

# Compiler 1: Grundlagen

## Code-Generierung

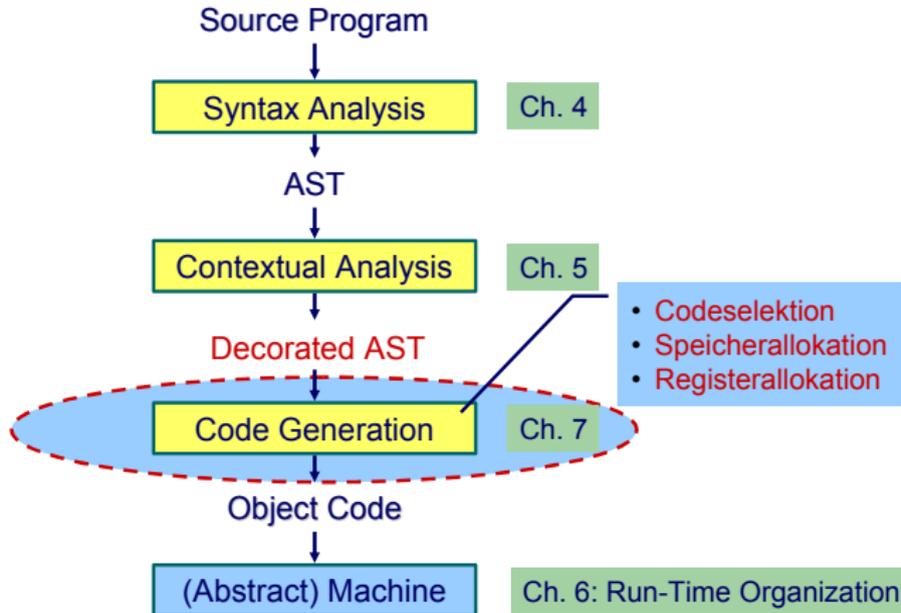


TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

WS 2015/16

Andreas Koch

FG Eingebettete Systeme und ihre Anwendungen  
Informatik, TU Darmstadt





- ▶ Abhängig von Eingabesprache
  - ▶ Syntaktische Analyse
  - ▶ Kontextanalyse
- ▶ Abhängig von Eingabesprache und Zielmaschine
  - ▶ Codegenerierung

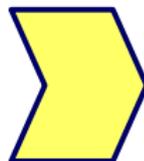


- ▶ Abhängig von Eingabesprache
  - ▶ Syntaktische Analyse
  - ▶ Kontextanalyse
- ▶ Abhängig von Eingabesprache und Zielmaschine
  - ▶ Codegenerierung

➡ Schwierig allgemein zu formulieren

Codegenerierung befaßt sich mit **Semantik** der Eingabesprache

```
let
  var x: integer;
  var y: integer
in begin
  y := 2;
  x := 7;
  printint(y);
  printint(x);
end
```



```
PUSH      2
LOADL    2
STORE(1)  1[SB]
LOADL    7
STORE(1)  0[SB]
LOAD(1)   1[SB]
CALL     putint
LOAD(1)   0[SB]
CALL     putint
HALT
```

Codegenerierung befaßt sich mit **Semantik** der Eingabesprache

```
let
  var x: integer;
  var y: integer
in begin
  y := 2;
  x := 7;
  printint(y);
  printint(x);
end
```



```
PUSH      2
LOADL     2
STORE(1)  1[SB]
LOADL     7
STORE(1)  0[SB]
LOAD(1)   1[SB]
CALL      putint
LOAD(1)   0[SB]
CALL      putint
HALT
```

➡ Gleiche Semantik für Quellprogramm und Zielprogramm



## Aufteilung in Unterprobleme

- ▶ **Code-Selektion**  
Ordnet Phrasen aus Quellprogramm Folgen von Maschineninstruktionen zu
- ▶ **Speicherallokation**  
Weist jeder Variablen Speicherplatz zu und führt über diesen Buch
- ▶ **Registerallokation**  
Verwaltet Registerverwendung für Variablen und Zwischenergebnisse (nicht in TAM!)



- ▶ Semantik
  - ▶ In der Regel auf Phrasenebene beschrieben
  - ▶ Expressions, Commands, Declarations, ...



- ▶ Semantik
  - ▶ In der Regel auf Phrasenebene beschrieben
  - ▶ Expressions, Commands, Declarations, ...

## Vorgehensweise

Induktives Herleiten der Übersetzung des gesamten Programmes aus Übersetzungen von Einzelphrasen

- ▶ Semantik
  - ▶ In der Regel auf Phrasenebene beschrieben
  - ▶ Expressions, Commands, Declarations, ...

## Vorgehensweise

Induktives Herleiten der Übersetzung des gesamten Programmes aus Übersetzungen von Einzelphrasen

- ▶ Problem: Mehrere semantisch korrekte Übersetzungen für eine Phrase
- ▶ Wie konkrete Instruktionsfolge auswählen?

- ▶ Semantik
  - ▶ In der Regel auf Phrasenebene beschrieben
  - ▶ Expressions, Commands, Declarations, ...

## Vorgehensweise

Induktives Herleiten der Übersetzung des gesamten Programmes aus Übersetzungen von Einzelphrasen

- ▶ Problem: Mehrere semantisch korrekte Übersetzungen für eine Phrase
- ▶ Wie konkrete Instruktionsfolge auswählen?

➡ Code-Selektion



## Code-Funktion

Bildet Phrase auf Instruktionsfolge ab.



## Code-Funktion

Bildet Phrase auf Instruktionsfolge ab.

Definition durch:

## Code-Schablone

Ordnet jeder speziellen *Form* einer Phrase eine Definition in Form von Maschineninstruktionen oder Anwendungen von Code-Funktionen zu.



## Code-Funktion

Bildet Phrase auf Instruktionsfolge ab.

Definition durch:

## Code-Schablone

Ordnet jeder speziellen *Form* einer Phrase eine Definition in Form von Maschineninstruktionen oder Anwendungen von Code-Funktionen zu.

Wichtig: Eingabesprache muß **vollständig** durch Code-Schablonen **abgedeckt** werden.

# Beispiel: Code-Funktion 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

*execute* : **Command** → **Instruction\***

# Beispiel: Code-Funktion 1



*execute* : **Command** → **Instruction\***

Anweisungsfolge C1; C2

Semantik: Führe erst C1 aus, dann C2.



*execute* : **Command** → **Instruction\***

Anweisungsfolge C1 ; C2

Semantik: Führe erst C1 aus, dann C2.

*execute* [[ C1 ; C2 ]] =  
    *execute*[[C1]]  
    *execute*[[C2]]

## Beispiel: Code-Funktion 2



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Zuweisung I := E

## Beispiel: Code-Funktion 2



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Zuweisung  $I := E$

Semantik: Weise Wert von Ausdruck  $E$  an die Variable bezeichnet durch  $I$  zu

## Beispiel: Code-Funktion 2

Zuweisung  $I := E$

Semantik: Weise Wert von Ausdruck  $E$  an die Variable bezeichnet durch  $I$  zu

$execute [[ I := E ]] =$   
 $evaluate[[E]]$   
STORE  $a$ , mit  $a$ =Adresse von Variable  $I$

## Beispiel: Code-Funktion 3



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Anweisungsfolge  $f := f * n; n := n - 1$

## Beispiel: Code-Funktion 3



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Anweisungsfolge  $f := f * n; n := n - 1$

