



Oberseminar TAMS

Vergleichende Untersuchungen zur effizienten VHDL-Simulation

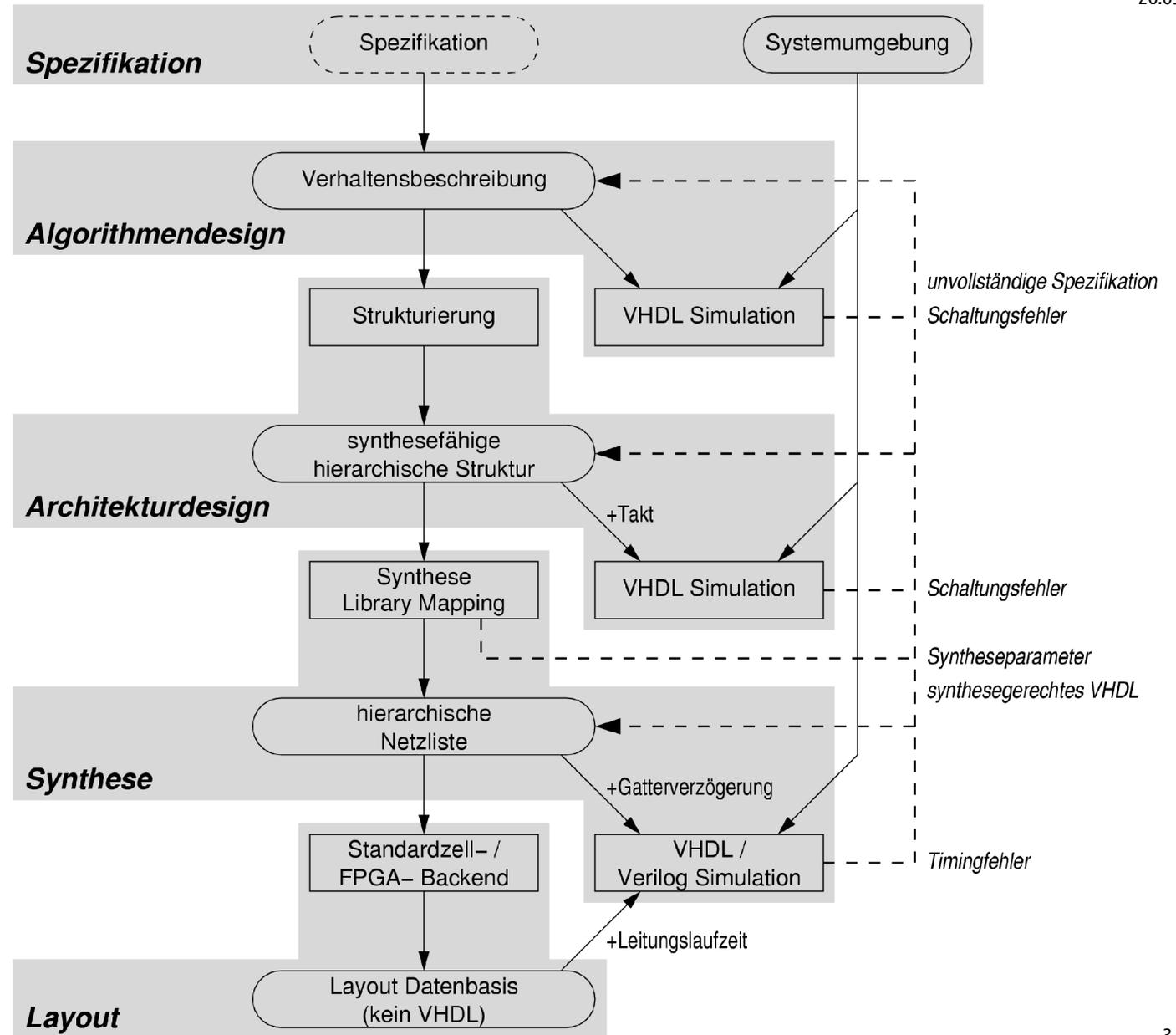


Inhalt

- Motivation
 - Entwurfsablauf
 - Ziele der Simulation
- VHDL-Simulation
 - Simulationszyklus
 - Algorithmen
 - Durchführung der Simulation
- Methoden & Werkzeuge
 - Benchmarks
 - Programme
- Ergebnisse
 - Algorithmen
 - Parameter
 - Skalierung
 - Codierung



Top-down Entwurf





Ziele der Simulation

- Detektion von Entwurfsfehlern \Rightarrow Nachweis der Funktionalität
- Erarbeitung/Ergänzung der Spezifikation
- Untersuchung von Alternativen
- Dynamisches Systemverhalten

Simulation mit *richtigen* Anwendungsdaten als Stimuli

- Timing-Analyse
 - Power-Analyse
- Schaltverhalten aus der Simulation statt geschätzter Umschalthäufigkeiten



Ziele der Simulation

- Konsistenzsicherung
Correctness by Construction, beim Übergang von einer simulierten Eingabe der Synthese zu der Netzliste, gilt nicht!
 - Unzureichende Simulation auf höheren Ebenen
 - Bedienungsfehler
 - Design-Flow z.B.: als Wechselwirkung zwischen Syntheseprogramm und Bibliotheken
 - Programmfehler



VHDL Simulation

- Menge konkurrent aktiver Codefragmente
 - Prozesse
begrenzen sequenziell abzuarbeitenden VHDL-Code 
 - Konkurrente Anweisungen
Prozesse mit nur einer Anweisung 
 - Hierarchien
Ersetzung der Instanzen führt zu deren konkurrentem Code
- Signale verbinden diese Codeteile (Prozesse)
 - Signaltreiber
 - Signalaktivität

