

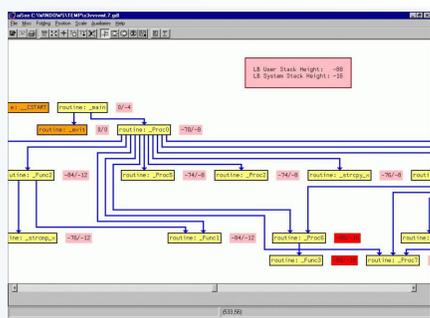
I. Programmanalyse sicherheitskritischer Software

a) Laufzeitanalyse (aiT)

- Berechnung harter Echtzeitschranken der "Worst-Case-Execution-Time" (WCET)
- Statische Analyse basierend auf der Theorie der abstrakten Interpretation
- Gültig für alle Eingaben
- Ersetzt teure und zeitintensive Messungen



- **Beispiel:** Fly-by-wire Systeme
Flugzeugsteuerung erfordert rechtzeitiges Reagieren der Steuerelemente



b) Stackhöhenanalyse (StackAnalyzer)

- Berechnung des Stackverbrauchs eines Tasks
- Erkennung von möglichen Stacküberläufen zur Entwicklungszeit

- **Beispiel:** Automobilindustrie, Schließ-Systeme
Beschränkter Speicherplatz, kein Systemausfall.

Kontakt:
AbsInt GmbH
<www.absint.com>



II. Post-Pass-Optimierungen

a) Codekompaktion (aiPop)

- Codegrößenreduktion mittels funktionaler Abstraktion und "tail merging"
- Beschleunigung der Ausführung durch Optimierungen wie "Loop-invariant code motion" und "Function inlining" möglich



- **Beispiel:** Mobilfunktelefone
Im Bereich eingebetteter Prozessoren ist Speicherplatz teuer und begrenzt

b) PROPAN

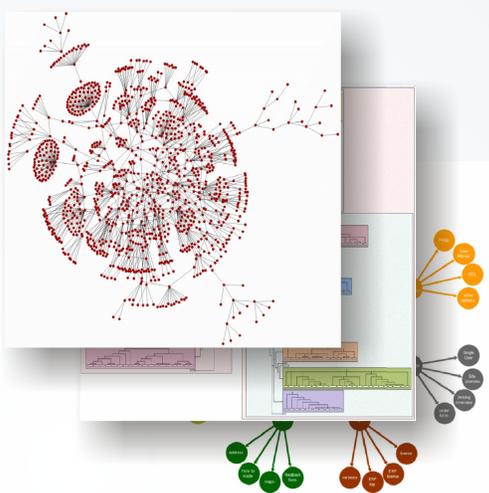
- **Retargierbares** Framework für Post-Pass-Optimierungen und -analysen
- **Generierung** eines Post-Pass-Optimierers aus einer kurzen und prägnanten **Spezifikation des Mikroprozessors**
- Optimierer liest Assemblerprogramme ein und führt **effizienzsteigernde Transformationen** durch
- Überlegenheit gegenüber traditionellen Verfahren für eingebettete, irreguläre Prozessoren
- **Ganzzahlige lineare Programmierung** als Lösungsverfahren

Kontakt: Daniel Kästner <kaestner@cs.uni-sb.de>

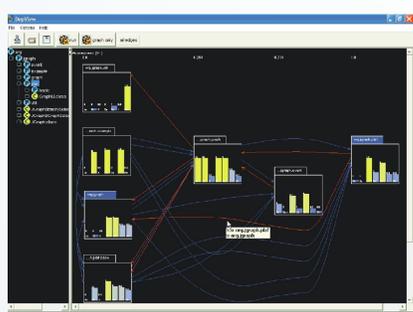
III. Visualisierung

a) Graphlayout (aiSee)

- Automatische Generierung eines Graphen aus einer Graphspezifikation
- Zahlreiche Anwendungen:
 - Unternehmensplanung
 - Software-Entwicklung
 - Biotechnology
 - Hardwaredesign



Kontakt:
AbsInt GmbH
<www.absint.com>



b) Dependency Viewer

- Analysiert Java-Code und visualisiert das Systemdesign als übersichtlichen Graph
- Gibt Hinweise auf Designfehler oder Designschwächen

Kontakt: Stephan Diehl <diehl@acm.org>

IV. Shape Analyse

Ziel:

Statische Analyse (d.h. zur Übersetzungszeit) von **Zeigerprogrammen**

Problem:

Zeigerprogramme erzeugen und zerstören **dynamisch** (d.h. zur Laufzeit) Strukturen in der Laufzeithalde (Heap).

Beispiel: Einfach verkettete Liste im Heap

$x \rightarrow \square \rightarrow \square \rightarrow \square \rightarrow \text{NULL}$

Methode:

Shape Analyse nach Sagiv, Reps, Wilhelm

- **Approximation** aller möglichen Heapstrukturen, die während einer Ausführung auftreten können.
- Hierzu verwendet man ein **3-wertige Logik**.
- **Statische** Vorhersage von **Laufzeitfehlern** wie

- **NULL-Zeiger Dereferenzierung**

$x \rightarrow \text{NULL} \quad \square \rightarrow \square \rightarrow \square \rightarrow \text{NULL}$

- **Speicherlöchern**

$x \rightarrow \square \quad \square \rightarrow \square \rightarrow \text{NULL}$

- **Strukturinvarianzen**

- Listen bleiben sortiert
- Listen bleiben azyklisch
- Bäume bleiben Bäume

Beispiel:

Umdrehen einer einfach verketteten Liste in C

```
typedef struct node {
    struct node *n;
    int data;
} *List;
```

```
List reverse (List x)
{
    List y, t;
    y = NULL;
    while (x != NULL) {
        t = y;
        y = x;
        x = x->n;
    }
}
```

```
...
x->n = NULL;
...
y = x->n->n;
...
```

Kontakt: Jörg Bauer <joba@cs.uni-sb.de>