*execute*  $[[f := f * n; n := n - 1]] =$

## Beispiel: Code-Funktion 3



Anweisungsfolge  $f := f * n; n := n - 1$

*execute*  $[[f := f * n; n := n - 1]] =$

*execute*  $[[f := f * n]]$   
*execute*  $[[n := n - 1]] =$

## Beispiel: Code-Funktion 3



Anweisungsfolge  $f := f * n; n := n - 1$

*execute*  $[[f := f * n; n := n - 1]] =$

*execute*  $[[f := f * n]]$   
*execute*  $[[n := n - 1]] \quad =$

*evaluate*  $[[f * n]]$   
STORE  $f$

## Beispiel: Code-Funktion 3

Anweisungsfolge  $f := f * n; n := n - 1$

*execute*  $[[f := f * n; n := n - 1]] =$

*execute*  $[[f := f * n]]$   
*execute*  $[[n := n - 1]] \quad =$

*evaluate*  $[[f * n]]$   
STORE  $f$

*evaluate*  $[[n - 1]]$   
STORE  $n \quad =$

## Beispiel: Code-Funktion 3



Anweisungsfolge  $f := f*n; n := n-1$

*execute*  $[[f := f*n; n := n-1]] =$

*execute*  $[[f := f*n]]$   
*execute*  $[[n := n-1]] \quad =$

*evaluate*  $[[f*n]]$   
STORE f  
*evaluate*  $[[n - 1]]$   
STORE n =

LOAD f  
LOAD n  
CALL mult  
STORE f  
LOAD n  
CALL pred  
STORE n



Orientiert sich an Subphrasenstruktur

$$\begin{aligned} f_P [[ \dots Q \dots R \dots ]] = \\ \dots \\ f_Q [[ Q ]] \\ \dots \\ f_R [[ R ]] \\ \dots \end{aligned}$$



- ▶ Sammlung **aller**
  - ▶ Code-Funktionen
  - ▶ Code-Schablonen
- ▶ Muß Eingabesprache vollständig überdecken



## Abstrakte Syntax

```
Program ::= Command
Command ::= V-name := Expression
          | Identifier ( Expression )
          | Command ; Command
          | if Expression then Command
            else Command
          | while Expression do Command
          | let Declaration in Command

Program ::= AssignCommand
          | CallCommand
          | SequentialCommand
          | IfCommand
          | WhileCommand
          | LetCommand
```



## Abstrakte Syntax

```
Program ::= Command
Command ::= V-name := Expression
          | Identifier ( Expression )
          | Command ; Command
          | if Expression then Command
            else Command
          | while Expression do Command
          | let Declaration in Command
```

|         |     |                             |                   |
|---------|-----|-----------------------------|-------------------|
| Program | ::= | Command                     | Program           |
| Command | ::= | V-name := Expression        | AssignCommand     |
|         |     | Identifier ( Expression )   | CallCommand       |
|         |     | Command ; Command           | SequentialCommand |
|         |     | if Expression then Command  | IfCommand         |
|         |     | else Command                |                   |
|         |     | while Expression do Command | WhileCommand      |
|         |     | let Declaration in Command  | LetCommand        |

*run* : Program → Instruction\*

*execute* : Command → Instruction\*

*evaluate* : Expression → Instruction\*

*fetch* : V-name → Instruction\*

*assign* : V-name → Instruction\*

*elaborate* : Declaration → Instruction\*



| <i>class</i> | <i>code function</i> | <i>effect of the generated code</i>  |
|--------------|----------------------|--|
| Program      | <i>run P</i>         | Run the program <b>P</b> and then halt, starting and finishing with an empty stack.                                      |
| Command      | <i>execute C</i>     | Execute the command <b>C</b> , possibly updating variables, but neither expanding nor contracting the stack.             |
| Expression   | <i>evaluate E</i>    | Evaluate the expression <b>E</b> , pushing its result on the stack top, but having no other effects.                     |
| V-name       | <i>fetch V</i>       | Push the value of the constant or variable named <b>V</b> on the stack.  |
| V-name       | <i>assign V</i>      | Pop a value from the stack top, and store it in the variable named <b>V</b> .  |
| Declaration  | <i>elaborate D</i>   | Elaborate the declaration <b>D</b> , expanding the stack to make space for any constants and variables declared therein. |



*run* [C]  
= *execute* [C]  
**HALT**


$$\begin{aligned} & \textit{execute} [C_1 ; C_2] \\ &= \textit{execute} [C_1] \\ & \quad \textit{execute} [C_2] \end{aligned}$$



*execute* [ $V := E$ ]  
= *evaluate* [ $E$ ]  
*assign* [ $V$ ]



```
execute [if E then C1 else C2]  
= evaluate [E]  
  JUMPIF (0)      Lelse  
  execute [C1]  
  JUMP           Lfi  
Lelse:  execute [C2]  
Lfi:
```



```
execute [while E do C] =  
    Lwhile:    evaluate [E]  
              JUMPIF (0)  Lend  
              execute [C]  
              JUMP  Lwhile  
  
    Lend:
```

$$\begin{aligned} \text{execute } [let\ D\ in\ C] \\ = \\ \text{elaborate } [D] \\ \text{execute } [C] \\ POP(0) \quad s \end{aligned}$$

POP nur wenn  $s > 0$  (zusätzlicher Speicher alloziert wurde)

# Beispiel Code-Schablonen 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
while i > 0 do i := i - 2
```

# Beispiel Code-Schablonen 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
while i > 0 do i := i - 2
```

```
execute [while i>0  
do i:=i-2]
```

evaluate [i>0]

execute [i:=i-2]

```
50: LOAD      i  
51: LOADL    0  
52: CALL     gt  
53: JUMPIF(0) 59  
54: LOAD     i  
55: LOADL    2  
56: CALL     sub  
57: STORE    i  
58: JUMP     50  
59:
```

```
execute [while E do C]  
= Lwhile: evaluate [E]  
          JUMPIF(0) Lend  
          execute [C]  
          JUMP     Lwhile  
Lend:
```



## Integer-Literal

```
evaluate [IL] =  
    LOADL v      ; v is the value of IL
```



## Integer-Literal

```
evaluate [IL] =  
    LOADL v      ; v is the value of IL
```

## Variable

```
evaluate [V] =  
    fetch V
```



## Integer-Literal

```
evaluate [IL] =  
    LOADL v           ; v is the value of IL
```

## Variable

```
evaluate [V] =  
    fetch V
```

## Unärer Operator

```
evaluate [O E] =  
    evaluate E  
    CALL p           ; p is the address of the routine corresponding to O
```



## Integer-Literal

```
evaluate [IL] =  
    LOADL v           ; v is the value of IL
```

## Variable

```
evaluate [V] =  
    fetch V
```

## Unärer Operator

```
evaluate [O E] =  
    evaluate E  
    CALL p           ; p is the address of the routine corresponding to O
```

## Binärer Operator

```
evaluate [E1 O E2] =  
    evaluate E1  
    evaluate E2  
    CALL p           ; p is the address of the routine corresponding to O
```



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:
  - ▶ Setze Wert der Konstante direkt in Maschinencode ein



## Konstante

`elaborate [const I ~ E] =`  
`evaluate E` ; ... and decorate the tree

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:
  - ▶ Setze Wert der Konstante direkt in Maschinencode ein
  - ▶ Dann leere Schablone



## Konstante

`elaborate [const I ~ E] =`  
`evaluate E` ; ... and decorate the tree

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:
  - ▶ Setze Wert der Konstante direkt in Maschinencode ein
  - ▶ Dann leere Schablone



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:
  - ▶ Setze Wert der Konstante direkt in Maschinencode ein
  - ▶ Dann leere Schablone

## Variable

```
elaborate [var I : T] =  
  PUSH size(T) ; ... and decorate the tree
```



## Konstante

```
elaborate [const I ~ E] =  
  evaluate E ; ... and decorate the tree
```

- ▶ Beachte: Legt berechneten Wert auf Stack ab!
- ▶ Optimierung möglich:
  - ▶ Setze Wert der Konstante direkt in Maschinencode ein
  - ▶ Dann leere Schablone

## Variable

```
elaborate [var I : T] =  
  PUSH size(T) ; ... and decorate the tree
```

## Deklarationsfolge

```
elaborate [D1; D2] =  
  elaborate D1  
  elaborate D2
```

# Code-Schablone für Vname



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Beachte: Mini-Triangle, keine lokalen Variablen!



Beachte: Mini-Triangle, keine lokalen Variablen!

## Lesen

```
fetch[I] =  
    LOAD d[SB] ; d is the address of I
```



Beachte: Mini-Triangle, keine lokalen Variablen!