Signaltreiber

- Zuweisung an ein Signal durch eine konkurrente Zuweisung / einen Prozess
- Mehrere Zuweisungen innerhalb *eines* Prozesses bilden einen Signaltreiber
- Sortierte Liste: Wert-Zeit Paare

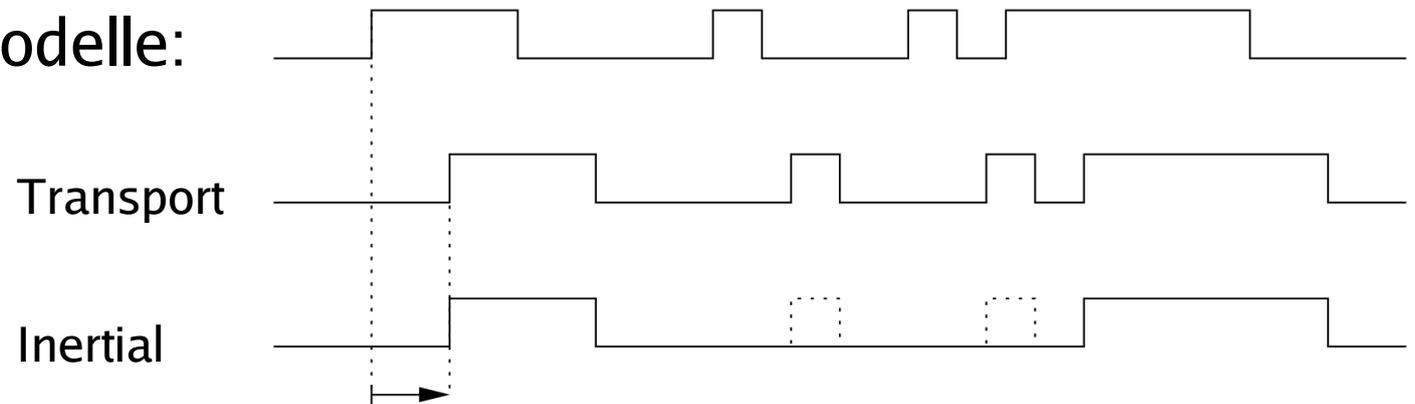
`s : integer` ←

NOW	+5 ns	+12 ns	+15 ns	+21 ns	+27 ns	Zeitpunkt
2	7	3	12	8	-3	Wert

- Aktualisierung durch den Simulationslauf als Ergebnis von Signalzuweisungen

Signaltreiber

- Verzögerungsmodelle:



Transport

```
S <= transport I after 2 ns;
```

```
S <= reject 0 ns inertial I after 2 ns;
```

Inertial

```
S <= I after 2 ns;
```

```
S <= inertial I after 2 ns;
```

```
S <= reject 2 ns inertial I after 2 ns;
```

- Delta-Delay: Zuweisung ohne Signalverzögerung

```
S <= I;
```



Signaltreiber

1. Ein Treiber, eine Signalzuweisung

- Aktualisierung der Treiberliste für Zeiten $>$ Verzögerungszeit
- Ersetzung bei δ -Delay

`S <= 2;`

NOW	$+\delta$
10	2

2. Ein Treiber, mehrere Zuweisungen (in einem Prozess)

- sequenzielle Aktualisierung der Treiberliste

3. Mehrere Treiber \Rightarrow Busstruktur

- Erfordert spezielle Datentypen und Auflösungsfunktion, die aus allen Treibern einen *effektiven Wert* des Signals berechnet



Signalaktivität

- Der simulierte Zeitpunkt `now` ändert sich
- Eine Signalzuweisung der Treiberliste wird wirksam ⇒
- Bei Signalauflösung (mehrere Treiber) wird ein neuer effektiver Wert berechnet
- VHDL-Attribute:

<code>'active</code>	Signalaktivität
<code>'event</code>	+ der Wert ändert sich

VHDL Simulation

- Ablauf der Simulation durch Ereignisse gesteuert

- Simulationsereignis:

- Werteänderung eines Signals

$$Ereignis_{Signal} = (\text{Zeitpunkt}, \text{Signal}, \text{Wert})$$

- (Re-) Aktivierung eines Prozesses nach wait for

$$Ereignis_{Prozess} = (\text{Zeitpunkt}, \text{Prozess}, \text{Einsprungstelle}) \quad \Rightarrow$$

- Prozessaktivierung:

- Direkt $Ereignis_{Prozess}$

- Triggerfunktion sensitivity-Liste, wait on, wait until

$$Trigger_{Prozess}(Ereignis_{Signal}) \rightarrow Ereignis_{Prozess}$$

VHDL Simulationszyklus

- Initialisierung

- t_0 .zeit $t_c = \text{now} := 0 \text{ ns};$
- t_0 .*signal*_{explizit} effektive Werte explizit deklarierter Signale
- t_0 .*signal*_{implizit} implizite Signale (durch Attribute) initialisieren
- t_0 .*prozess*_{normal} alle Prozesse bis wait / Prozessende, ausführen
- t_0 .*prozess*_{postponed} postponed Prozesse (letzter δ -Zyklus) abarbeiten
- t_0 .*zeitschritt* nächster Zeitschritt niedrigster Wert des Schedule
$$t_n = \min(\text{time}'\text{high}, \text{Ereignis}_{\text{Signal}}.\text{Zeitpunkt}, \text{Ereignis}_{\text{Prozess}}.\text{Zeitpunkt})$$

