4 Die Optimierungsphase

1. Vermeidung überflüssiger Berechnungen
   - $\longrightarrow$ verfügbare Ausdrücke
   - $\longrightarrow$ Konstantenpropagation/Array-Bound-Checks
   - $\longrightarrow$ Code Motion
2. Ersetzen teurer Berechnungen durch billige
   - $\longrightarrow$ Peep Hole Optimierung
   - $\longrightarrow$ Inlining
   - $\longrightarrow$ Reduction of Strength
   - ...

3. Anpassung an Hardware

- $\longrightarrow$ Instruktions-Selektion
- $\longrightarrow$ Registerverteilung
- $\longrightarrow$ Scheduling
- $\longrightarrow$ Speicherverwaltung

Beobachtung 1: Intuitive Programme sind oft ineffizient.

Beispiel:

```
void swap (int i, int j) {
     int t;
     if (a[i] > a[j]) {
         t = a[j];
         a[j] = a[i];
         a[i] = t;
        }
     }
```

Ineffizienzen:

- Adressen `a[i]`, `a[j]` werden je dreimal berechnet :-(
- Werte `a[i]`, `a[j]` werden zweimal geladen :-(

Verbesserung:

- Gehe mit Pointer durch das Feld `a`;
- speichere die Werte von `a[i]`, `a[j]` zwischen!

```
void swap (int *p, int *q) {
     int t, ai, aj;
     ai = *p; aj = *q;
     if (ai > aj) {
         t = aj;
         *q = ai;
         *p = t;    // t kann auch noch
        }           // eingespart werden!
     }
```

Beobachtung 2:

Höhere Programmiersprachen (sogar C :-) abstrahieren von Hardware und Effizienz.

Aufgabe des Compilers ist es, den natürlich erzeugten Code an die Hardware anzupassen.

Beispiele:

- ... Füllen von Delay-Slots;
- ... Einsatz von Spezialinstruktionen;
- ... Umorganisation der Speicherzugriffe für besseres Cache-Verhalten;
- ... Beseitigung (unnötiger) Tests auf Overflow/Range.

Beobachtung 3:

Programm-Verbesserungen sind nicht immer korrekt :-(

Beispiel:

```
y = f() + f();
```

$\Longrightarrow$

```
y = 2 * f();
```

Idee: Spare zweite Auswertung von `f()` ...

Beobachtung 3:

Programm-Verbesserungen sind nicht immer korrekt :-(

Beispiel:

```
y = f() + f();
```

$\Longrightarrow$

```
y = 2 * f();
```

Idee: Spare zweite Auswertung von `f()` ???

Problem: Die zweite Auswertung könnte ein anderes Ergebnis liefern als die erste (z.B. wenn `f()` aus der Eingabe liest :-)

Folgerungen:

$\Longrightarrow$ Optimierungen haben Voraussetzungen.

$\Longrightarrow$ Die Voraussetzungen muss man:

- formalisieren,
- überprüfen :-)

$\Longrightarrow$ Man muss beweisen, dass die Optimierung korrekt ist, d.h. die Semantik erhält !!!

Beobachtung 4:

Optimierungs-Techniken hängen von der Programmiersprache ab:

→ welche Ineffizienzen auftreten;

→ wie gut sich Programme analysieren lassen;

→ wie schwierig / unmöglich es ist, Korrektheit zu beweisen ...

Beispiel: Java

Unvermeidbare Ineffizienzen:

* Array-Bound Checks;
* dynamische Methoden-Auswahl;
* bombastische Objekt-Organisation ...

Analysierbarkeit:

+ keine Pointer-Arithmetik;
+ keine Pointer in den Stack;
− dynamisches Klassenladen;
− Reflection, Exceptions, Threads, ...

Korrektheitsbeweise:

+ mehr oder weniger definierte Semantik;
− Features, Features, Features;
− Bibliotheken mit wechselndem Verhalten ...