## Lesen

```
fetch[I] =  
    LOAD d[SB] ; d is the address of I
```

## Schreiben

```
assign[I] =  
    STORE d[SB] ; ditto
```

# Beispiel Code-Schablonen 2



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n]
```

# Beispiel Code-Schablonen 2



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]  
   execute[i := n*n]
```

# Beispiel Code-Schablonen 2



```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]  
   execute[i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7]  
   elaborate[var i : Integer]  
   evaluate[n*n]  
   assign[i]
```

# Beispiel Code-Schablonen 2



```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]  
   execute[i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7]  
   elaborate[var i : Integer]  
   evaluate[n*n]  
   assign[i]
```

```
= LOADL 7  
   PUSH 1  
   LOAD n  
   LOAD n  
   CALL mult  
   STORE i  
   POP(0) 2
```

# Beispiel Code-Schablonen 2



```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]  
   execute[i := n*n]
```

```
= elaborate[const n ~ 7]  
   elaborate[var i : Integer]  
   evaluate[n*n]  
   assign[i]
```

```
= LOADL 7  
   PUSH 1  
   LOAD n  
   LOAD n  
   CALL mult  
   STORE i  
   POP(0) 2
```

Kann noch optimiert werden (`const n`), → Inlining.



## Spezialisierte Schablonen für Sonderfälle



Spezialisierte Schablonen für Sonderfälle

Beispiel:  $i + 1$



## Spezialisierte Schablonen für Sonderfälle

Beispiel:  $i + 1$

*Allg. Schablone*

```
LOAD   i
LOADL  1
CALL   add
```

*Spez. Schablone*

```
LOAD   i
CALL   succ
```

Effizienterer Code für  
“+1”.

Analoges Vorgehen für  
Inlining von Konstanten



## *Inlining* von Konstanten in Maschinen-Code

### Konstante $I$ mit statischem Wert $v = \text{valueOf}(IL)$

```
fetch[I] =  
    LOADL v ; ... v retrieved from DAST  
  
elaborate[const I ~ IL] =  
    ; ... just decorate the tree
```

# Beispiel Sonderfallbehandlung



```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n] =
  elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]
  execute[i := n*n]

= elaborate[const n ~ 7]
  elaborate[var i : Integer]
  evaluate[n*n]
  assign[i]

=
  PUSH 1
  LOADL 7
  LOADL 7
  CALL mult
  STORE i
  POP(0) 1
```

# Beispiel Sonderfallbehandlung



```
execute[let const n ~ 7; var i : Integer in i := n*n] =
  elaborate[const n ~ 7; var i : Integer]
  execute[i := n*n]

= elaborate[const n ~ 7]
  elaborate[var i : Integer]
  evaluate[n*n]
  assign[i]

=
  PUSH 1
  LOADL 7
  LOADL 7
  CALL mult
  STORE i
  POP(0) 1
```

Jetzt kein Speicherzugriff mehr für  $n$  erforderlich.



- ▶ Systematischer Aufbau
- ▶ Orientiert sich direkt an Code-Funktionen
- ▶ Code-Funktionen beschreiben rekursiven Algorithmus zur Traversierung vom DAST
- ▶ Wieder bewährtes Visitor-Entwurfsmuster verwenden

# Repräsentation vom TAM-Instruktionen



```
package TAM;

public class Instruction {
    public int op;    // op-code (LOADop, LOADAop, etc.)
    public int n;    // length field
    public int r;    // register field (SBr, LBr, Llr, etc.)
    public int d;    // operand field
}

public class Machine {
    public static final byte // op-codes (Table C.2)
        LOADop = 0, LOADAop = 1, ...;

    public static final byte // register numbers (Table C.1)
        CBr = 0, CTr = 1, PBr = 2, PTR = 3, ...;

    private static Instruction[] code = new Instruction[1024];
}

public class Interpreter {
    ...
}
```



```
package Triangle.CodeGenerator;

public class Encoder extends Visitor {
    /** Append an instruction to the object program. */
    private void emit(int op, int n, int r, int d) {
        Instruction nextInstr = new Instruction();
        if (n > 255) {
            reporter.reportRestriction(
                "length of operand can't exceed 255 words");
            n = 255; // to allow code generation to continue
        }
        nextInstr.op = op;
        nextInstr.n = n;
        nextInstr.r = r;
        nextInstr.d = d;
        if (nextInstrAddr == Machine.PB)
            reporter.reportRestriction(
                "too many instructions for code segment");
        else {
            Machine.code[nextInstrAddr] = nextInstr;
            nextInstrAddr = nextInstrAddr + 1;
        }
    }
    private short nextInstrAddr = 0;
}
```

# Code-Generierung via Visitor 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Beispiel: Generiere Code für gesamtes Programm

```
public class Encoder implements Visitor {
    public Object visitProgram(Program prog, Object arg ) {
        prog.C.visit(this, arg);
        emit(Machine.HALTop, 0, 0, 0);
        return null;
    }
    ...
}
```

# Code-Generierung via Visitor 2

## Aufgaben der einzelnen Visitor-Methoden bei Code-Generierung

| <i>phrase class</i> | <i>visitor method</i>       | <i>behaviour of the visitor method</i>   |
|---------------------|-----------------------------|--|
| Program             | <code>visitProgram</code>   | generate code as specified by <code>run[P]</code>  |
| Command             | <code>visit..Cmd</code>     | generate code as specified by <code>execute[C]</code>  |
| Expression          | <code>visit..Expr</code>    | generate code as specified by <code>evaluate[E]</code>   |
| V-name              | <code>visit..Vname</code>   | return “entity description” for the visited variable or constant name (i.e. use the “decoration”). |
| Declaration         | <code>visit..Decl</code>    | generate code as specified by <code>elaborate[D]</code>  |
| Type-Den            | <code>visit..TypeDen</code> | return the size of the type  |



Tritt je nach Umgebung mit zwei unterschiedlichen Bedeutungen auf

- ▶ Auslesen des Wertes einer Variablen
- ▶ Ziel einer Zuweisung



Tritt je nach Umgebung mit zwei unterschiedlichen Bedeutungen auf

- ▶ Auslesen des Wertes einer Variablen
- ▶ Ziel einer Zuweisung

Getrennt realisieren

```
public class Encoder implements Visitor {
    ...
    public void encodeFetch(Vname name) {
        // as specified by fetch code template ...
    }

    public void encodeAssign(Vname name) {
        // as specified by assign code template ...
    }
}
```

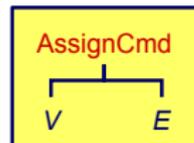
... aber nicht **in** einem Visitor, sondern **für** Visitor benutzbar.

# Beispiel Benutzung von VName 1



Ziel einer Zuweisung

```
execute [V:=E] = evaluate [E]  
                assign [V]
```



```
public Object visitAssignCmd(AssignCmd cmd, Object  
    arg) {  
    cmd.E.visit(this, arg);  
    encodeAssign(cmd.V);  
}
```

# Beispiel Benutzung von VName 2



Innerhalb eines Ausdrucks

```
public Object visitVnameExpression(VnameExpression expr,  
                                   Object arg) {  
    encodeFetch(expr.V);  
    return new Short((short) 1);  
}
```



## Integer Literale

```
public Object visitIntegerExpression(IntegerExpression expr,
                                     Object arg) {
    short v = valuation(expr.I.spelling);
    emit(Instruction.LOADLop, (byte) 0, (byte) 0, v);
    return new Short((short) 1);
}
```



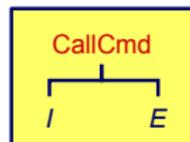
Vereinfacht für Mini-Triangle



Vereinfacht für Mini-Triangle

- ▶ Nur primitive Funktionen
- ▶ Mit maximal einem Parameter

```
execute [I (E)] = evaluate [E]  
CALL p
```

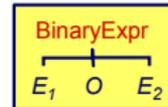


```
public Object visitCallCmd(CallCmd cmd, Object arg) {  
    cmd.E.visit(this, arg);  
    short p = address of primitive routine for name cmd.I  
    emit(Instruction.CALlop,  
        Instruction.SBr,  
        Instruction.PBr, p);  
    return null;  
}
```



