

- Es gibt mehrere Verfahren für Substitution der aktuellen Parameter für die formalen Parameter
 - Werteaufruf (call by value)
 - Referenzaufruf (call by reference)
 - Namensaufruf (call by name)

- Werteaufruf (call by value)
 - Aktueller Parameter ai wird ausgewertet
 - Wert wird formalem Parameter ei zugewiesen
 - ⇒ Entspricht einer Zuweisung ei=ai
 - ⇒ Grundlegender Mechanismus bei vielen Programmiersprachen
 - Java, C, C++
 - Das Unterprogramm kann also als Seiteneffekt nicht den aktuellen Parameter ändern

- Referenzaufruf (call by reference)
 - Aktueller Parameter ist Variable (im Unterprogramm)
 - ⇒ Zulässig jeder Ausdruck, der einen Linkswert hat
 - Z.B. also auch indizierte Variable wie a[i+5]
 - ⇒ Linkswert wird für den Linkswert des aktuellen Parameters eingesetzt
 - Formaler Parameter wird ein alias für den aktuellen Parameter
 - Wert des formalen Parameters wird also nicht kopiert, sondern formaler Parameter verweist auf Wert
 - Zuweisungen an den formalen Parameter ändern also auch Wert des aktuellen Parameters
 - In Java nicht direkt verwendet
 - ⇒ Für Objekte wird eine eingeschränkte Variante verwendet
 - Siehe unten



Prof. Dr. A. Weber.

- Referenzaufruf (Forts.))
 - Unterstützt in C++ oder Pascal ("var"-Parameter)
 - Bei Referenzaufruf kann Kopieren großer Strukturen vermieden werden
 - ⇒ Etwa großer Arrays
 - ⇒ In C++ kann syntaktisch gekennzeichnet werden, ob aktueller Parameter im Unterprogramm geändert werden kann oder nicht
 - Kann in C simuliert werden
 - ⇒ Verwende Zeigervariable
 - Call-by-value der Zeigervariable px, die auf die eigentliche Variable x verweist, simuliert Referenzaufruf von x

- Namensaufruf (call by name)
 - Aktueller Parameter ist beliebiger Ausdruck
 - Wird ohne Auswertung für den formalen Parameter substituiert
 - Ausdruck wird im Kontext des Unterprogramms immer dort evaluiert, wo der formale Parameter vorkommt
 - Verwendung im λ-Kalkül
 - Und funktionalen Sprachen wie etwa LISP
 - Auch in ALGOL 68 konnte Namensaufruf verwendet werden
- Wird von Java, C++, Pascal etc. nicht unterstützt

 Beispiel: Effekte der Übergabemechanismen auf die Reihung a beim Prozedur-Aufruf p(a[i])

```
class Program {
  static int i=0;
  static int[] a=new int[] {10, 20};

  static void p(int x) {
    i=i+1; x=x+2;
  }

  public static void main(String[] argv) {
    p(a[i]);
    System.out.println(a[0]);
    System.out.println(a[1]);
  }
}
```

Werte-Aufruf: Zu Beginn von p wird implizit die Zuweisung x = 10 ausgeführt
Dann wird das Feld i in Program inkrementiert und die lokale Variable x in p um 2 erhöht, was auf a[0] keine Auswirkungen hat. Es wird 10 und 20 ausgegeben.

Referenz-Aufruf (in Java nicht möglich): Nun ist x ein alias für a[0], wir schreiben x für a[0]. Es wird in p also a[0] =a[0]+2; ausgeführt und 12 und 20 ausgegeben.

Speicherbild beim Ablauf einer einfachen Funktion in Java,

Stapel Basis Wachstum Rahmen der Vater-Prozedur top of stack neuer Rahmen für die Kind-Prozedur

C/C++

Benötigte Verwaltungsgrößen

Statischer Verweis (static link) auf den Rahmen, in dem globale Variablen gespeichert sind

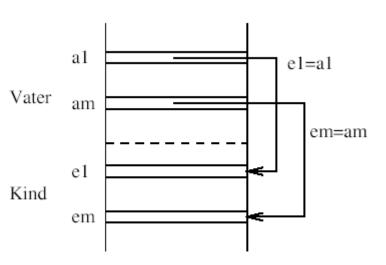
Dynamischer Verweis (dynamic link) auf den Rahmen der Prozedur-Inkarnation, aus der der gegenwärtige Prozeduraufruf getätigt wurde. Das ist immer der Rahmen direkt unterhalb auf dem Stapel.

