

Rechnerarchitektur – Teil 2

Fähigkeiten der Registermaschine und Sprachübersetzung

Dipl.-Inform. Meiko Lösch

2006-05-12

Inhalt

- 1 **Rechenfähigkeit**
 - Zuweisungen
 - Rechnen
 - Relationen
- 2 **Programmierfähigkeit**
 - Schleifen
 - Unterprogramme
- 3 **Sprachübersetzung**
 - Manuelle Übersetzung
 - Automatisierte Übersetzung

Zuweisungen

Arten von Zuweisungen

- Zurücksetzen auf Null
- Setzen auf eine Konstante
- Variablenzuweisung

Variablen auf 0 setzen

Notation und Vorgaben

- `x:=0;`
- x liegt an Speicherstelle 1

logische Struktur

```
while (x<>0) Do
  Begin
    Dec(x);
  End;
```

Implementierung

```
1 TST 1
2 JMP 4
3 HLT
4 DEC 1
5 JMP 1
```

Variablen auf Konstante setzen

Notation und Vorgaben

- $x := k;$
- x liegt an Speicherstelle 1
- k ist eine (kleine) Konstante

logische Struktur

```
x:=0;
Inc(x);
Inc(x);
[...]
Inc(x);
```

Implementierung für $k=3$

```
1 TST 1
2 JMP 4
3 JMP 6
4 DEC 1
5 JMP 1
6 INC 1
7 INC 1
8 INC 1
```

Vereinfachte Notation

BONSAI-Assembler

```
1 TST 1
2 JMP 4
3 JMP 6
4 DEC 1
5 JMP 1
6 INC x
7 INC x
8 INC x
```

Vereinfachung 1

```
TST x
JMP +2
JMP Lx0
DEC x
JMP -4
Lx0: INC x
      INC x
      INC x
```

Vereinfachte Notation

Vereinfachung 1

```
TST x
JMP +2
JMP Lx0
DEC x
JMP -4
Lx0: INC x
      INC x
      INC x
```

Vereinfachung 2

```
x := 0;

INC x
INC x
INC x
```

Zuweisung von Variablen

Notation und Vorgaben

- `x:=y;`
- x liegt an Speicherstelle 1
- y liegt an Speicherstelle 2

logische Struktur

```
x:=0;
x:=y, h:=y, y:=0;
y:=h, h:=0;
```

Implementierung

```
x:=0;           JMP  -6
h:=0;           TST  h
TST y           JMP  +2
JMP +2          HLT
JMP +5          DEC  h
DEC y           INC  y
INC x           JMP  -5
INC h
```


Rechnen

Rechenoperationen

- Addition
- Subtraktion
- Multiplikation
- Division
- Potenzen
- Wurzeln

Addition

Notation und Vorgaben

- $x := x + k$
- x liegt an Speicherstelle 1
- k ist eine Konstante

logische Struktur

```
INC x  
INC x  
[...]  
INC x
```

Implementierung für $k=3$

```
INC x  
INC x  
INC x
```

Addition

Notation

● $x := y + z$

logische Struktur

```
x := y;  
while (z > 0) Do Begin  
  Dec(z);  
  Inc(x);  
End;
```

Implementierung

```
x := y;  
TST z  
JMP +2  
HLT  
DEC z  
INC x  
JMP -5
```

Subtraktion

Notation und Vorgaben

- $x := y - z$
- $x - y = 0$ für $y > x$

logische Struktur

```
x:=y;
while (x<>0) and (z<>0)
  Do Begin
    Dec(x);
    Dec(z);
  End;
```

Implementierung

```
x:=y;
TST x
JMP +2
HLT
TST z
JMP +2
HLT
DEC x
DEC z
JMP -8
```

Multiplikation

Notation

● $x := y * z$

logische Struktur

```
x:=0;  
while (y<>0) Do  
  Begin  
    x:=x+z;  
    Dec (y);  
  End;
```

Problem

$x := x + z$; zerstört den Inhalt von z.

Lösung

Wert von z in Hilfsvariable kopieren.