Gleicher Mechanismus wie Prozeduraufruf

```
evaluate [E1 op E2] = evaluate [E1]  
                        evaluate [E2]  
                        CALL p
```



```
public Object visitBinaryExpression(  
    BinaryExpression expr, Object arg) {  
    expr.E1.visit(this, arg);  
    expr.E2.visit(this, arg);  
    short p = address for expr.O operation  
    emit(Instruction.CALOp,  
        Instruction.SBr,  
        Instruction.PBr, p);  
    return null;  
}
```



if/then, while, ...

```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]  
                                JUMPIF(0)   Lend  
                                execute [C]  
                                JUMP        Lwhile  
                                Lend:
```

- ▶ Realisiert durch bedingte und unbedingte Sprunginstruktionen
- ▶ Rückwärtssprünge einfach: Zieladresse bereits generiert und bekannt



if/then, while, ...

```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]  
                                JUMPIF(0)   Lend  
                                execute [C]  
                                JUMP        Lwhile  
                                Lend:
```

- ▶ Realisiert durch bedingte und unbedingte Sprunginstruktionen
- ▶ Rückwärtssprünge einfach: Zieladresse bereits generiert und bekannt
- ▶ Vorwärtssprünge schwieriger
  - ▶ Instruktionen bis hin zur Zieladresse noch nicht generiert
  - ▶ Wert der Zieladresse damit unbekannt



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)   Lend
                                execute [C]
                                JUMP         Lwhile
                                Lend:
```

➔ “Nachbessern” bereits generierten Codes (*backpatching*)



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)   Lend
                                execute [C]
                                JUMP         Lwhile
                                Lend:
```

➔ “Nachbessern” bereits generierten Codes (*backpatching*)

1. Erzeuge Sprunginstruktion mit “leerer” (=0) Zieladresse



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)   Lend
                                execute [C]
                                JUMP         Lwhile
                                Lend:
```

➔ “Nachbessern” bereits generierten Codes (*backpatching*)

1. Erzeuge Sprunginstruktion mit “leerer” (=0) Zieladresse
2. Merke Adresse dieser **unvollständigen** Sprunginstruktion



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)   Lend
                                execute [C]
                                JUMP         Lwhile
                                Lend:
```

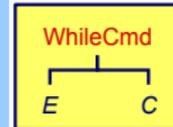
➔ “Nachbessern” bereits generierten Codes (*backpatching*)

1. Erzeuge Sprunginstruktion mit “leerer” (=0) Zieladresse
2. Merke Adresse dieser **unvollständigen** Sprunginstruktion
3. Wenn Code-Generierung gewünschte Zieladresse **erreicht**, trage **echten** Adresswert in gemerkte unvollständige Sprunginstruktion **nach**

# Beispiel Backpatching 1



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)  Lend
                                execute [C]
                                JUMP        Lwhile
                                Lend:
```

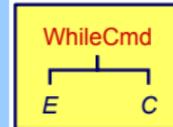


```
public Object visitWhileCmd(WhileCmd cmd, Object arg) {
    short lwhile = nextInstrAddr;
    cmd.E.visit(this, arg);
    short jump2end = nextInstrAddr;
    emit(Instruction.JUMPIFop, 0, Instruction.CBr, 0);
    cmd.C.visit(this, arg);
    emit(Instruction.JUMPop, 0, Instruction.CBr, lwhile);
    short lend = nextInstrAddr;
    code[jump2end].d = lend;
}
```

# Beispiel Backpatching 1



```
execute [while E do C] = Lwhile: evaluate [E]
                                JUMPIF (0)  Lend
                                execute [C]
                                JUMP      Lwhile
                                Lend:
```



```
public Object visitWhileCmd(WhileCmd cmd, Object arg) {
    short lwhile = nextInstrAddr;
    cmd.E.visit(this, arg);
    short jump2end = nextInstrAddr;
    emit(Instruction.JUMPIFop, 0, Instruction.CBr, 0);
    cmd.C.visit(this, arg);
    emit(Instruction.JUMPop, 0, Instruction.CBr, lwhile);
    short lend = nextInstrAddr;
    code[jump2end].d = lend;
}
```

backpatching

# Beispiel Backpatching 2



```
execute [if E then C1 else C2]  
=      evaluate [E]  
      JUMPIF (0)      Lelse  
      execute [C1]  
      JUMP            Lfi  
Lelse: execute [C2]  
Lfi:
```

## Doppeltes Backpatching bei if/then/else

```
public Object visitIfCommand(IfCommand com, Object arg) {  
    com.E.visit(this, arg);  
    short i = nextInstrAddr;  
    emit(Instruction.JUMPIFop, (byte) 0,  
         Instruction.CBr, (short) 0);  
    com.C1.visit(this, arg);  
    short j = nextInstrAddr;  
    emit(Instruction.JUMPop, (byte) 0,  
         Instruction.CBr, (short) 0);  
    short Lelse = nextInstrAddr;  
    patch(i, Lelse);  
    com.C2.visit(this, arg);  
    short Lfi = nextInstrAddr;  
    patch(j, Lfi);  
    return null;  
}
```



*execute* [*let D in C*] = *elaborate* [*D*]  
*execute* [*C*]  
POP (0)     *s*

nur wenn  $s > 0$ ,  
wobei  $s$  =  
Speichermenge  
alloziert für *D*.

$execute [let D in C] = elaborate [D]$   
 $execute [C]$   
 $POP (0)$   $s$

nur wenn  $s > 0$ ,  
wobei  $s =$   
Speichermenge  
alloziert für  $D$ .

- ▶ ... aber wie eine Deklaration “elaborieren”?
- ▶ Weise Variablen und unbekannt Konstanten (?) Speicherort zu
- ▶ Bei Ende von Geltungsbereich: Betroffene Speicherbereiche freigeben

$execute [let D in C] = elaborate [D]$   
 $execute [C]$   
 $POP (0)$   $s$

nur wenn  $s > 0$ ,  
wobei  $s =$   
Speichermenge  
alloziert für  $D$ .

- ▶ ... aber wie eine Deklaration "elaborieren"?
- ▶ Weise Variablen und unbekannt Konstanten (?) Speicherort zu
- ▶ Bei Ende von Geltungsbereich: Betroffene Speicherbereiche freigeben

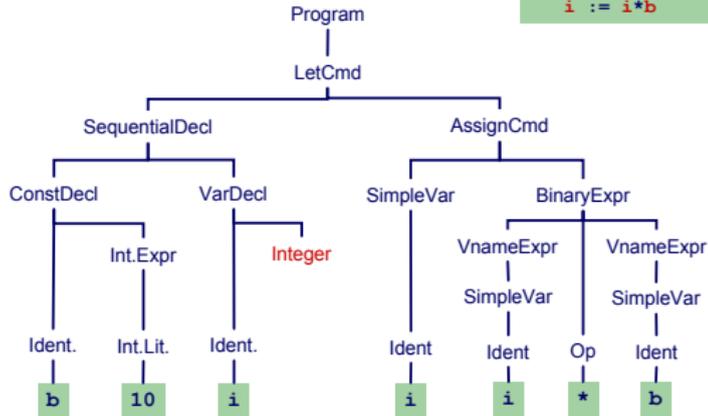
Ziel: Bestimme  $d$  in

$fetch [V] = LOAD (1) d[SB]$

$assign [V] = STORE (1) d[SB]$

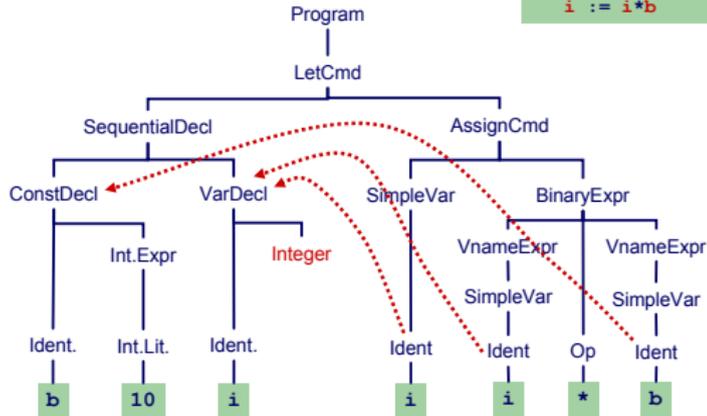
# Beispiel Konstanten und Variablen