VHDL Simulationszyklus

- Zeitschritt: effektiv oder δ -Zyklus

- t_c .zeit $t_c = \text{now} := t_n;$
time 'high' markiert das Ende der Simulation
- t_c .signal_{explizit} die Treiber aktiver Signale werden aktualisiert
- t_c .signal_{implizit} und erzeugen: $\text{Ereignis}_{\text{Signal}}$
- t_c .prozess_{aktivierung} alle zu aktivierenden Prozesse werden bestimmt:
 $\text{Ereignis}_{\text{Prozess}} \cup \text{Trigger}_{\text{Prozess}}(\text{Ereignis}_{\text{Signal}})$
postponed-Prozesse bilden eine eigene Menge
- t_c .prozess_{normal} aktivierte Prozesse (nicht postponed)
bis wait, bzw. Prozessende, ausführen

VHDL Simulationszyklus

- t_c .zeitschritt nächster Zeitschritt niedrigster Wert des Schedule
 $t_n = \min(\text{time}'\text{high}, \text{Ereignis}_{\text{Signal}} \cdot \text{Zeitpunkt},$
 $\text{Ereignis}_{\text{Prozess}} \cdot \text{Zeitpunkt})$
- $t_c = t_n \quad \Rightarrow$ es folgt der nächste δ -Zyklus: t_c .zeit
 $t_c \neq t_n \quad \Rightarrow$ dies ist der letzte δ -Zyklus: t_c .prozess_{postponed}
- t_c .prozess_{postponed} die postponed Prozesse abarbeiten,
dabei werden keine weiteren δ -Zyklen erzeugt
- t_c .zeitschritt_{post} nächster Zeitschritt niedrigster Wert des Schedule
 $t_n = \min(\text{time}'\text{high}, \text{Ereignis}_{\text{Signal}} \cdot \text{Zeitpunkt},$
 $\text{Ereignis}_{\text{Prozess}} \cdot \text{Zeitpunkt})$



Simulationsalgorithmen

- Ereignisorientiert, interpretierend
 - Folgt direkt dem Algorithmus
 - Dynamische Verwaltung der Ereignisliste(n) (Signaltreiber)
 - Vorteile: Konformität
Debugging
 - Nachteile: langsam

Simulationsalgorithmen

- Ereignisorientiert, compilierend
 - Umsetzung von VHDL in Hochsprachencode (C, C++)
 - Simulatorkern Verwaltung der Ereignisliste
Schnittstellen zu Datenstrukturen Signalwerte, Aktivierung...
 - Compiler erzeugt Maschinencode
 - Der Simulator wird *zusammengelinkt*
 - Vorteile: Simulationsgeschwindigkeit
 - Nachteile: Debugging teilweise eingeschränkt
Compileroptimierung ↔ Geschwindigkeit



Simulationsalgorithmen

- Zyklenbasiert, compilierend
 - Simulationszyklus statt dynamischer Verwaltung von Ereignissen:
 - diskretes Zeitraster Takt bei Register-Transfer Code
 - In jedem Zyklus werden alle Beschreibungen simuliert
Optimierungen möglich
 - Erfordert Sequenzialisierung der konkurrenten Prozesse,
dem Datenfluss entsprechend
 - Vorteile: Simulationsgeschwindigkeit
Codeabhängig: unnötige Berechnung ↔
dynamische Ereignisverwaltung



Simulationsalgorithmen

- Nachteile: Debugmöglichkeiten teilweise eingeschränkt
Einschränkungen im Sprachstandard:
 - Zuweisungen mit Verzögerungszeit
 - `wait`-AnweisungenSonderbehandlung von Testumgebungen
einheitliches Taktschema (disjunkte Takte?)



Durchführung der Simulation

1. Codeanalyse

- syntaktische Analyse
- erzeugt Elemente in einer VHDL-Bibliothek
- simulatoreigene Binärformate
native Objektdateien (compilierend)

2. Elaboration

- Hierarchie auflösen
- Executable des Simulators zusammenbauen (compilierend)
- Datenstrukturen aufbauen (in Verbindung mit Simulation)

3. Simulation

Simulation – weitergehende Konzepte

- Mehrere Algorithmen nur VHDL
 - Kopplung ereignisorientierter und zyklenbasierter Simulation
 - Teile der Hierarchie erhalten *ihren* Simulatorkern
- Mixed-mode Simulation + analog = VHDL-AMS
 - analoge Komponenten
Systemumgebung
MEMS
 - Schnittstellenproblematik Wert diskret ↔ kontinuierlich
Zeit diskret / (Takt-) Zyklen
Wirkung *Richtung* der Ports

Simulation – weitergehende Konzepte

- Simulatorkopplungen + digital (Verilog)
 - Gatterbibliotheken
IP-Modelle die nur in einer HDL vorliegen
 - Timing-Checks in Verilog enthalten \Rightarrow besser optimiert
(VITAL-Standard in VHDL)
 - Realisierungskonzepte Master-Slave
getrennte Codeanalyse bei
compilierenden Simulatoren
 - „golden Simulation“ VHDL-Systemumgebung +
Verilog-Netzliste +
SDF-Timing

Simulation – weitergehende Konzepte

- Hardwarebeschleuniger FPGA-Boards
 - Hardwareemulation von Gatternetzlisten (Quickturn, IKOS ...)
z.B. Nvidia: 160Mio.\$ tools, 40Mio.\$ Emulatoren, >8000CPUs
 - Vorteile: Geschwindigkeit
macht viele Systemsimulationen erst möglich
 - Nachteile: Kosten
eingeschränktes Timing
- Programmiersprachen-Schnittstellen (VHPI, Verilog-PLI)
 - Externe Modelle IP-Komponenten, System
 - Benutzerschnittstellen Ein-/Ausgabe, Sound, Grafik... ↗