Die Rücksprungadresse (return address) spezifiziert die Anweisung, mit der die Berechnung nach Beendigung des Unterprogramm-Aufrufs fortfährt.

Parameterübergabe und Laufzeitstapel: Werteaufruf

Der Einfachheit halber seinen die aktuellen Parameter Variablen im Block des Vaters. Die formalen Parameter sind lokale Variablen im Block des Sohnes. Bei der Werteübergabe werden die Werte der aktuellen Parameter (Ausdrücke oder Variablen) vom Vater zum Sohn kopiert. Dies geschieht in einem vom Übersetzer automatisch erzeugten Zuweisungsblock zu Beginn der Sohn-Prozedur.

Te1 e1 = a1;
Tem em = am;



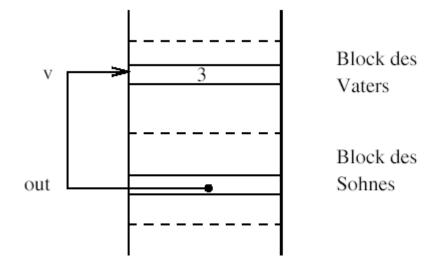
Parameterübergabe und Laufzeitstapel: Werteaufruf

- Nach Beendigung des Unterprogramms werden die lokalen Variablen aufgelöst und der Speicherrahmen freigegeben
- Die Werte der formalen Parameter werden nicht an die aktuellen Parameter zurück überwiesen, falls Werteübergabe vereinbart war
 - Dieser Fall gilt grundsätzlich für C und Java
- Diese Übergabetechnik kann im Prinzip aber ebenso in umgekehrter Richtung auf Ausgabeparameter angewendet werden
 - Im früher für FORTRAN verwendeten Mechanismus der Werteund Resultatsübergabe (call by value and result) werden beim Austritt aus der Prozedur die Werte der formalen Ausgabeparameter an die aktuellen Ausgabeparameter zugewiesen

Parameterübergabe und Laufzeitstapel: Referenzaufruf

- Grundidee der Referenzübergabe ist es, nicht den Wert selbst zum Kind zu kopieren, sondern nur eine Referenz auf das Objekt zu übergeben, die immer gleich groß ist (z. B. ein 32-Bit-Zeiger)
- Das Kind arbeitet effektiv also mit einer Referenzvariablen vv als formalem Parameter, die eine Referenz-stufe höher ist als der Typ des aktuellen Parameters v

Sei out ein formaler und v ein aktueller Ausgabeparameter.



Prof. Dr. A. Weber.

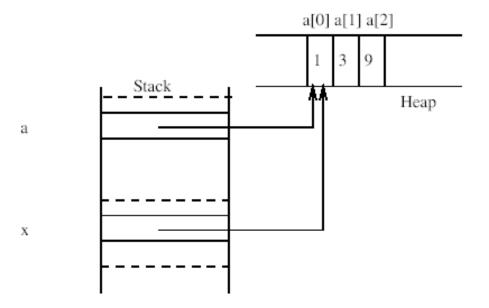
Parameterübergabe und Laufzeitstapel: Referenzaufruf

- Bemerkung: In C, wo es keine Referenzübergabe gibt, kann man den Effekt dieses Mechanismus dadurch erhalten, dass man in der Kind-Prozedur Zeiger-Variablen benutzt und die zusätzliche Indirektion beim Zugriff explizit ausprogrammiert
 - In C++ existieren dagegen allgemeine Referenzvariablen

Beipiel: Werteübergabe bei Referenzvariablen

```
void father() {
  int[] a = new int[3];
  a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
  a=son(a);
  // Punkt 4
int[] son(int[] x) { // Punkt 1
  x[0]=7; // Punkt 2
  x = \text{new int}[2]; // \text{Punkt } 3
  return x;
```

Speicherbild der eingeschränkten Referenzübergabe in Java am Punkt 1. Das Speicherbild sieht nach der Übergabe eines Parameters vom Klassentyp int[] wie folgt aus:

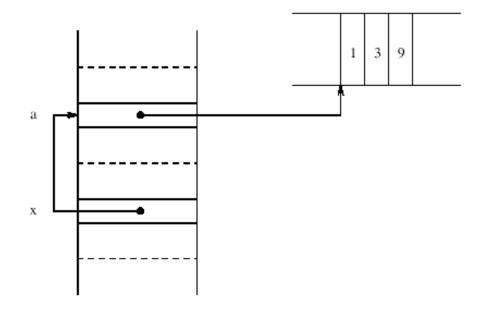


Beipiel bei Referenzübergabe

```
void father() {
  int[] a = new int[3];
  a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
  a=son(a);
  // Punkt 4
}

int[] son(int[] x) { // Punkt 1
  x[0]=7; // Punkt 2
  x = new int[2]; // Punkt 3
  return x;
}
```