Beispiel: Zwischendarstellung von `swap()`

$$
\begin{array}{lllll}
0: & A_1 & = & A_0 + 1 * i; & // \quad A_0 == \&a \\
1: & R_1 & = & M[A_1]; & // \quad R_1 == a[i] \\
2: & A_2 & = & A_0 + 1 * j; & \\
3: & R_2 & = & M[A_2]; & // \quad R_2 == a[j] \\
4: & \multicolumn{4}{l}{\text{if } (R_1 > R_2)\ \{} \\
5: & & A_3 & = & A_0 + 1 * j; \\
6: & & t & = & M[A_3]; \\
7: & & A_4 & = & A_0 + 1 * j; \\
8: & & A_5 & = & A_0 + 1 * i; \\
9: & & R_3 & = & M[A_5]; \\
10: & & M[A_4] & = & R_3; \\
11: & & A_6 & = & A_0 + 1 * i; \\
12: & & M[A_6] & = & t; \\
 & & \multicolumn{4}{l}{\}}
\end{array}
$$

Optimierung 1: $1 * R \Longrightarrow R$

Optimierung 2: Wiederbenutzung von Teilausdrücken

$$A_1 == A_5 == A_6$$
$$A_2 == A_3 == A_4$$

$$M[A_1] == M[A_5]$$
$$M[A_2] == M[A_3]$$

$$R_1 == R_3$$

Damit erhalten wir:

$$
\begin{array}{lcl}
A_1 & = & A_0 + i; \\
R_1 & = & M[A_1]; \\
A_2 & = & A_0 + j; \\
R_2 & = & M[A_2]; \\
\text{if } (R_1 > R_2) \ \{ & & \\
\qquad t & = & R_2; \\
\qquad M[A_2] & = & R_1; \\
\qquad M[A_1] & = & t; \\
\qquad \} & &
\end{array}
$$

Optimierung 3: Verkürzung von Zuweisungsketten :-)

Ersparnis:

	vorher	nachher
$+$	6	2
$*$	6	0
load	4	2
store	2	2
$>$	1	1
$=$	6	2

Perspektiven

Herausforderungen:

- neue Hardware;
- neue Programmiersprachen;
- neue Anwendungen für Compiler-Thechnologie :-)

1 Hardware

Die Code-Erzeugung soll die Möglichkeiten der Hardware optimal ausnutzen ...

Herausforderungen:

Neue Hardware:

→ Speicher-Hierarchie mit unterschiedlich schnellen Caches für verschiedene Zwecke;

→ On-Board Nebenläufigkeit mit Pipelines, mehreren ALUs, spekulativer Parallelität, ...

→ Interaktion mit mächtigen Zusatzkomponenten wie Graphik-Karten ...

Eingeschränkte Hardware:

z.B. auf Chip-Karten, in Kühlschränken, Bremsanlagen, Steuerungen ...

$\Longrightarrow$ ubiquitous Computing

- $\rightarrow$ minimaler Energie-Verbrauch :-)
- $\rightarrow$ minimaler Platz :-)
- $\rightarrow$ Echtzeit-Anforderungen;
- $\rightarrow$ Korrektheit;
- $\rightarrow$ Fehler-Toleranz.

2 Programmiersprachen

Spezielle Features:

- mobiler Code;
- Nebenläufigkeit;
- graphische Benutzeroberflächen;
- Sicherheits-Komponenten;
- neue / bessere Typsysteme;
- Unterstützung für Unicode und XML.

Neue Programmiersprachen:

- XSLT;
- XQuery;
- Web-Services;
- anwendungs-spezifische Sprachen ...

3 Programmierumgebungen

Diverse Programmierhilfsmittel benutzen Compiler-Technologie ...

- syntax-gesteuerte Editoren;
- Programm-Visualisierung;
- automatische Programm-Dokumentation;
- partielle Codeerzeugung aus UML-Modellen;
- UML-Modell-Extraktion $\Longrightarrow$ reverse engineering
- Konsistenz-Überprüfungen, Fehlersuche;
- Portierung.

4 Neue Anforderungen

- Zuverlässigkeit
- Sicherheit

5 Unser Programm nächstes Semester

Vorlesungen:

- Sicherheitskonzepte in Programmiersprachen — H.S. (3-stündig)

  $\Longrightarrow$ neuer Schwerpunkt: Sicherheit !!!

- Dokumentenverarbeitung — H.S. (2-stündig)
- Scripting Sprachen — Kumar Neeraj Verma (2-stündig)

Praktikum:

- Implementierung eines (Mini-) C-Compilers — Michael Petter

Seminar:

- XML-Query-Sprachen — Alex Berlea