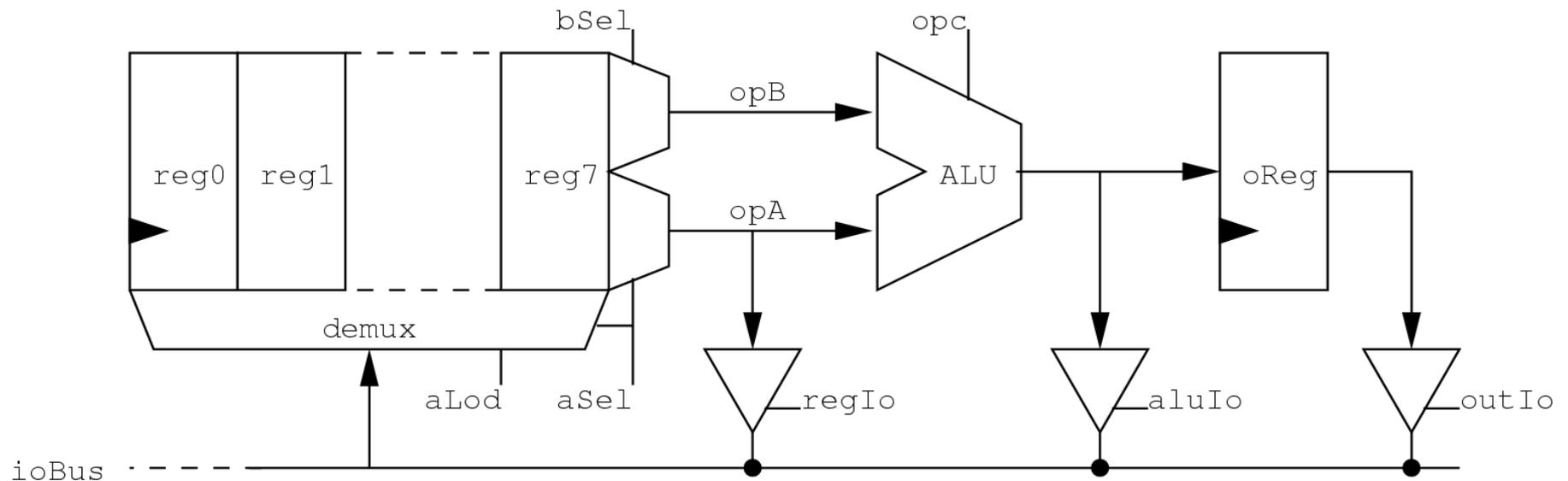


Ziel der Arbeit

- Zeitbedarf von Simulationen ist ein entscheidender Faktor für Entwurfsdauer
- Welche Faktoren beeinflussen die Simulationsgeschwindigkeit?
 - Der Simulator, bzw. dessen Algorithmus
 - Die Parametrisierung und Handhabung der Programme
 - Die Gatterbibliotheken
 - Die Art der VHDL-Codierung
 - Die Schaltungsgröße
- Für VHDL-Simulation gibt es keine Benchmarks!

