

Fakultät Informatik

Institut für Technische Informatik, Professur für VLSI-Entwurfssysteme, Diagnostik und Architektur

Automatische Dekodersynthese für den retargierbaren Befehlssatzsimulator Jahris

Statusvortrag zur Diplomarbeit

Ronald Rist s0200738@mail.zih.tu-dresden.de

Dresden, 03.07.2013





Inhalt

1 Einleitung

2 Grundlagen

- Formale Grundlagen
- Erstellung eines Dekoderbaumes
- Optimierung eines Dekoderbaumes

3 Entwurf: Erweiterung der HPADL-Syntax

- Definition von verschiedenen Befehlswortformaten
- Beschreibung von Befehlen

4 Ablaufplan

5 Ausgewählte Quellen



1 Einleitung

1.1 Hintergrund – retargierbarer Befehlssatzsimulator Jahris

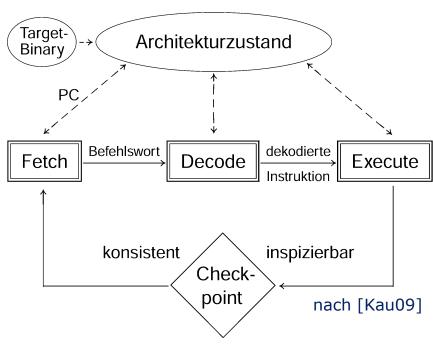
von Marco Kaufmann in Java entwickelt, plattformunabhängig

• Simulation verschiedenster Architekturen/Befehlssätze, diese werden

in HPADL beschrieben

 Beschränkung auf befehlsgenaue Simulation

- ausgelegt auf hohe Performanz durch Just-in-Time-Compilierung größerer Codeabschnitte
- interpretierende schrittweise
 Simulation ebenfalls möglich





1.2 Ausgangspunkt

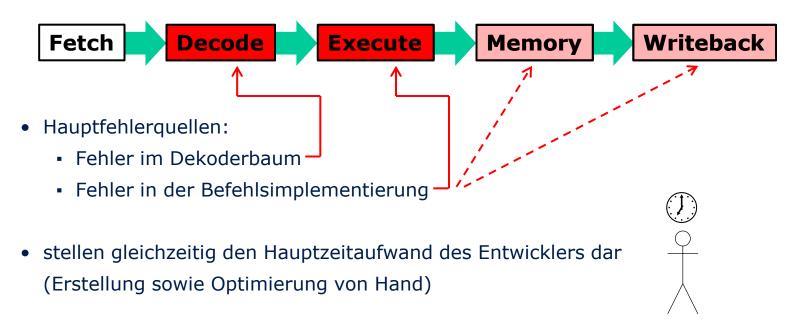


- Vereinbarkeit von Inspizierbarkeit und hoher Simulationsperformanz?
 → in Jahris gewährleistet
- **neue Problemstellung**: Wie kann Entwicklung von Modellen für Jahris vereinfacht werden?



1.3 Motivation

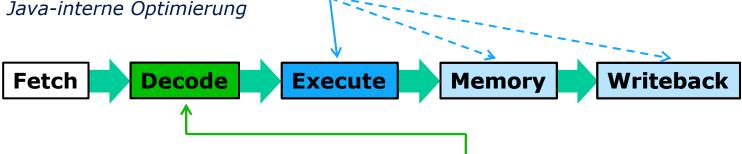
 Entwicklung von Architektursimulatoren bzw. Architekturbeschreibungen für retargierbare Architektursimulatoren:
 (abstrakte) Abbildung der physischen Pipeline-Stufen





1.3 Motivation (Fortsetzung)

• Jahris: Befehlsimplementierung durch Entwickler, jedoch *maschinelle* Optimierung der Befehle (bzw. deren Mikrooperationen) durch



• Präzisierung der Problemstellung:

Kann Entwickler auch bei Erstellung des Dekoderbaumes entlastet werden?