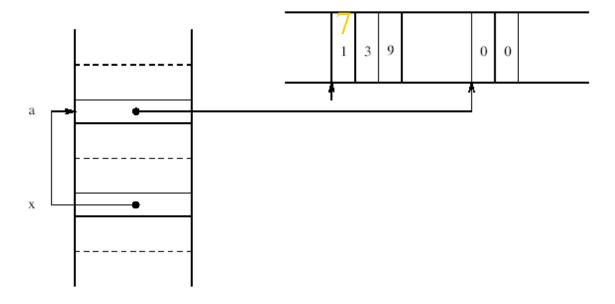
Speicherbild bei uneingeschränkter Referenzübergabe des Parameters x am Punkt 1 (in C und Java nicht möglich). Wir hätten eine weitere Indirektion erhalten:



Beipiel bei Referenzübergabe

```
void father() {
  int[] a = new int[3];
  a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
  a=son(a);
  // Punkt 4
}
int[] son(int[] x) { // Punkt 1
  x[0]=7; // Punkt 2
  x = new int[2]; // Punkt 3
  return x;
}
```

Speicherbild bei uneingeschränkter Referenzübergabe des Parameters x am Punkt 3 (in Java nicht möglich). Änderung des Wertes auch beim Vater

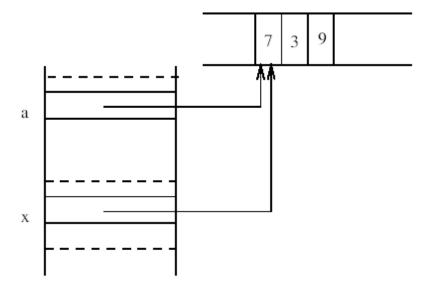


Beipiel (Forts.): Werteübergabe bei

Referenzvariablen

```
void father() {
  int[] a = new int[3];
  a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
  a=son(a);
  // Punkt 4
}
int[] son(int[] x) { // Punkt 1
  x[0]=7; // Punkt 2
  x = new int[2]; // Punkt 3
  return x;
}
```

Speicherbild der eingeschränkten Referenzübergabe in Java am Punkt 2. Die Zuweisung an ein Element ändert den Wert des Arrays auch beim Vater.

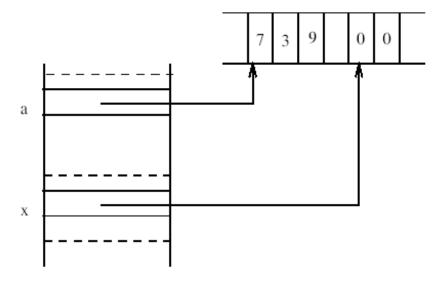


Beipiel (Forts.): Werteübergabe bei

Referenzvariablen

void father() {
 int[] a = new int[3];
 a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
 a=son(a);
 // Punkt 4
}
int[] son(int[] x) { // Punkt 1
 x[0]=7; // Punkt 2
 x = new int[2]; // Punkt 3
 return x;
}

Speicherbild der eingeschränkten Referenzübergabe in Java am Punkt 3. Das new ändert nur die Referenz im Sohn.



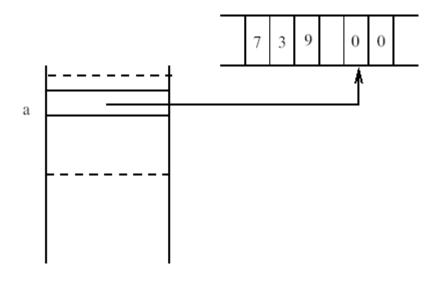
Beipiel (Forts.): Werteübergabe bei

Referenzvariablen

void father() {
 int[] a = new int[3];
 a[0]=1; a[1]=3; a[2]=9;
 a=son(a);
 // Punkt 4
}

int[] son(int[] x) { // Punkt 1
 x[0]=7; // Punkt 2
 x = new int[2]; // Punkt 3
 return x;
}

Speicherbild der eingeschränkten Referenzübergabe in Java am Punkt 4 aufgrund der Zuweisung.



- Ein mögliches Speicherbild in C
 - Reihungen oder andere komplexe Objekte können auch auf dem Stack angelegt werden
 - ⇒ Sehr gefährlich (etwa dangling pointers)