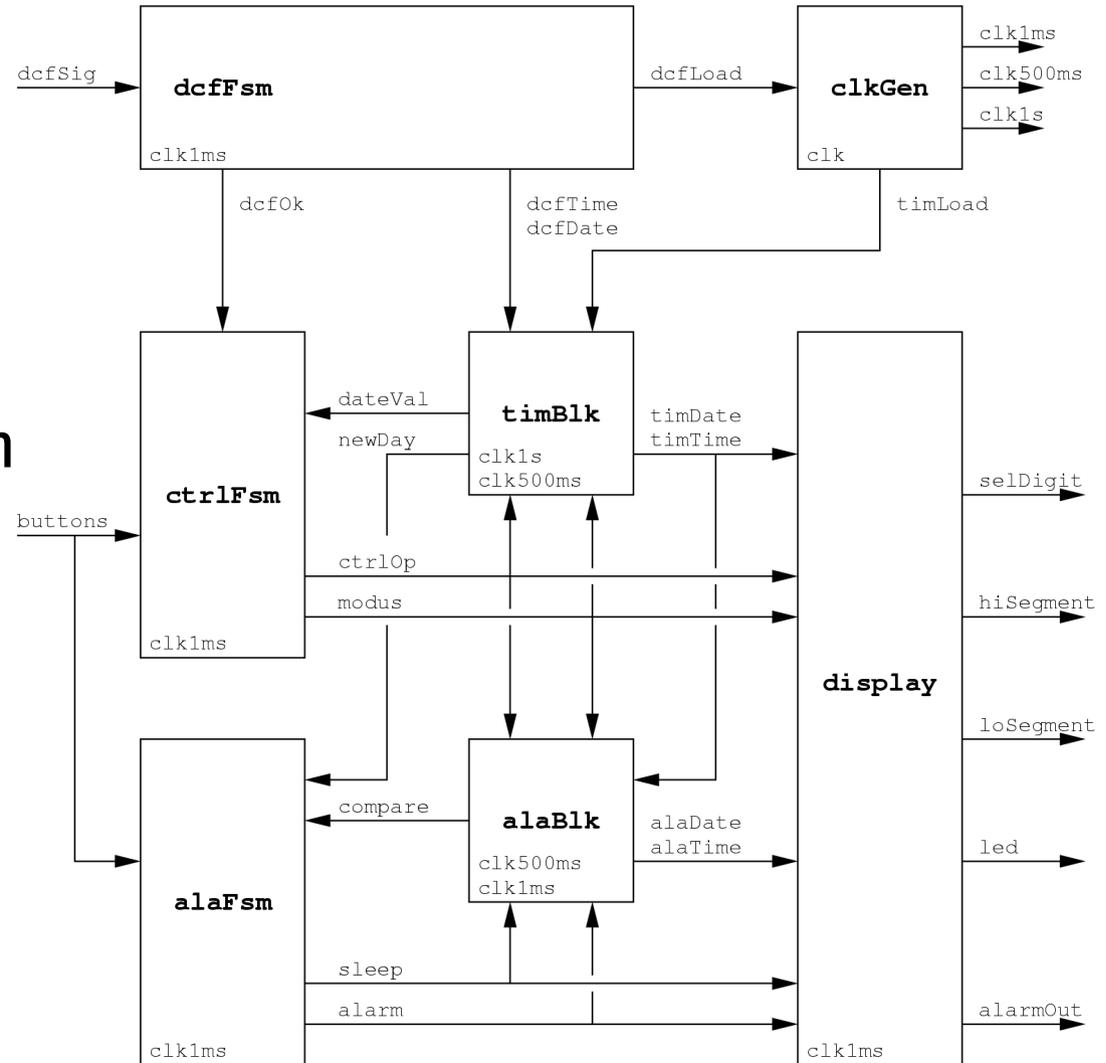
Benchmarks

- Operationswerk
 - 16-bit Prozessor
 - RISC-Befehlssatz: Laden, Speichern, 2- und 3-Adress ALU



Benchmarks

- Funk-Wecker
 - Kleines ASIC
 - Interner Takteiler
 - Autonome Automaten





Benchmarks

- Hardware-Multiplizierer

- Radix-4 Booth-Multiplizierer

- „von Hand“ codiert: Booth-Encoding
Wallace-Tree CSA
CPA-Addition

statt Operator: *

- Parametrisierbar: $m \times n$ -bit

Beispiele ↗

$8 \times 8, 16, 24, 32$

$16 \times 16, 24, 32$

$24 \times 24, 32$

32×32

- Ampelschaltung



Simulationsprogramme

- Programme
 - EDA-Anbieter
 - HDLs
 - Plattformen

- Zellbibliotheken
 - Prozesse
 - Modelle

	Version	VHDL	Verilog	Sun	PC
VSS	2000.12	*		*	
	2001.09	*		*	
Cyclone	2000.12	*		*	
	2001.09	*		*	
Scirocco	2000.12	*	+VCS	*	
	2001.10	*		*	
	2002.06	*	+VCS	*	
VCS	6.0.1	+Scirocco	*	*	
	6.2R4	+Scirocco	*	*	
Leapfrog	2.84-p001	*	+Verilog-XL	*	
NCSim	3.11.p1	*	*	*	
Verilog-XL	3.11.p1	+Leapfrog	*	*	
ModelSim	5.3d	*	*		*
Simili	1.5b17	*			*



Simulationsläufe

- VHDL-Testumgebung
 - keine Benutzereingaben nötig
 - Prüfsummen zeigen korrektes Verhalten der Schaltung
- 62 Parametersätze für die Simulatoren
 - Debug-Simulation, Voreinstellung, Performance
 - Codeanalyse, Elaboration, Simulation
- 10 Parametersätze für die 2 Zellbibliotheken
- Skriptgesteuert
 - Zeitmessung durch Betriebssystem, z.T. Simulatorintern
 - Mittel aus mehreren Läufen



Ergebnisse – allgemein

- Algorithmus
 - ereignisorientiert, interpretierend OPW
Clock
 - ereignisorientiert, compilierend
 - Zyklenbasiert, compilierend
- Parametervariationen
- Benutzerschnittstelle VSS
NCSim
- Abstraktion
 - Register-Transfer Code OPW
Clock
 - Gatternetzliste

Ergebnisse – Skalierung

- Simulatoren skalieren linear mit der Schaltungsgröße
 - Profiling Information aus Elaboration ⇒
 - Beispiel: Gatternetzliste des Multiplizierers ⇒
- Maßeinheit der Komplexität: *Anzahl skalarer Signale*
 - Unabhängig von der Abstraktion
 - Netzlisten $\hat{=}$ Anzahl Prozesse
 - Verhalten $\hat{=}$ Aktivität der Prozesse
 - Maß gilt für alle Simulationsalgorithmen
 - Ereignissteuerung Eingangssensitivität + Wirkungseffektivität
 - Zyklenbasiert Anzahl der Prozesse + Komplexität

Ergebnisse – Codierung

- Simulation: möglichst wenig, möglichst große Prozesse
kurze Sensitivity-Liste
 - Ereignissteuerung \Rightarrow weniger Events
 - Zyklenbasiert \Rightarrow mehr Compileroptimierung
 \Rightarrow weniger Prozesse anzuordnen
- Design + Synthese: Trennung funktionaler Einheiten, beispielsweise ein Prozess pro Register
einfache Prozesse, wenig Variablen:
übersichtlicherer Code, weniger Fehler
- Tradeoff: Simulation \leftrightarrow Design Ampelschaltung



Ergebnisse – Netzlistensimulation

- Simulationsmodelle OPW
Clock
 - Verschiedene Zellmodelle ⇒ VITAL als „Standard“
 - Parameter bei Bibliotheksgenerierung
- Zielbibliothek OPW
Clock
 - Timing-Modellierung
- Mixed-mode Simulation OPW
Clock
 - VHDL + Verilog
- Verilog Simulation



Ergebnisse – Programm

- Parametrisierung der Programme Multiplizierer
- Auswahl des Simulators
 - Starker Konkurrenzkampf – Produkte gleichwertig
 - Unterschiede durch die Konzepte
 - Neue Versionen OPW
- EDA-Tools auf PCs sind konkurrenzfähig OPW
Clock
 - Sun: Ultra60 2 × 360 MHz 1280MB
 - PC: AMD K6III 400 MHz 160MB



Ergebnisse – Fehler

- Timing-Fehler ⇒ undefinierte Werte
- Bibliotheksmodelle ⇒ undefinierte Werte
⇒ falsche Werte
- Programmfehler ⇒ Generic-Auswertung
⇒ Programmabbrüche
- Verschiedene Simulationsalgorithmen
- Verschiedene Hardwarebeschreibungssprachen

kritisch!