- maschinelle Erzeugung
- ggf. automatische Optimierung
- → Ausschluss des "Fehlerfaktors Mensch"

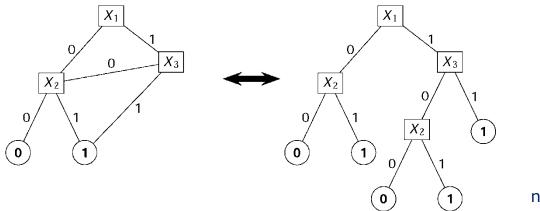


2 Grundlagen

2.1 Formale Grundlagen

- Abbildung von Befehlsdekodern in sog. Entscheidungsbäumen
- Zuordnung von Befehlsworten zu Operationen schrittweise hierarchisch

Baumstruktur



nach [Mor82]



2.2 Erstellung eines Dekoderbaumes

- normierte Beschreibung aller verfügbaren Befehle der zu simulierenden Architektur
- Aufgabe:

Entwicklung/Adaptierung eines geeigneten Formats (XML, binär, ...?)

• Repräsentation als "Quelltext" und Repräsentation im Speicher?



2.2 Erstellung eines Dekoderbaumes – Was soll abbildbar sein?

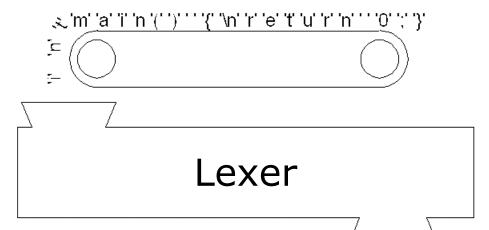
15					10	9	8		6	5	3	2	0
0	0	0	1	1	0	Α		Rm			Rn		Rd
15					10	9	8		6	5	3	2	0
0	0	0	1	1	1	Α	#	imm	3		Rn		Rd
15		13	12	11	10		8	7					0
0	0	1	С)p	F	Rd/Rn				#imm8			
15		13	12	11	10				6	5	3	2	0
0	0	0	С)p	#sh					Rn		Rd	
15					10	9			6	5	3	2	0
0	1	0	0	0	0		С	p		F	Rm/Rs	F	Rd/Rn
15					10	9	8	7	6	5	3	2	0
0	1	0	0	0	1	О	р	D	М		Rm	F	Rd/Rn
15			12	11	10		8	7					0
1	0	1	0	R		Rd					#imm8		
15							8	7	6				0
1	0	1	1	0	0	0	0	Α			#imn	า7	

- (1) ADD SUB Rd, Rn, Rm
- (2) ADD | SUB Rd, Rn, #imm3
- (3) <Op> Rd, Rn, #imm8
- (4) LSL | LSR | ASR Rd, Rn, #sh
- (5) <Op> Rd/Rn,Rm/Rs
- (6) ADD | SUB | MOV Rd/Rn, Rm
- (7) ADD Rd, SP | PC, #imm8
- (8) ADD SUB SP, SP, #imm7

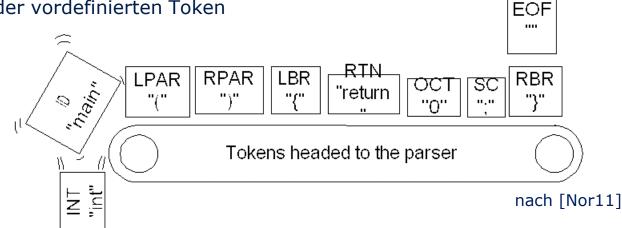
nach [Fur00]