```
let
  const b ~ 10;
  var i: Integer
in
  i := i*b
```

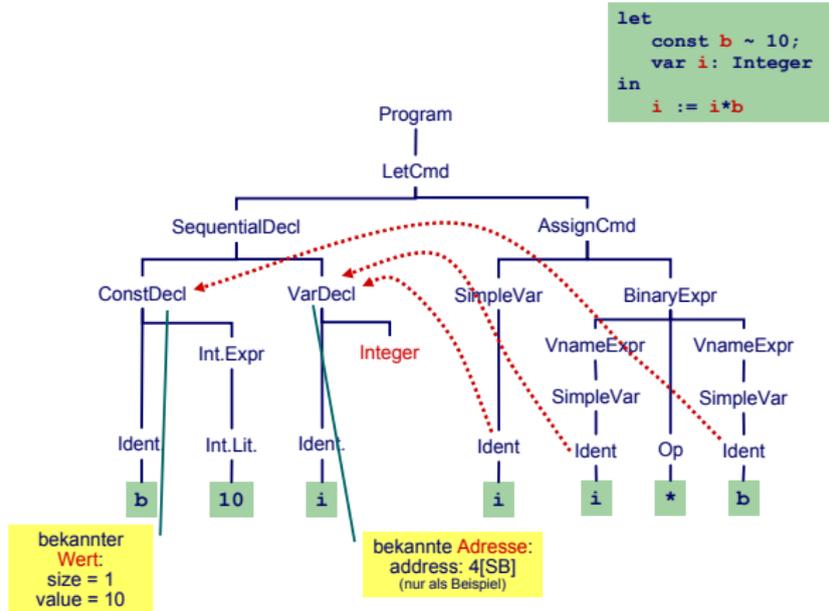


# Beispiel Konstanten und Variablen

```
let  
  const b ~ 10;  
  var i: Integer  
in  
  i := i*b
```



# Beispiel Konstanten und Variablen



## Bekannter Wert und bekannte Adresse

```
let
  const b ~ 10;
  var i: Integer
in
  i := i*b
```

```
PUSH      1
LOAD(1)   4[SB]
LOADL     10
CALL      mult
STORE(1)  4[SB]
POP(0)    1
```

Platz für *i*

## Bekannter Wert und bekannte Adresse

```
let
  const b ~ 10;
  var i: Integer
in
  i := i*b
```

```
PUSH      1
LOAD(1)   4[SB]
LOADL     10
CALL      mult
STORE(1)  4[SB]
POP(0)    1
```

Platz für *i*

## Bekannter Wert und bekannte Adresse

```
let
  const b ~ 10;
  var i: Integer
in
  i := i*b
```

```
PUSH      1
LOAD(1)   4[SB]
LOADL     10
CALL      mult
STORE(1)  4[SB]
POP(0)    1
```

Platz für *i*

## Unbekannter Wert und bekannte Adresse

```
let
  var x: Integer
in let
  const y ~ 365 + x
  in putint(y)
```

bekannte Adresse:  
address = 5

Unbekannter Wert:  
size = 1  
address = 6

```
PUSH      1      ; room for x
PUSH      1      ; room for y
LOADL     365
LOAD(1)   5[SB]  ; load x
CALL      add    ; 365+x
STORE(1)  6[SB]  ; y ~ 365+x
LOAD(1)   6[SB]
CALL      putint
POP(0)    1
POP(0)    1
```

|                    |  |
|--------------------|--|
| Bekannter Wert     | const Deklaration mit einem Literal        |
| Unbekannter Wert   | const Deklaration mit einem Ausdruck       |
| Bekannte Adresse   | var Deklaration                            |
| Unbekannte Adresse | Argument-Adresse gebunden an var-Parameter |



Deklaration eines Bezeichners `id`: Binde `id` an neuen **Entitätsdeskriptor**

- ▶ **Bekannter Wert**: Speichere **Wert** und seine **Größe**
- ▶ **Bekante Adresse**: Speichere **Adresse** und fordere **Platz** an



Deklaration eines Bezeichners `id`: Binde `id` an neuen **Entitätsdeskriptor**

- ▶ **Bekannter Wert**: Speichere **Wert** und seine **Größe**
- ▶ **Bekante Adresse**: Speichere **Adresse** und fordere **Platz** an

Benutzung von `id`: Rufe passenden Deskriptor ab und erzeuge Code, um auf beschriebene Entität zuzugreifen

- ▶ Lade Konstante direkt via `LOADL`
- ▶ Lade Variable von bekannter Adresse via `LOAD`



## Implementierung des Entitätsdeskriptors durch `RuntimeEntity`

```
public abstract class RuntimeEntity {
    public short size;
    ...
}
public class KnownValue extends RuntimeEntity {
    public short value;
    ...
}
public class UnknownValue extends RuntimeEntity {
    public short address;
    ...
}
public class KnownAddress extends RuntimeEntity {
    public short address;
    ...
}

public abstract class AST {
    public RuntimeEntity entity;
    ...
}
```



Wie mit unbekanntem Wert oder Adresse verfahren?

- ▶ Erzeuge Code zur Evaluation der Entität **zur Laufzeit**
- ▶ Speichere Ergebnis an **bekannter** Adresse ab
- ▶ Erzeuge **Entitätsdeskriptor** für diese Adresse
- ▶ Nutze Entitätsdeskriptor, um Inhalt der Adresse bei **Verwendung** der unbekanntem Entität auszulesen

## Globale Variablen

```
let  
  var a: Integer;  
  var b: Boolean;  
  var c: Integer  
in begin  
  ...  
end
```

| var | size | address |
|-----|------|---------|
| a   | 1    | [0] SB  |
| b   | 1    | [1] SB  |
| c   | 1    | [2] SB  |

In TAM, echte Maschinen  
haben hier wahrscheinlich  
unterschiedliche Grössen

## Globale Variablen

```
let
  var a: Integer;
  var b: Boolean;
  var c: Integer
in begin
  ...
end
```

| var | size | address |
|-----|------|---------|
| a   | 1    | [0] SB  |
| b   | 1    | [1] SB  |
| c   | 1    | [2] SB  |

In TAM, echte Maschinen  
haben hier wahrscheinlich  
unterschiedliche Größen

## Globale Variablen

```
let
  var a: Integer;
  var b: Boolean;
  var c: Integer
in begin
  ...
end
```

| var | size | address |
|-----|------|---------|
| a   | 1    | [0] SB  |
| b   | 1    | [1] SB  |
| c   | 1    | [2] SB  |

In TAM, echte Maschinen haben hier wahrscheinlich unterschiedliche Größen

## Verschachtelte Blöcke

```
let var a: Integer
in begin
  ...
  let var b: Boolean;
    var c: Integer
  in ...

  let var d: Integer
  in ...
end
```

| var | size | address |
|-----|------|---------|
| a   | 1    | [0] SB  |
| b   | 1    | [1] SB  |
| c   | 1    | [2] SB  |
| d   | 1    | [1] SB  |

d verwendet Platz von b wieder (anderer Geltungsbereich)



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen
- ▶ Implementierung: Erweitern des Visitors



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen
- ▶ Implementierung: Erweitern des Visitors
  - ▶ Verwende Parameter `Object arg` zur Eingabe des **aktuell** belegten Speicherplatzes



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen
- ▶ Implementierung: Erweitern des Visitors
  - ▶ Verwende Parameter `Object arg` zur Eingabe des **aktuell** belegten Speicherplatzes
  - ▶ Verwende Funktionsergebnis zur Rückgabe des **zusätzlich** benötigten Speicherplatzes



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen
- ▶ Implementierung: Erweitern des Visitors
  - ▶ Verwende Parameter `Object arg` zur Eingabe des **aktuell** belegten Speicherplatzes
  - ▶ Verwende Funktionsergebnis zur Rückgabe des **zusätzlich** benötigten Speicherplatzes
  - ▶ Verpacken der Angaben in ein `Short`-Objekt



- ▶ Code-Generator führt Buch über Größe des belegten Speichers
- ▶ In Abhängigkeit von Deklarationen und Geltungsbereichen
- ▶ Implementierung: Erweitern des Visitors
  - ▶ Verwende Parameter `Object arg` zur Eingabe des **aktuell** belegten Speicherplatzes
  - ▶ Verwende Funktionsergebnis zur Rückgabe des **zusätzlich** benötigten Speicherplatzes
  - ▶ Verpacken der Angaben in ein `Short`-Objekt