Zusammenfassung

- Simulation ist von zentraler Bedeutung im VLSI-Entwurf und macht einen erheblichen Teil der Entwurfszeit aus
- Zeitaufwand abhängig von
 - Algorithmus: Compiliert
ereignisorientiert ↔ zyklenbasiert
 - Benutzung: Parameter
Debug-Option
 - VHDL-Codierung: Partitionierung im Code
Testumgebung
Schaltungsgröße
- Gemischte Ansätze VHDL-Testumgebung + Verilog-Netzliste



```
mainP: process (clk, rst)
    type stateTy is (Gr, Yr, Rr, Rg, RYr);
    variable timer      : integer range 0 to maxWalkC;
    variable state      : stateTy;
    variable request     : boolean;
begin
    if rst = '0' then                                -- async. reset
        lightCar <= "001";
        lightWalk <= "10";
        state := Gr;
        timer := 0;
        request := false;
    elsif rising_edge(clk) then                      -- clock
        case state is
            when Gr =>                                -- Green + red
                lightCar <= "001";
                lightWalk <= "10";
                if (reqWalk = '1') then request := true; -- store request
                end if;
                if (timer > 0) then timer := timer - 1; -- no timeout
                elsif request then state := Yr;          -- timeout and req.
                end if;
            when Yr =>                                -- Yellow + red
                lightCar <= "010";
                lightWalk <= "10";
                timer := maxWalkC-1;                  -- init. timer
            ...
        end case;
    end if;
end process;
```



Selektive Signalzuweisung

```
with OP select
  RES <= A + B   when ADD_I,
    A - B       when SUB_I,
    A + 1       when INC_I,
    ...
  A or B        when OR_I,
  A and B       when AND_I;
```

```
process (A, B, OP)
begin
  case OP is
    ADD_I => RES <= A + B;
    SUB_I => RES <= A - B;
    INC_I => RES <= A + 1;
    ...
    OR_I => RES <= A or B;
    AND_I => RES <= A and B;
  end case;
end process;
```

Bedingte Signalzuweisung

```
SIGN <= 1 when (A > B) else
      0 when (A = B) else
      -1;
```

```
process (A, B)
begin
  if (A > B) then SIGN <= 1;
  elsif (A = B) then SIGN <= 0;
  else SIGN <= -1;
  end if;
end process;
```



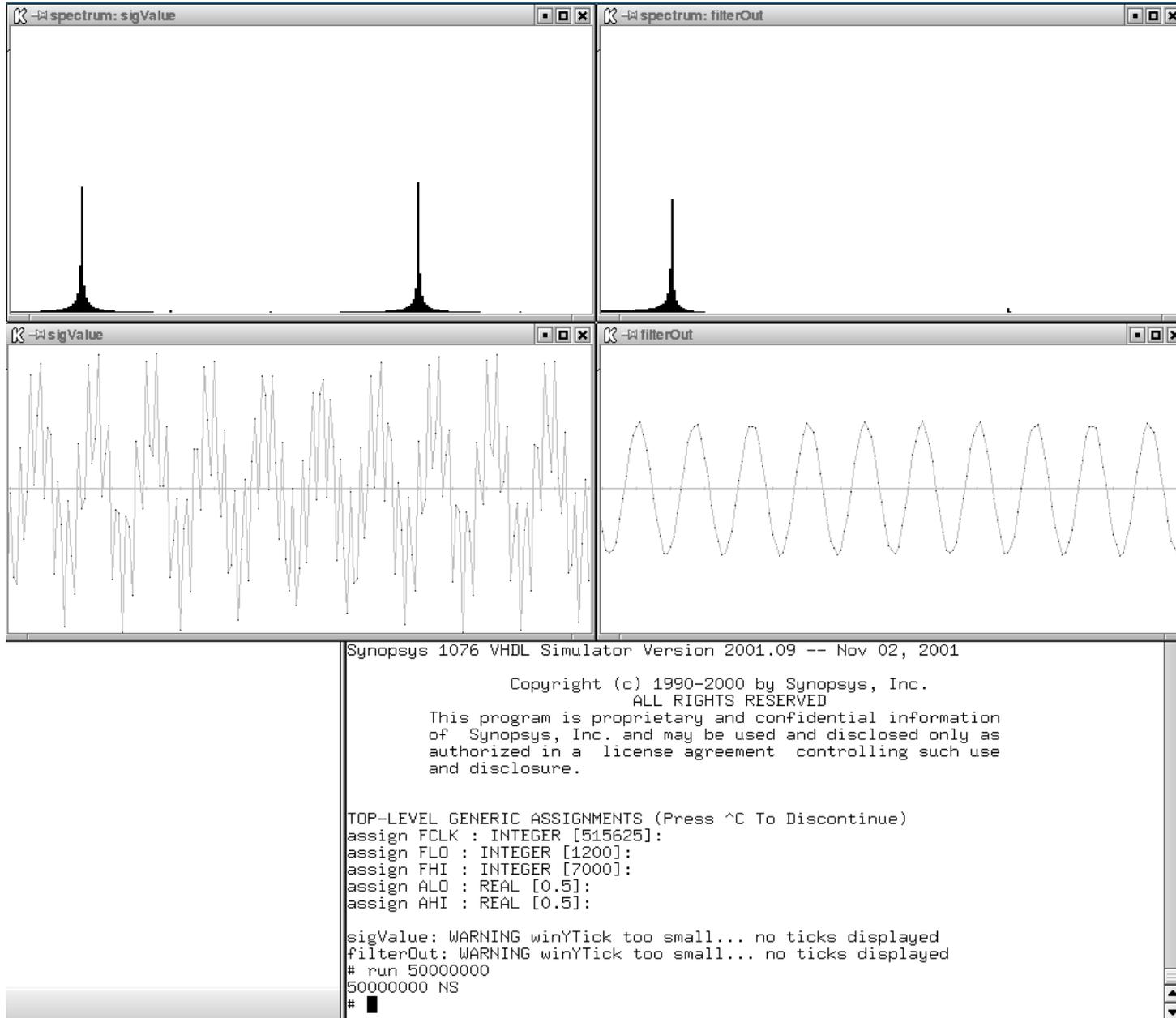
```
-- stimuli generator for user interface
stiP: process
  procedure pushBut( pushT, runT      : in time;
                    signal button : out std_logic) is
  begin
    button <= '1';    wait for pushT;
    button <= '0';    wait for runT-pushT;
  end procedure pushBut;
begin
  -- send pattern:  Mo. 24.12.01 22:54-- FSM          sec
  wait for 1 sec;          --                      1

  -- set alarm2:    Mo. 22:54
  pushBut(300 ms, 1 sec, butMod);    -- alarm1      2
  pushBut(300 ms, 1 sec, butMod);    -- alarm2      3
  pushBut(300 ms, 1 sec, butMin);    -- minute      4
  pushBut( 3 sec, 4 sec, butMinus);   -- minute -6   8
  pushBut(300 ms, 1 sec, butHour);   -- hour        9
  pushBut( 1 sec, 2 sec, butMinus);   -- hour   -2  11
  ...

  pushBut( 1 sec, 2 sec, butSleep);   -- sleep      64
  wait;
end process stiP;
```



