

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

- mehrfache Deklarationen sind erlaubt
- für jede Funktion muss es (**GENAU**) eine Definition geben, ansonsten linker error [the one definition rule ODR]
- Deklarationen in **\*.h** - Files, Definitionen in **\*.cpp** - Files:

```
// foo.h:  
int foo(int,int);
```

```
// foo.cpp  
#include "foo.h"  
int foo(int a, int b)  
{return a+b;}
```

```
// prog.cpp:  
#include "foo.h"  
int main() { foo(123,456); }
```

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

Es gibt (anders als in Java) keine vollständige Analyse des Kontrollflusses:

*Java*

```
class flow {  
    int foo(int i){  
        if (i<0) return 42;  
        if (i>=0) return 24;  
    } // ERROR: Missing return statement  
}
```

*C++*

```
int foo(int i){  
    if (i<0) return 42;  
    if (i>=0) return 24;  
} // OK !
```

**ABER: Verlassen  
einer (non-void) Funktion  
ohne Rückgabewert:  
undefined behaviour**

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

- können **static** sein:
  1. Memberfunktionen: Klassenmethoden wie in Java (kein **this**)
  2. globale Funktionen: file scope

- können **static** (lokale) Daten enthalten:

```
int foo() { static int i=2; return i*=i; }  
int main() {  
  for (int i=0; i<3; ++i) std::cout<<foo(); // 416256  
}
```

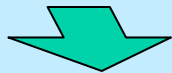
**ACHTUNG:** `std::cout<<foo()<<foo()<<foo();` ???

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

- können **inline** sein: kein Aufruf, sondern (Seiteneffekt-freie und typgerechte) Substitution auf Quelltextebene:

```
inline int square(int i){return i*i;}  
int main() { std::cout << square(4); }
```



*inline substitution*

```
int main() { std::cout << 4*4; } // u.U. sogar 16
```

- Ziel: Effizienz, auch wenn call overhead > 'Nutzeffekt' der Funktion
- Memberfunktionen, die im Klassenkörper definiert werden, sind implizit **inline** ! (gute Kandidaten, weil meist kurz)



Tony Hoare: "Premature optimization is the root of all evil ! "

siehe auch

[www.ddj.com](http://www.ddj.com) (search for: inline redux) und [www.gotw.ca/gotw/033.htm](http://www.gotw.ca/gotw/033.htm)

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

- können default arguments haben: ein Endstück der Argumentliste einer Deklaration mit Wertevorgaben

```
int atoi (const char* string, int base = 10);  
// ascii to int on radix base  
atoi ("110"); // --> atoi("110", 10) --> 110  
atoi ("110", 2); // --> atoi("110", 2) --> 6
```

**Vorsicht Falle 1:** `void foo(char*=0);`



`void foo(char* =0);`

## 1. Elementares C++

### 1.4. Funktionen

#### Vorsicht Falle 2:

```
int f(int);  
int f(int, int=0);  
f (1); // mehrdeutig: f(1) oder f(1,0)
```

- variable Argumentlisten a la `printf` in C++: ... ellipsis

```
extern "C" int printf (const char* fmt, ...);
```

`extern "C"` ist eine sog. linkage Direktive: hier kein name mangling

## 1. Elementares C++

## 1.4. Funktionen

- können überladen werden: gleicher Name, unterscheidbare Signatur (Rückgabebetyp spielt KEINE Rolle!)

name mangling

```

class X{ public:
    X();
    X(int);
    int foo();
    int foo() const;
    int foo(const X&);
};

int foo(int);
double foo(double);
void foo(char*, int);
int printf(const char*, ...);

```

	__1X
	__1Xi
	foo__1X
	foo__C1X
	foo__1XRC1X
	foo__Fi
	foo__Fd
	foo__Fpci
	printf__FPCce

```

$ g++ -c foo.cc
$ nm foo.o
00000000 W __1X
00000000 W __1Xi
....
$ nm foo.o | c++filt
00000000 W X::X(void)
00000000 W X::X(int)
....