```
public Object visitXYZ(XYZ xyz, Object arg)
```

Falls nicht Null, **Short**-Objekt  
mit zusätzlich benötigtem Platz

**Short**-Objekt mit bisher  
benötigtem Speicherplatz



## Allgemeines Schema

Weitergabe der **bisherigen** Belegung in `gs`

```
public Object visit...Command(..., Object arg) {  
    short gs = ((Short) arg).shortValue();  
    ...  
}
```



Allgemeines Schema

Weitergabe der **bisherigen** Belegung in `gs`

```
public Object visit...Command(..., Object arg) {  
    short gs = ((Short) arg).shortValue();  
    ...  
}
```

➡ Ist auch nächste **freie** Adresse!



## Allgemeines Schema

Weitergabe der **bisherigen** Belegung in `gs`

```
public Object visit...Command(..., Object arg) {
    short gs = ((Short) arg).shortValue();
    ...
}
```

➔ Ist auch nächste **freie** Adresse!

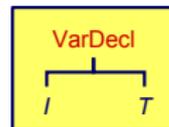
Weitergabe der **Erhöhung** des Speicherbedarfs im Ergebnis

```
public Object visit...Declaration(...) {
    ...
    return new Short(...);
}
```



## Elaboriere Variablendeklaration

*elaborate* [**var** *I* : *T*] = PUSH *s*    where *s* = size of *T*



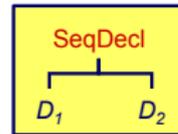
```
public Object visitVarDecl(VarDecl decl, Object arg) {
    short gs = shortValueOf(arg);
    short s = shortValueOf(decl.T.visit(this, null));
    decl.entity = new KnownAddress(s, gs);
    emit(Instruction.PUSHop, 0, 0, s);
    return new Short(s);
}
```

Remember the **size** and **address** of the variable.



Elaboriere Folge von Deklarationen

$elaborate [D_1; D_2] = \begin{matrix} elaborate [D_1] \\ elaborate [D_2] \end{matrix}$



```
public Object visitSeqDecl(SeqDecl decl, Object arg) {
    short gs = shortValueOf(arg);
    short s1 = shortValueOf(decl.D1.visit(this, gs));
    short s2 = shortValueOf(decl.D2.visit(this,
                                         new Short(gs+s1)));
    return new Short(s1+s2);
}
```

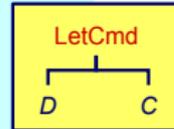


Führe kompletten `let`-Block aus

```
execute [let D in C] = elaborate [D]  
                        execute [C]  
                        POP(0)      s
```

nur wenn  $s > 0$ , wobei  $s$   
Größe des durch  $D$   
angeforderten  
Speichers ist.

```
public Object visitLetCmd(LetCmd cmd, Object arg) {  
    short gs = shortValueOf(arg);  
    short s = shortValueOf(cmd.D.visit(this, gs));  
    cmd.C.visit(this, new Short(gs+s));  
    if (s > 0)  
        emit(Instruction.POPop, 0, 0, s);  
    return null;  
}
```



```
private static short shortValueOf(Object obj) {  
    return ((Short)obj).shortValue();  
}
```

# Beispiel Speicherverwaltung im Visitor



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

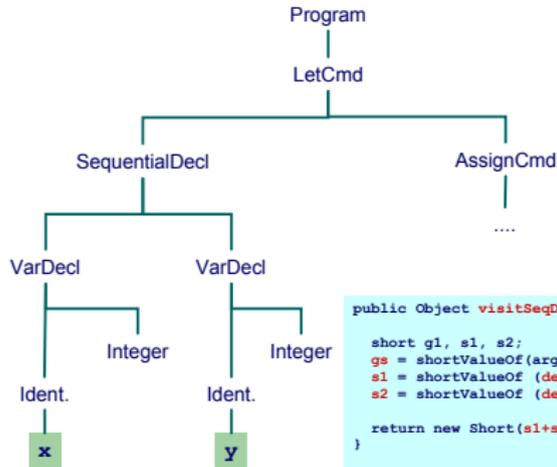
```
let  
  var x: Integer;  
  var y: Integer  
in  
  x := y
```

# Beispiel Speicherverwaltung im Visitor



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

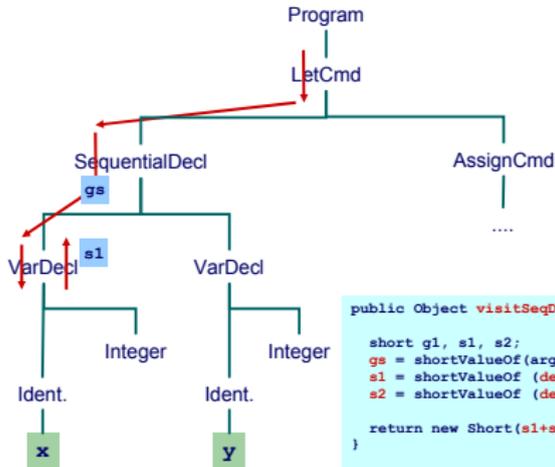
```
let
  var x: Integer;
  var y: Integer
in
  x := y
```



```
public Object visitSeqDecl(SeqDecl decl,
    Object arg) {
    short g1, s1, s2;
    gs = shortValueOf(arg);
    s1 = shortValueOf(decl.D1.visit(this, gs));
    s2 = shortValueOf(decl.D2.visit(this,
        new Short(gs+s1)));
    return new Short(s1+s2);
}
```

# Beispiel Speicherverwaltung im Visitor

```
let
  var x: Integer;
  var y: Integer
in
  x := y
```



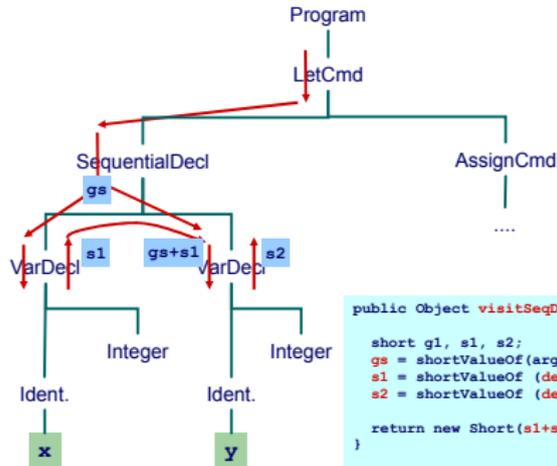
```
public Object visitSeqDecl(SeqDecl decl,
    Object arg) {
    short g1, s1, s2;
    gs = shortValueOf(arg);
    s1 = shortValueOf (decl.D1.visit(this, gs));
    s2 = shortValueOf (decl.D2.visit(this,
        new Short(gs+s1)));
    return new Short(s1+s2);
}
```

# Beispiel Speicherverwaltung im Visitor



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
let
  var x: Integer;
  var y: Integer
in
  x := y
```



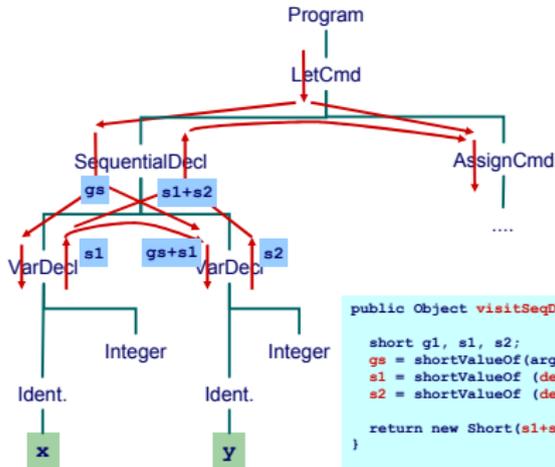
```
public Object visitSeqDecl(SeqDecl decl,
                          Object arg) {
    short g1, s1, s2;
    gs = shortValueOf(arg);
    s1 = shortValueOf (decl.D1.visit(this, gs));
    s2 = shortValueOf (decl.D2.visit(this,
                                     new Short(gs+s1)));
    return new Short(s1+s2);
}
```