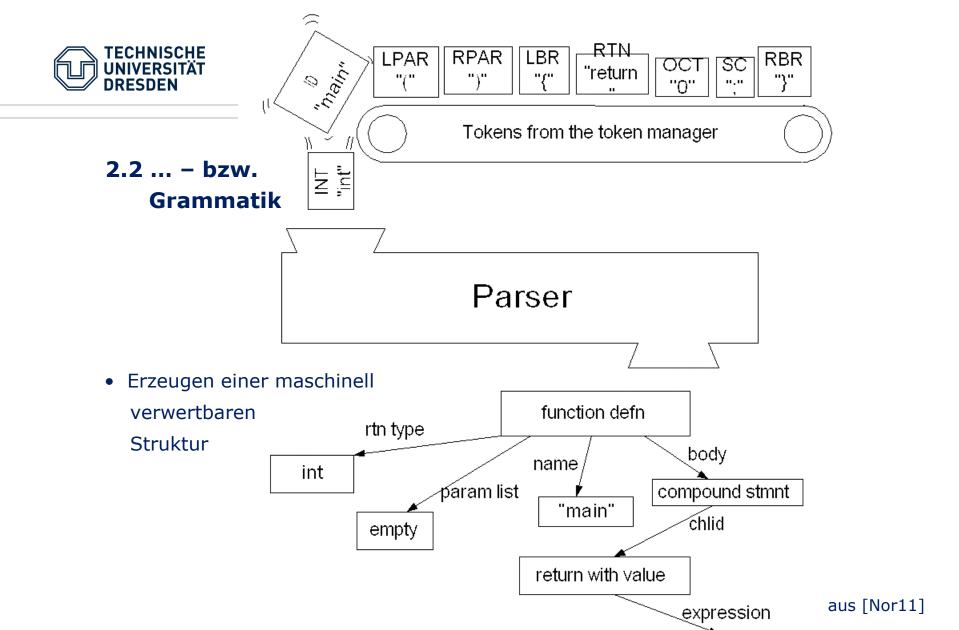


2.2 Erstellung eines **Dekoderbaumes -**Verarbeiten einer (neuen) Syntax



- Definition der auszulassenden Zeichen
- Definition der vordefinierten Token





int const



2.2 Erstellung eines Dekoderbaumes –Was soll erzeugt werden?

- Beispiel für Hauptdekoderteil (Thumb2)
- bisher manuell zu implementieren
- Vorschlag in [Mur98]:

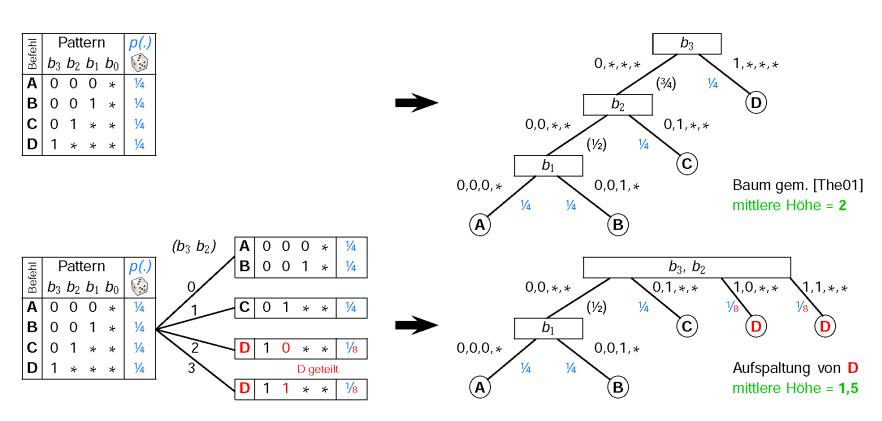
 automatische Kodierung auf

 Basis von Auftrittswahrscheinlichkeiten (Shannon-Prinzip)

	Thumb-Hauptdekoder									
Lookahead-Abwicklung										
Befehlswort (16 Bit) laden										
IT-Block Abwicklung										
Inkrementierung Programmzähler										
Befehlswort[3130]										
0		Befehlswort[2927]	3	3 Befehlswort[2927]						
	0	SHimm_th (LSL)		0 STOREMULTREG_th				REG_th		
	1	SHimm_th (LSR)		1 LOADMULTREG_th 2 CONDBRAN_th 3 CONDBRAN_th			ULTR	EG_th		
	2	SHimm_th (ASR)					_th			
	3	ADDSUBr3_th					_th			
	4	MOVimm_th		4	4 UNCONDBRAN_th			AN_th		
	5			5	Befehlswort Teil 2 (16 Bit) nachlade			eil 2 (16 Bit) nachladen		
	6	ADDSUB8_th				Befehlswort[2625]				
	7 ADDSUB8_th				0	Befehlswort[2222]				
1		Befehlswort[2927]				0	LO	ADSTOREMULT32_th		
	0	Befehlswort[2626]				1	LO	ADSTOREDUAL32_th		
		0 DATAPROC_th			1	DA	TAPR	ROCSHREG32_th		
		1 SPECDATAINSTR_th			2	ипі	gültig	(Coprozessor)		
	1	LDR_th			3	MC	R_M	IRC (Simulated I/O)		
	2	LOADSTORE_th		6 Befehlswort Teil 2 (16 Bit Befehlswort[1515]						
	3									
	4	LOADSTOREimm_th			0	-		hlswort[2222]		
	5	LOADSTOREimm_th				0	_	TAPROCMODIMM_th		
	6	LOADSTOREimm_th				1		TAPROCPLAINIMM_th		
	7	LOADSTOREimm_th			1		RANMISC32_th			
2	_	Befehlswort[2927]		7	Bei		nlswort Teil 2 (16 Bit) nachladen			
	0	LOADSTOREimm2_th					ehlswort[2625]			
	1	LOADSTOREimm2_th			0	$\overline{}$	Befehlswort[2020]			
		2 LOADSTOREimm2_th				0	$\overline{}$	Befehlswort[2424]		
	3	LOADSTOREimm2_th					0	STOREITEM_th		
	4	ADR_th				-	1	ungültig (SIMD!LOADSTORE)		
	5	ADDsp_th				1		Befehlswort[2221]		
	6 7	Misc16_th			_	_	0	LOADHALE th		
	′	Misc16_th				_	2	LOADHALF_th LOADWORD_th		
							3	ungültig		
					1			1 , ,		
					<u> </u>	0	Befehlswort[2423] DATAPROCREG32_th			
						1	DATAPROCREG32_th			
						2	MULT32_th			
						3	LONGMULT32_th			
					2	-	unqültig (Coprozessor)			
					3	├ `	unqültiq (Coprozessor)			
			1			La ri	,9	(