Ganzzahl-Division

Notation

● $x := y \text{ DIV } z$

logische Struktur

```
while (y<>0) Do
  Begin
    y:=y-z;
    if y<>0 Then Inc(x);
  End;
```

Problem

Das Programm liefert falsche Werte, wenn die Division aufgeht. Lässt man die Abfrage $y \neq 0$ weg, ergeben sich falsche Werte, wenn ein Rest entsteht. \Rightarrow Nachbessern!

Ausblick

Weitere Möglichkeiten

- Berechnungen ohne Nebeneffekte
- weitere Berechnungen
 - Division mit Rest:
Rest zwischenspeichern.
 - Potenzen:
wiederholt multiplizieren
 - Wurzeln:
durch Schleife und Vergleich herantasten

Relationen

einfache Relationen

- Gleich
- Größer
- Kleiner

Idee

- $xRy \Leftrightarrow (x - 1)R(y - 1)$ für $R \in \{<, >, =\}$
- $0 = 0$
- $0 < i \wedge i > 0$ für $i \neq 0, i \in \mathbb{N}_0$

Vergleiche

logische Struktur

```

while (x<>0) and (y<>0)
  Do Begin
    Dec(x);
    Dec(y);
  End;
if (x=0) AND (y=0) Then
  { = }
if (x=0) AND (y<>0) Then
  { < }
if (x<>0) AND (y=0) Then
  { > }

```

Implementierung

```

TST x
JMP +4
TST y
JMP less
JMP equal
TST y
JMP +2
JMP greater
DEC x
DEC y
JMP -10

```

Schleifen

Schleifentypen

- While-Schleife
- Repeat-Until-Schleife
- For-Schleife

While-Schleife

While Bedingung Do ...

```
Start:  
if NOT <Bedingung> Then  
    goto Ende  
{Schleifenrumpf}  
goto Start  
Ende:
```

Implementierung

```
Start:  
b:=Bedingung;  
TST b  
JMP +2  
JMP Ende  
{Rumpf}  
JMP Start
```

Repeat-Until-Schleife

Repeat ... Until <Bedingung>

```
Start:  
{Schleifenrumpf}  
if NOT <Bedingung> Then  
    goto Start
```

Implementierung

```
Start:  
{Rumpf}  
b:=Bedingung;  
TST b  
JMP +2  
JMP Start
```

For-Schleife

For i:=Startwert To Endwert

```
i:=Startwert;
```

```
Start:
```

```
{Schleifenrumpf}
```

```
Inc(i)
```

```
if i<=Endwert Then
```

```
    goto Start
```

Unterprogramme

Arten von Unterprogrammen

- Unterprogramm als Makro
 - bereits verwendet!
- „echtes“ Unterprogramm \Rightarrow Prozedur/Funktion
 - kann das die Hardware?

Unterprogramme

Makros

- „Schablone“
- komplexere Befehle

Prozeduren/Funktionen

- Sprung an eine feste Adresse
- Übergabe von Parametern/Rückgabewerten
- Rücksprung an aufrufende Stelle

Unterprogramme

Prozeduren/Funktionen

- Sprung an eine feste Adresse
 - JMP
- Übergabe von Parametern/Rückgabewerten
 - Position festlegen
- Rücksprung an aufrufende Stelle
 - **Rücksprungadresse kann nicht gespeichert werden**

Unterprogramme

Prozeduren/Funktionen

- Rücksprung an aufrufende Stelle
 - **Rücksprungadresse kann nicht gespeichert werden**

Folgerung

Prozedur- und Funktionsaufrufe werden von der BONSAI-Hardware nicht unterstützt.

Aber

Die Mächtigkeit wird davon nicht beeinflusst, der entsprechende Code kann jeweils als Makro eingefügt werden.

Manuelle Übersetzung

Aufgabe

Übersetzen Sie das folgende Programm in BONSAI-Assembler und protokollieren Sie Ihr Vorgehen.