# Beispiel Speicherverwaltung im Visitor



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

```
let  
  var x: Integer;  
  var y: Integer  
in  
  x := y
```



```
public Object visitSeqDecl(SeqDecl decl,  
                           Object arg) {  
    short g1, s1, s2;  
    gs = shortValueOf(arg);  
    s1 = shortValueOf (decl.D1.visit(this, gs));  
    s2 = shortValueOf (decl.D2.visit(this,  
                                   new Short(gs+s1)));  
    return new Short(s1+s2);  
}
```



## Bekannte Werte, Variablen und unbekannte Werte

*fetch [I] = LOADL v wobei v = Wert gebunden an I*  
*fetch [I] = LOAD(s) d[SB] wobei d = Adresse gebunden an I und s = size(Typ von I)*

```
public Object encodeFetch(Vname name, short s) {
    RuntimeEntity entity =
        (RuntimeEntity) name.visit(this, null);
    if (entity instanceof KnownValue) {
        short v = ((KnownValue) entity).value;
        emit(Instruction.LOADLop, 0, 0, v);
    } else {
        short d = (entity instanceof UnknownValue) ?
            ((UnknownValue) entity).address :
            ((KnownAddress) entity).address;
        emit(Instruction.LOADop, s, Instruction.SBr, d);
    }
}
```



Bisher diskutiert: Mini-Triangle

- ▶ Flache Block-Struktur
- ▶ Verschachtelte Deklarationen
- ▶ Adressierung der ...
  - ▶ globalen Variablen über `+offset [SB]`
  - ▶ lokalen Variablen über `+offset [SB]`



Nun Erweiterung auf Triangle mit Prozeduren und Funktionen

- ▶ Verschachtelte Block-Struktur
- ▶ Lokale Variablen (adressiert über `+offset [LB]`)
- ▶ Parameter (adressiert über `-offset [LB]`)
- ▶ Nicht-lokale Variablen (adressiert über `+offset [reg]`)
  - ▶ `reg` ist statisches Verkettungsregister L1, L2, ...

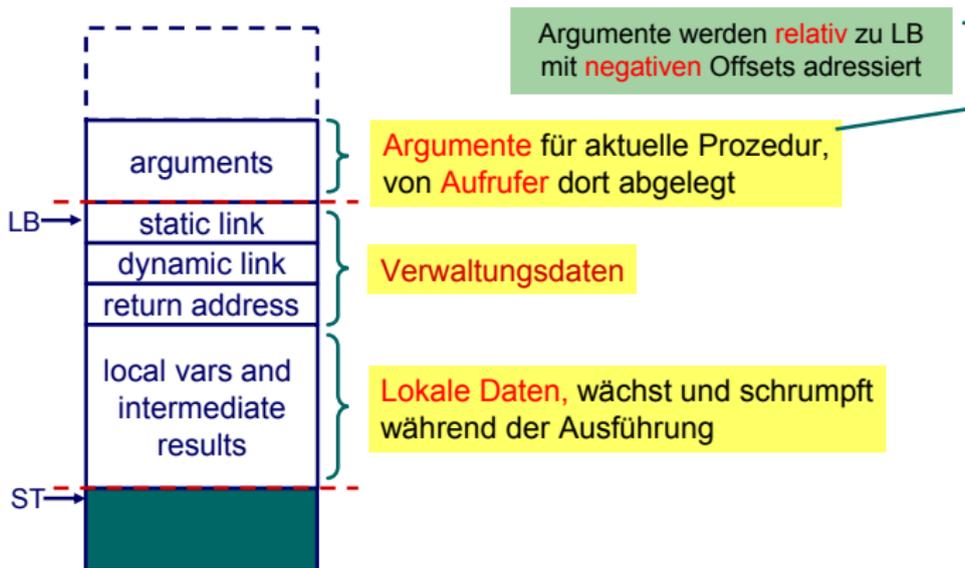


Nun Erweiterung auf Triangle mit Prozeduren und Funktionen

- ▶ Verschachtelte Block-Struktur
- ▶ Lokale Variablen (adressiert über `+offset [LB]`)
- ▶ Parameter (adressiert über `-offset [LB]`)
- ▶ Nicht-lokale Variablen (adressiert über `+offset [reg]`)
  - ▶ `reg` ist statisches Verkettungsregister L1, L2, ...

➡ Viele verschiedene zu verwaltende Entitäten

## Wichtigste Struktur der Laufzeitumgebung: Stack Frame



Jetzt alle Spielarten berücksichtigen

- ▶ Jede Prozedur ist auf bestimmter **Schachtelungstiefe** definiert
- ▶ Speichere zu jeder Variablen die Schachtelungstiefe der **umschließenden** Prozedur
  - ▶ **Globale** Variablen haben dabei die Tiefe 0
- ▶ Verwalte Offsets jetzt **je** Schachtelungstiefe

```
let var a: array 8 of Integer;  
    var b: Char;  
    proc foo() ~  
        let var c: Integer;  
            var d: Integer;  
            proc bar() ~  
                let var e: Integer;  
                    in ... d:=  
in ... d:=  
in ...
```

| var | size | address |
|-----|------|---------|
| a   | 8    | (0,0)   |
| b   | 1    | (0,8)   |
| c   | 1    | (1,3)   |
| d   | 1    | (1,4)   |
| e   | 1    | (2,3)   |

4 [L1]

Laufzeitadressen von Variablen  
nun von **Kontext** abhängig!

4 [LB]

# Adressierung von Variablen 2



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Bisher:

*fetch* [*I*] = LOAD (*s*) d[*SB*] where *d* is address bound to *I*  
and *s* = size(type of *l*)

# Adressierung von Variablen 2



Bisher:

~~*fetch [I] = LOAD(s) d[SB] where d is address bound to I  
and s = size(type of I)*~~

Nun komplizierter:

# Adressierung von Variablen 2



Bisher:

~~*fetch [I] = LOAD(s) d[SB] where d is address bound to I  
and s = size(type of I)*~~

Nun komplizierter:

# Adressierung von Variablen 2

Bisher:

~~*fetch* [I] = LOAD(s) d[SB] where *d* is address bound to *I*  
and *s* = size(type of I)~~

Nun komplizierter:

*fetch* [I] = LOAD(s) d[r]    *s* = size(type of I)  
                                  (*level*, *d*) is declaration address of I  
                                  if (*level* == 0) then *r* = SB  
                                  elif (*level* == currentLevel) then *r* = LB  
                                  else *r* = I(currentLevel – level)



- ▶ Bei Besuch einer Deklaration abspeichern
  - ▶ Offset innerhalb des Frames
  - ▶ Schachtelungsebene des Frames
- ▶ Angaben ersetzen nun `Short` Parameter



- ▶ Bei Besuch einer Deklaration abspeichern
  - ▶ Offset innerhalb des Frames
  - ▶ Schachtelungsebene des Frames
- ▶ Angaben ersetzen nun `Short` Parameter

```
public class Frame {  
    public byte level;  
    public byte displacement;  
}
```



Jetzt Verwaltung des belegten Speicherplatzes je Ebene

```
public class EntityAddress {  
    public byte level;  
    public short displacement;  
}
```

```
public abstract class RuntimeEntity {  
    public short size;  
    ...  
}  
  
public class UnknownValue extends RuntimeEntity {  
    public EntityAddress address;  
    ...  
}  
  
public class KnownAddress extends RuntimeEntity {  
    public EntityAddress address;  
    ...  
}
```

## Adressvergabe und Einträgen in den DAST

*elaborate* [**var**! :**T**] = PUSH **s**    where **s** = size of **T**

```
public Object visitVarDecl(VarDecl decl, Object arg) {  
    Frame frame = (Frame) arg;  
    short s = shortValueOf(decl.T.visit(this, null));  
    decl.entity = new KnownAddress(s, frame.level,  
                                   frame.displacement);  
    emit(Instruction.PUSHop, 0, 0, s);  
    return new Short(s);  
}
```