2.2 Erstellung eines Dekoderbaumes – Kodierung



nach [Qin+03], modifziert



2.3 Optimierung eines Dekoderbaumes

- Festlegen von Bewertungskriterien für Effizienz
 - maximale Baumtiefe (längster Pfad, ungünstigster Überprüfungsaufwand)
 - mittlere Baumtiefe (ggf. auch Bewertung von Pfaden mit voneinander abweichenden Auftrittswahrscheinlichkeiten)
 - Speichergröße des Baumes
 - → ggf. einstellbare Kriterien
- Art und Weise der Optimierung?
 - "brute-force": zeitaufwändig, aber: Findung optimalster Lösung garantiert
 - → Backtracking zur Reduktion des Aufwands?
 - beschleunigte Algorithmen
 - → u.U. 90% (oder 99%) des Optimums in einem Bruchteil der Zeit?



2.3 Optimierung eines Dekoderbaumes – Lösungsraum

Anzahl möglicher Bäume einer Funktion

$$A_B(k)$$
 = $\prod_{i=0}^{k-1} (k-i)^{2^i}$
 $A_B(k+1)$ = $(k+1) * (A_B(k))^2$

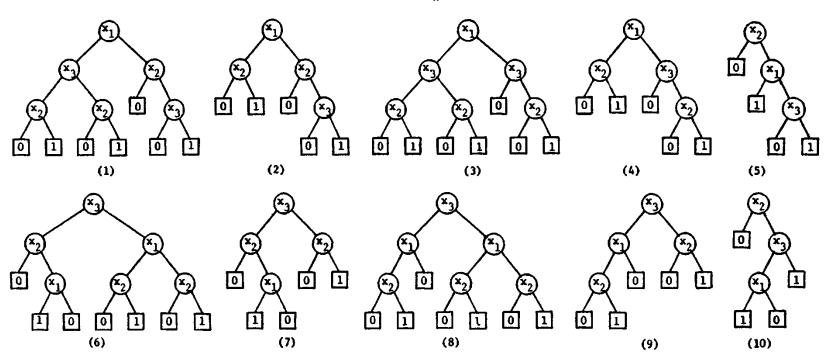
Anzahl der Variablen k	Anzahl der mögl. Bäume A_B
1	1
2	2
3	12
4	576
5	1.658.880
6	16.511.297.126.400
•••	

nach [Mor82]



2.3 Optimierung eines Dekoderbaumes – Beispiel

• Beispiel: Bäume der Funktion $\overline{\mathbf{x}}_1 \& \mathbf{x}_2 \parallel \mathbf{x}_2 \& \mathbf{x}_3$ mit 3 Variablen

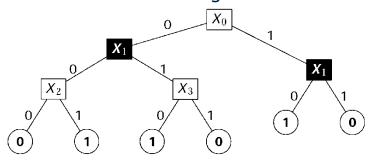


aus [Mor82]