```

## 1. Elementares C++

### 1.5. Strukturierte Anweisungen

(fast) wie in Java:

`while, do, for, if, switch, break, continue, return`

Deklaration in Blöcken sind Anweisungen: Deklaration von Objekten am Ort des Geschehens (wie in Java)

```
void foo()
```

```
{
```

```
    int i=0;
```

```
    bar(i); ....
```

```
    int j=3;
```

```
    bar(j); ....
```

```
}
```

**Vorsicht Falle:**

```
if (x=1) ....
```



## 1. Elementares C++

### 1.5. Strukturierte Anweisungen

echtes Lokalitätsprinzip lokaler Blöcke in C++ (nicht in Java):

```
class varscope {
    static void bar(int i){}
    void foo() {
        for (int i=0; i<10; ++i)
            bar(i);
        for (int i=0; i<10; ++i)
            bar(i);
        int i=123;
        bar(i);
        {
            int i=234;
// varscope.java:12: Variable 'i' is already defined in this method.
            bar(i);
        }
    }
}
```

## 1. Elementares C++

### 1.5. Strukturierte Anweisungen

echtes Lokalitätsprinzip lokaler Blöcke in C++ (nicht in Java):

```
int i = 666;
static void bar(int i){}
void foo(){
    for (int i=0; i<10; ++i)
        bar(i);
    for (int i=0; i<10; ++i)
        bar(i);
    int i=123;
    bar(i);
    {
        int i=234; // hides all outer i's
        bar(i);
        bar(::i); // global i
    } // i==123 !
}
```

Objekte definieren wenn sie  
gebraucht werden;  
sie vernichten (lassen),  
sobald sie nicht mehr  
gebraucht werden !

## 1. Elementares C++

### Wo und wie lange leben Objekte ?

	globale Objekte	lokale Objekte	dynamische Objekte
entstehen durch ...	globale Objektvereinbarung: <code>T o;</code>	blocklokale Objektvereinbarung: <code>{ .. T o; .. }</code>	durch expliziten Aufruf von <code>new</code> : <code>T*op=new T[N];</code>
Objekte sind initialisiert	<i>builtin</i> -Typen: ja, auf 0 Klassentypen: durch Aufruf eines Konstruktors (*)	<i>builtin</i> -Typen: nein ! Klassentypen: durch Aufruf eines Konstruktors (*)	<i>builtin</i> -Typen: nein ! Klassentypen: durch Aufruf eines Konstruktors (*)
werden vernichtet ...	automatisch nach (!) Programmende	automatisch beim Verlassen des Blockes Sonderfall: <b>temporaries</b> (**)	durch expliziten Aufruf von <code>delete</code> : <code>delete[] pi;</code>
residieren im ...	globalen Datenbereich (bereits vom Compiler geplant und vor Programmstart)	<b>Stack</b> (dehnt sich dynamisch und sequentiell aus )	<b>Heap</b> (dehnt sich dynamisch und nicht sequentiell aus )

(\* u.U. ohne nutzerspezifische Initialisierung (s. default ctor)

(\*\* am nächsten sequence point (typischerweise ; )

## 1. Elementares C++

## 1.5. Strukturierte Anweisungen

Switch-Anweisung (C++): `switch ( expression ) statement`

statement i.allg. strukturiert mittels case: / default: aber mit mehr Freiheiten als in Java

## Beispiel: Duff's Device

(Tom Duff 1983)

```
void send
(register short *to,
register short *from,
register count)
{ do *to = *from++; while(--count>0); }

// to: some device register
```

```
void send (register short *to, register short *from,
register count) {
register n = (count+7)/8;
switch (count%8){
case 0: do{ *to = *from++;
case 7: *to = *from++;
case 6: *to = *from++;
case 5: *to = *from++;
case 4: *to = *from++;
case 3: *to = *from++;
case 2: *to = *from++;
case 1: *to = *from++;
} while(--n > 0);
}
```