VSS
+Spektrum
+Scope





VSS
 +Display

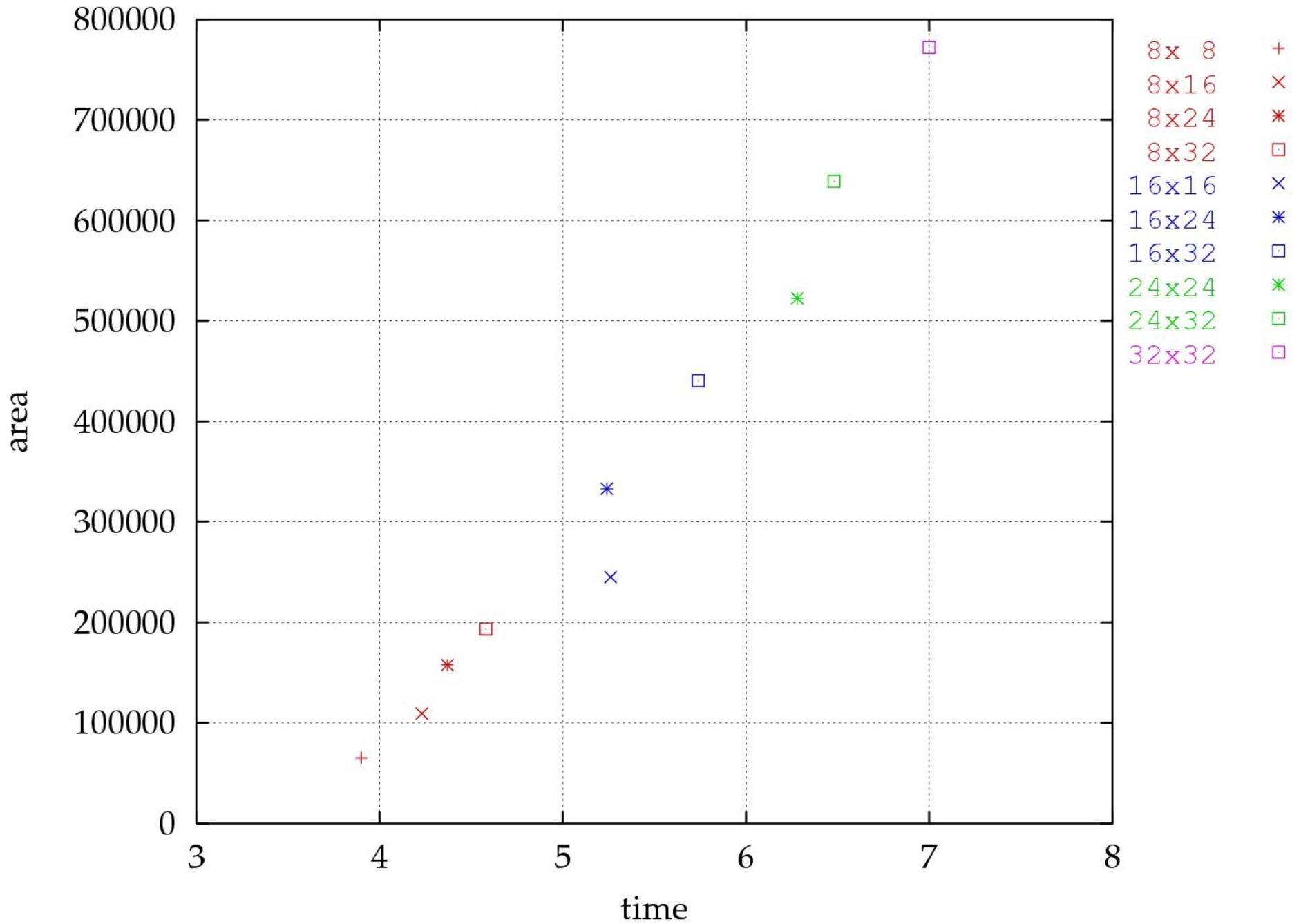
The screenshot displays a multi-level simulation window with seven sub-windows labeled 'level 0' through 'level 6'. Each window shows a grayscale image of a woman wearing a hat. The images become increasingly pixelated and lose detail as the simulation level increases. Below the images is a terminal window showing the following output:

```

/procVhdl1%v
level 3: allocated 256 colors, 1 pixel per color
level 4: allocated 256 colors, 1 pixel per color
level 5: allocated 256 colors, 1 pixel per color
level 6: allocated 256 colors, 1 pixel per color
# run
iter. change: link pixel: 1-2 3-5 6-10 11-255
1 27300 21840 5460 0 0 0 5460
2 11515 6059 5456 2245 1178 730 1303
3 6255 2252 4003 2626 752 352 273
4 3493 956 2537 1966 339 150 82
5 1908 457 1451 1141 208 72 30
6 1027 203 824 668 115 24 17
7 493 75 418 339 55 15 9
8 226 30 196 170 15 4 7
9 106 15 91 76 11 2 2
10 46 6 40 30 6 2 2
11 18 3 15 11 2 1 1
12 8 2 6 4 0 2 0
13 6 0 6 5 1 0 0
14 0 0 0 0 0 0 0
(vhdl1sim): Simulation complete, time is 1490944 NS.
# █
  
