eax, rw(esp)
add#8, esp
    
```

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Technisch: Funktionsaufruf



## Beispiel Intel x86 (32-bit)

Alten Framepointer wiederherstellen  
Rückkehr zum Aufrufer

**Beispiel: Funktionsaufruf**

```

int proz(int a, int b)
{
    return(a+b);
}
.....
rw = proz(1, 2);
.....

proz:
pushl ebp
movl esp, ebp
movl 12(esp), eax
addl 8(esp), eax
popl ebp
EPC: ret
.....
pushl #2
pushl #1
call proz
rueckadr:
move eax, rw(esp)
add#8, esp
    
```

**Assembler: C:**  
epc=\*esp++

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Technisch: Funktionsaufruf



## Beispiel Intel x86 (32-bit)

Ergebnis Speichern  
Stack abräumen

Beispiel: Funktionsaufruf

```

int proz(int a, int b)
{
    return(a+b);
}
.....
rw = proz(1, 2);
.....

proz:
pushl ebp
movl esp,ebp
movl 12(ebp),eax
addl 8(ebp),eax
popl ebp
ret
.....
pushl #2
pushl #1
call proz
rueckadr:
move eax,rw(ebp)
add#8,esp
.....
    
```

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

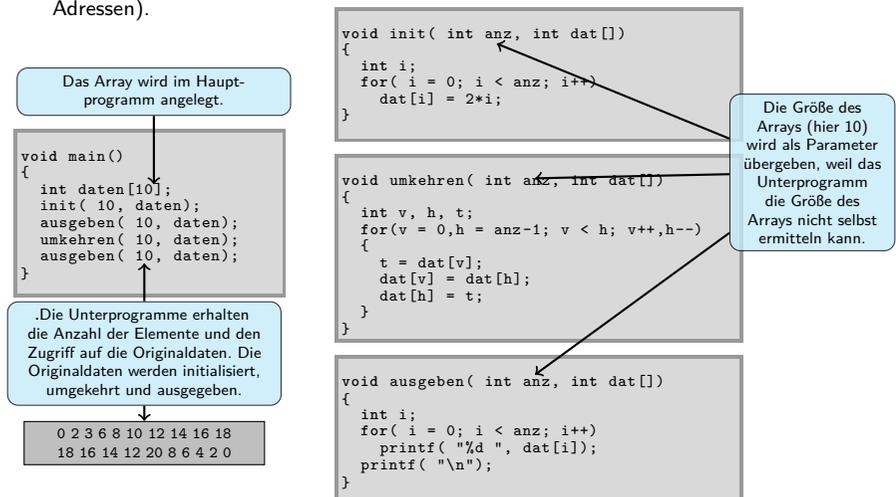
---

---

# Arrays als Parameter



Wird ein Array an eine Funktion übergeben, so erhält die Funktion Zugriff auf die Originaldaten des Hauptprogramms. Es entsteht keine Kopie des gesamten Arrays sondern nur eine Kopie der Zugriffsinformation (Dazu mehr im Abschnitt über Zeiger und Adressen).



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Strings als Funktionsparameter



Strings sind Arrays und werden daher an der Funktionsschnittstelle wie Arrays behandelt:

```
void main()
{
    int l, v;
    l = stringlaenge( "qwert");
    printf( "Laenge: %d\n", l);
    v = stringvergleich( "qwert", "qwertz");
    if( v == 1)
        printf( "gleich\n");
    else
        printf( "ungleich\n");
}
```

Laenge: 5  
ungleich

```
int stringlaenge( char s[])
{
    int i;
    for( i = 0; s[i] != 0; i++)
        ;
    return i;
}
```