## Adressvergabe und Eintragen in den DAST

*elaborate* [**var**! :**T**] = PUSH *s*    where *s* = size of *T*

```
public Object visitVarDecl(VarDecl decl, Object arg) {  
    Frame frame = (Frame) arg;  
    short s = shortValueOf(decl.T.visit(this, null));  
    decl.entity = new KnownAddress(s, frame.level,  
                                   frame.displacement);  
    emit(Instruction.PUSHop, 0, 0, s);  
    return new Short(s);  
}
```

- ▶ Schachtelungstiefe `level` erhöhen bei Besuch von Prozedurdeklaration
- ▶ Offset `displacement` erhöhen bei Besuch von Var/Const-Deklaration

## Zugriff auf bekannte Werte, Variablen und unbekannte Werte

```
fetch [I]= LOAD(s) d[r] s = size(type of I)  
(level, d) is address of I  
if (level == 0) then r = SB  
elif (level == currentLevel) then r = LB  
else r = L(currentLevel - level)
```

```
public Object encodeFetch(Vname name, Frame frame, short s) {  
    RuntimeEntity entity =  
        (RuntimeEntity) name.visit(this, null);  
    if (entity instanceof KnownValue) {  
        short v = ((KnownValue entity).value);  
        emit(Instruction.LOADOpl, 0, 0, v);  
    } else {  
        EntityAddress address =  
            (entity instanceof UnknownValue) ?  
                ((UnknownValue) entity).address :  
                ((KnownAddress) entity).address;  
        emit(Instruction.LOADOp, s,  
            displayRegister(frame.level, address.level),  
            address.displacement);  
    }  
}
```

Frame der  
aktuellen Prozedur

Einfache Berechnung des Basisregisters  
der Frame von name.



Einfachster Fall: **Globale** Prozeduren, keine Parameter, kein Ergebnis

|             |  |          |
|-------------|--|----------|
| Declaration | ::= ...<br>  <b>proc</b> Identifier () ~ Command | ProcDecl |
| Command     | ::= ...<br>  Identifier ()                       | CallCmd  |

```
elaborate [proc I () ~ C]  
= JUMP g  
e: execute [C]  
RETURN (0) 0  
g:
```

```
execute [I ()]  
= CALL (SB) e
```

e ist Startadresse der  
Prozedur I

Globale Funktionen **identisch** bis auf  
**Rückgabewert** mit Größe <> 0

# Verschachtelte Unterprogramme 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Bei Aufruf von **Y** statische Verkettung auf umschliessende Prozedur **X**.

# Verschachtelte Unterprogramme 1



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Bei Aufruf von **Y** statische Verkettung auf umschliessende Prozedur **X**.

↳ Gleiches Vorgehen wie bei lokalen Variablen

Bei Aufruf von  $Y$  statische Verkettung auf umschliessende Prozedur  $X$ .

↳ Gleiches Vorgehen wie bei lokalen Variablen

*execute* [ $I$  ()]

= CALL ( $r$ ) e    ( $level, e$ ) is routine bound to  $I$   
if ( $level == 0$ ) then  $r = SB$   
elif ( $level == currentLevel$ ) then  $r = LB$   
else  $r = L(currentLevel - level)$

Speichere Startadressen von Prozeduren und Funktionen als Paar ( $level$ , start address) in Klasse **KnownRoutine**, einer Subklasse von **RuntimeEntity**, ab.



## Behandlung des Prozeduraufrufes

```
execute [I ()]  
    = CALL(r) e    (level, e) is routine bound to I  
                    if (level == 0) then r = SB  
                    elif (level == currentLevel) then r = LB  
                    else r = I(currentLevel – level)
```

```
public Object visitCallCmd(CallCmd cmd, Object arg) {  
    Frame frame = (Frame)arg;  
  
    EntityAddress address =  
        ((KnownRoutine) cmd.I.decl.entity).address;  
  
    emit(Instruction.CALLop, s,  
        displayRegister(frame.level, address.level),  
        address.displacement);  
}
```

Verweis auf Prozedurdeklaration ist gespeichert im **decl**-Feld des für das **CallCmd** verwendeten Bezeichners



```
elaborate [proc I () ~ C] =  
    JUMP      g  
e:  execute [C]  
    RETURN(0) 0  
g:
```

```
public Object visitProcDecl(ProcDecl decl, Object arg) {  
    Frame outerFrame = (Frame)arg;  
  
    short j = nextInstrAddr;  
    emit(Instruction.JUMPop, 0, Instruction.CBr, 0);  
  
    short e = nextInstrAddr;  
    decl.I.entity = new KnownRoutine(outerFrame.level, e);  
    Frame localFrame = new Frame(outerFrame.level+1, 3);  
  
    decl.C.visit(this, localFrame);  
    emit(Instruction.RETURNop, 0, 0, 0);  
  
    short g = nextInstrAddr;  
    code[j].d = g;  
    return new Short(0);  
}
```

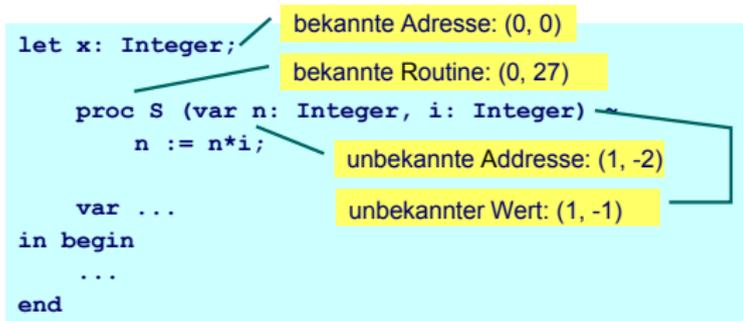
Offset der ersten lokalen Variable

Nachtragen der Sprungadresse



- ▶ **Aufrufer** legt aktuelle Parameter auf Stack
- ▶ **Gerufener** greift mit negativem Offset via `LB` auf Parameter zu
- ▶ **Wertparameter**: Handhabung als **unbekannter Wert**
- ▶ **Variablenparameter**: Handhabung als **unbekannte Adresse**

- ▶ **Aufrufer** legt aktuelle Parameter auf Stack
- ▶ **Gerufener** greift mit negativem Offset via `LB` auf Parameter zu
- ▶ **Wertparameter**: Handhabung als **unbekannter Wert**
- ▶ **Variablenparameter**: Handhabung als **unbekannte Adresse**



# Behandlung von Parametern 2



```
Declaration ::= ...
              | proc Identifier (Formal) ~ CommandProcDecl

Command ::= ...
          | Identifier (Actual) CallCmd

Formal ::= Identifier : TypeDenoter
          | var Identifier : TypeDenoter

Actual ::= Expression
          | var Vname
```

Hier vereinfacht:  
Nur **ein** Parameter

```
execute [I(AP)]
= pass-argument [AP]
  CALL(SB) e
```

*pass-argument* [**E**]  
= *evaluate* [**E**]

*pass-argument* [**var V**]  
= *fetch-address* [**V**]

wobei *fetch-address* Code zur Bestimmung der Adresse einer Variablen ausgibt



## Variablenparameter

- ▶ werden mit der `UnknownAddress` Subklasse von `RuntimeEntity` behandelt
- ▶ Die `fetch` und `assign`-Schablonen müssen erweitert werden



## Variablenparameter

- ▶ werden mit der `UnknownAddress` Subklasse von `RuntimeEntity` behandelt
- ▶ Die `fetch` und `assign`-Schablonen müssen erweitert werden

```
fetch [I] = // KnownValue, KnownAddress Fälle nicht gezeigt
...
LOAD (1)  d[r]  if I is bound to an UnknownAddress
LOADI (s)  where
            s = size(type of I)
            (level, d) is address of I
            if (level == 0) then r = SB
            elif (level == currentLevel) then r = LB
            else r = I(currentLevel - level)
```

d wird negativ sein

nicht möglich!

Auch innere Prozeduren können auf formale Parameter zugreifen!



- ▶ Code-Selektion, -Funktionen, -Schablonen
- ▶ Implementierung als Visitor
- ▶ Zugriff auf bekannte/unbekannte Werte/Adressen
- ▶ Adressvergabe
  - ▶ Statische Blockstruktur
  - ▶ Dynamisch auf Stack
- ▶ Prozeduren
  - ▶ Deklaration
  - ▶ Parameterübergabe