Pascal

```
PROGRAM Test1;  
VAR i:Word;  
BEGIN  
    Inc(i);  
    Dec(i);  
END.
```

Assembler

```
1 INC 1  
2 DEC 1  
3 HLT
```

Manuelle Übersetzung

Pascal

```
BEGIN  
  Inc ( i ) ;  
  Dec ( i ) ;  
END .
```

Assembler

```
1 INC 1  
2 DEC 1  
3 HLT
```

Vorgehen

- Befehle durch Pendant in Assembler ersetzen
- Zeilen durchnummerieren \Rightarrow Adressen
- Variablen durchnummerieren \Rightarrow Adressen
- Variablennamen durch Adresse ersetzen

Manuelle Übersetzung

Pascal

```
BEGIN
  Start:
  Inc(i);
  Dec(i);
  Goto Start;
END.
```

Assembler

```
1 INC 1
2 DEC 1
3 JMP 1
4 HLT
```

Vorgehen

- Befehle durch Pendant in Assembler ersetzen
- Zeilen durchnummerieren \Rightarrow Adressen
- **Sprungmarken durch Adressen ersetzen**
- Variablen durchnummerieren \Rightarrow Adressen
- Variablennamen durch Adressen ersetzen

Manuelle Übersetzung

Komplexere Befehle

- Schablonen/Makros müssen eingesetzt werden
- relative Sprünge machen die Makros ortsunabhängig

Probleme

- Verschachtelung von Makros
- Namensgebung für Hilfsvariablen

Automatisierte Übersetzung

Offene Fragen

- 1 Ausgangssprache
- 2 Zielsprache
- 3 notwendige Schritte

Ausgangssprache

RePas – reduziertes Pascal

- Pascal (Delphi) bereits bekannt
- Sprachelemente
 - so wenig wie möglich
 - so viel wie nötig
 - möglichst exakte Umsetzung von BONSAI-Assemblber

Ausgangssprache

Ergebnis

- Inc(<Var>;
- Dec(<Var>;
- Goto <Label>;
- If (<Var>=0) Then Goto <Label1> Else Goto <Label2>;
- Begin [...] End.
- Program <Name>
- Label <Label1>,<Label2>,[...];
- Var <Var1>:Word,<Var2>:Word,....;

Zielsprache

Möglichkeiten

- 1 BONSAI-Maschinensprache
 - realistisch
- 2 **BONSAI-Assembler**
 - unabhängig vom erweiterten Modus in BONSAI
 - Compiler existiert bereits ;-)

Der Compiler

Aufgabe

Unter `BONSAI\BONCOMP\` finden Sie einen Compiler für BONSAI. Dieser Teilt sich in drei Programme auf:

`scanner.exe`, `parser.exe` und `codegen.exe`.

- 1 Führen Sie diese drei Programme – in dieser Reihenfolge – aus und wenden Sie sie auf `ADD5` an.
- 2 Beobachten Sie die Ausgaben, die die Programme erzeugen. (`*.TOK`, `*.PTK`, `*.BON`)
- 3 Beschreiben Sie, was die Programme jeweils machen. Überprüfen Sie Ihre Theorie, indem Sie `T1.PAS`, `T2.PAS` und ggf. auch andere Programme übersetzen.

Der Compiler

Scanner

PROGRAM_S	PROGRAM
Bezeichner_S	ADDITION5
SEMIKOLON_S	;
LABEL_S	LABEL
Bezeichner_S	A1
KOMMA_S	,
[...]	
VAR_S	VAR
Bezeichner_S	R1

Parser

PROGRAM_S	PROGRAM
ProgName_S	ADDITION5
SEMIKOLON_S	;
LABEL_S	LABEL
LabelName_S	A1
KOMMA_S	,
[...]	
VAR_S	VAR
VarName_S	R1

Der Compiler

Scanner

- erkennen verbotener Zeichen
- erkennen von Zeichenfolgen

Parser

- Zeichenfolgen in ihrem Kontext sehen
- Struktur überprüfen
- Symboltabelle aufstellen

Codegenerator

- Befehle übersetzen
- Symboltabelle aufstellen und Adressen zuweisen

Ausblick

Weitere Möglichkeiten

- mehr Befehle unterstützen
 - Zuweisungen
 - Grundrechenarten
- mehr Konstrukte unterstützen
 - Schleifen
 - weitere Relationen außer $=0$
- ...

Quellen

Quellen

- <http://hsg.region-kl.de/faecher/inf/material/bonsai/>
- BONSAI-Dokumentation von Herrn Merkert.