```
int stringvergleich( char s1[], char s2[])
{
    int i;
    for( i = 0; (s1[i]!=0)&&(s1[i]==s2[i]); i++)
        ;
    return s1[i] == s2[i];
}
```

Wegen des Terminatorzeichens kann das Unterprogramm das Ende des Strings ermitteln. Es muss daher keine Längeninformation mitgegeben werden. Verfügt das rufende Programm über die Länge des Strings, so kann diese mitgegeben werden, damit die Länge im Unterprogramm nicht erneut berechnet werden muß.

Wird der String im Unterprogramm verändert, sollte die Puffergröße als Parameter mitgegeben werden, um Pufferüberschreitungen (Buffer Overflow) vermeiden zu können.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

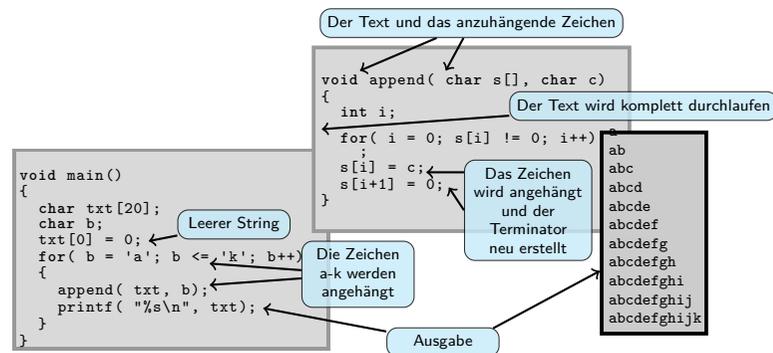
---

---

# Strings als Funktionsparameter



Strings können (wie Arrays) in Funktionen verändert werden. Zum Beispiel können Zeichen an einen String angehängt werden:



Vorsicht bei Veränderungen von Strings im Unterprogramm. Programmierende sind dafür verantwortlich, dass keine Arraygrenzen überschritten werden und der String stets korrekt terminiert ist.

Wird im obigen Beispiel `append()` mehr als 19 mal gerufen, stürzt das Programm ab. Fehlende Sicherungen gegen Pufferüberschreitungen sind eine Hauptfehlerquelle in C-Programmen.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Stringmanipulationen 2



Um Pufferüberschreitungen abfangen zu können, sollte man Funktionen, die Strings verändern, die Puffergröße übergeben:

```

void main()
{
    char txt[20];
    char b;
    txt[0] = 0;
    for( b = 'a'; b <= 'k'; b++)
    {
        if( append( 20, txt, b))
            printf( "%s\n", txt);
    }
}

int append( int size, char s[], char c)
{
    int i;
    for( i = 0; s[i] != 0; i++)
        ;
    if( i >= size - 1)
        return 0;
    s[i] = c;
    s[i+1] = 0;
    return 1;
}

```

Hier wird zusätzlich die Puffergröße übergeben.

Append kann nicht ausgeführt werden, da der Puffer zu klein ist.

Das Hauptprogramm übergibt beim Aufruf die Puffergröße.

Nach wie vor kann `append()` nur 19 mal mit Erfolg gerufen werden, aber das Programm stürzt nicht mehr ab und meldet zurück, wenn der String nicht mehr vergrößert werden kann.

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Bruchrechnung



Im Folgenden werden Programmteile zum addieren und kürzen von Brüchen vorgestellt  
Hier zunächst eine Hilfsfunktion zur Berechnung des größten gemeinsamen Teilers zweier Zahlen:

Den größten gemeinsamen Teiler (ggT) von zwei Zahlen erhält man, indem man solange die kleinere Zahl von der größeren abzieht bis beide Zahlen gleich sind.

```

int ggt( int a, int b)
{
    for( ; a != b; )
    {
        if( a > b)
            a = a - b;
        else
            b = b - a;
    }
    return a;
}

```

Der ggT von a und b soll berechnet werden.

Solange a und b verschieden sind, wird die kleinere von der größeren Zahl abgezogen.

Der ggT ist in a (wegen a = b auch in b).

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Bruchrechnung (2)



Einen Bruch speichern wir mit Zähler und Nenner in einem Array mit zwei Elementen:

```
int bruch[2]; // bruch[0] ist der Zähler, bruch[1] ist der Nenner
```

Brüche werden gekürzt, indem Zähler und Nenner durch ihren ggT geteilt werden:

Der Bruch kommt als Array, Der Zähler hat den Index 0, der Nenner den Index 1.