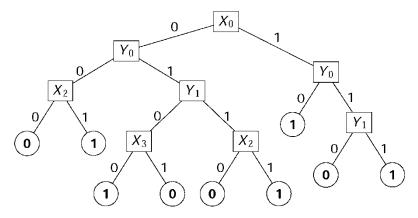


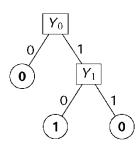
2.3 Optimierung eines Dekoderbaumes – Baumkomposition

• Beispiel: Zusammensetzung von Unterbäumen



$$Z = f(X_0, X_1, X_2, X_3)$$





$$X_1 = g(Y_0, Y_1)$$
$$= Y_0 & \overline{Y_1}$$

$$Z = f(X_0, g(Y_0, Y_1), X_2, X_3)$$

= $f(X_0, Y_0 \& \overline{Y_1}, X_2, X_3)$
= $h(X_0, X_2, X_3, Y_0, Y_1)$

nach [Mor82]



3 Entwurf: Erweiterung der HPADL-Syntax

3.1 Definition von verschiedenen Befehlswortformaten

```
format f3(opc) {
format f1(opc) {
                                       opc: int[6];
   opc: int[4];
                                       op1D: int[6];
   op1: int[4];
   op2: int[4];
                                       op2: int[4];
   opD: int[4];
}
format f2(opc,opc2) {
                                 • der Identifikation dienende Opcode-Teile
   opc: int[4];
   op1D: int[5];
                                    eindeutig vorgeben (vgl. Parameter)
   opc2: int[2];

    Operanden bereits hart typisieren →

   op2: int[3];
                                    vereinfacht z.B. spätere Vorzeichenerweiterung
   op3: int[2];
}
```



3.2 Beschreibung von Befehlen

• direkte Verwendung von (bisherigem) HPADL-Code in der Befehlsdefinition

```
f2(7,1) { ... }
```

- effektive Definition von geteilten Opcodes (vgl. vorige Folie)
- OFFEN: effizientere Umsetzung des bisherigen Registerzugriffs möglich?
 → parametrisierbarer Aufruf, Umsetzung dennoch zur Dekodierzeit?

```
z.B. ls1(op1); \rightarrow ls1(4); \rightarrow LS1R4;
```



3.2 Beschreibung von Befehlen (Fortsetzung)

```
f3(0x1D) { ... }
f3(0b011101) { ... }
```

vorherige Definition der Befehlswortabschnitte →
 vereinfachte Lesbarkeit bei "krummen" Längen

```
f3(0x3F) { fetch(16); ... }
```

- Nachladen weiterer Befehlswortbestandteile
- **OFFEN:** Unterteilung in Formate-Block und Befehle-Block *ODER* Intermix mit Hilfe von Keywords (z.B. **format**, **instr**) ?



4 Ablaufplan







Vorüberlegungen

Nächste Schritte:

- Modifizierung des HPADL-Parsers (parser.jj) zum Einlesen der neuen Syntax
- Implementierung eines *reinen* Dekoderbaum-*Synthese*automaten (Modifizierung des *resolver*)
- Erstellung einer Beschreibung von Thumb im neuen Format (ggf. Modifikationen am neuen Format)
- Synthese dieser Beschreibung, Vergleich mit existierendem Modell, Korrekturen! (kurzes) Benchmark gegen existierendes Modell

MEILENSTEIN!

- Dokumentation der Implementation
- anschließend: Implementierung von Thumb2, ARM, u.a.
- Erweiterung des Synthesealgorithmus um Optimierung (geringere Relevanz)
- · ausführliche, systematische Benchmarks und deren Dokumentation



5 Ausgewählte Quellen

- [Kau09] Kaufmann, M.: Erschließung von Just-in-Time-Compilierungstechniken in der Realisierung eines retargierbaren Architektursimulators, TU Dresden, 2009
- [Mor82] Moret, B. M. E.: Decision Trees and Diagrams, University of New Mexico, ACM, CSUR 1982, S. 593-623, ISSN 0360-0300
- [Qin+03] Qin, W.; Malik, S.: Automated Synthesis of Efficient Binary Decoders for Retargetable Software Toolkits, Princeton University, ACM, DAC 2003, S. 764-769, ISBN 978-1-58113-688-3
- [Nor11] Norvell, Th. S.: The JavaCC FAQ, http://www.engr.mun.ca/~theo/JavaCC-FAQ/javacc-faq-moz.htm