```
void kuerzen( int b[])
{
  int gt;
  gt = ggt( b[0], b[1]);
  b[0] = b[0]/gt;
  b[1] = b[1]/gt;
}
```

Der ggT von Zähler und Nenner wird berechnet.

Zähler und Nenner werden durch den ggT dividiert.

Brüche werden nach der Formel  $\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{ad+cb}{bd}$  addiert, wobei anschließend gekürzt werden sollte:

Diese beiden Brüche sind zu addieren.

```
void addieren( int b1[], int b2[], int erg[])
{
  erg[0] = b1[0]*b2[1] + b2[0]*b1[1];
  erg[1] = b1[1]*b2[1];
  kuerzen( erg);
}
```

$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} = \frac{ad+cb}{bd}$

Das Ergebnis wird gekürzt

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Bruchrechnung (3)



Mit den Funktionen kuerzen und addieren kann ein kleines Programm zur Bruchrechnung geschrieben werden:

```
void main()
{
  int bruch1[2], bruch2[2], ergebnis[2];
  printf( "Bruch1: ");
  scanf( "%d/%d", &bruch1[0], &bruch1[1]);
  printf( "Bruch2: ");
  scanf( "%d/%d", &bruch2[0], &bruch2[1]);
  addieren( bruch1, bruch2, ergebnis);
  printf( "Ergebnis: %d/%d\n", ergebnis[0], ergebnis[1]);
}
```

Drei Brüche

Bruch1: 1/3  
Bruch2: 1/6  
Ergebnis: 1/2

ergebnis = bruch1 + bruch2

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---



# Rekursion aus Maschinensicht



Im Beispiel hier: Intel x86 (32-bit)

## Beispiel: Rekursiver Prozeduraufruf

(Gezeigt ist jeweils der Zustand bei Erreichen der mit **STOP** markierten Zeile)

```

int fak(int n)
{
  if(n <= 1)
    return 1;
  else
    return n * fak(n - 1);
}
...
f3 = fak(3);
...
    
```

```

0100 fak: pushl ebp
010 STOP movl esp, ebp
...
1208      call fak
120C      move  eax,..
...
135 STOP  ret
...
AC80      push  #3
AC8E      call  fak
AC9 STOP  move  eax,..
    
```

Tiefe = 3 wert=1

00000003
0000AC90
EBP(0)
00000002
0000120C
EBP(1)
00000001
0000120C
ESP
EBP(2)

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Lokale Variablen



Im vorigen Beispiel gab es außer den Funktionsparametern keine lokalen Variablen

Beobachtung: Stackpointer (ESP) und Framepointer (EBP) waren stets gleich (Wozu dann überhaupt ein Framepointer?)

## Beispiel: Platz für lokale Variablen

```

fkt(int x, int y)
{
  int a, b, c;
  int z;
  a = x;
  b = y;
  c = x - y;
  z = 2 * (a + b) - c;
}
    
```

4 \* sizeof(int) = 16

4 int Variablen

```

pushl ebp
movl esp, ebp
subl #16, esp
movl 8(ebp), eax
movl eax-4(ebp), eax
movl 12(ebp), eax
movl eax-8(ebp), eax
movl 12(ebp), edx
movl 8(ebp), eax
subl edx, eax
...
ret
    
```

y
x
Rückkehradr.
EBP (0)
a
b
c
z

- Lokale Variablen liegen zwischen EBP und ESP.
- Jede Instanz der Funktion besitzt eigene lokale Variablen.
- Lokale Variablen liegen im Stack-Speicher (gemeinsam mit Rückkehradresse, geretteten Registerinhalten, etc.).

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---