```

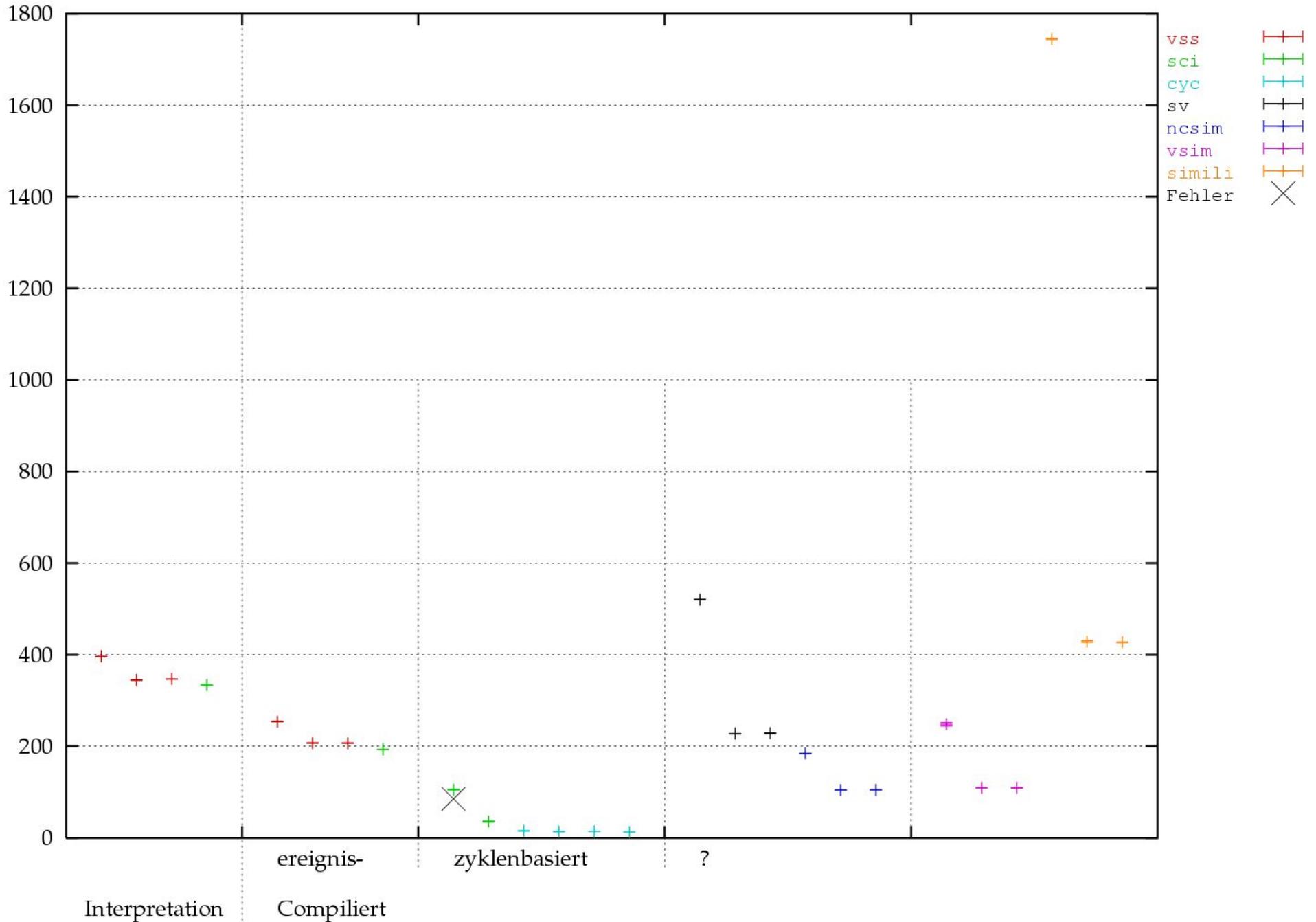


Multiplizierer Flächen- und Zeitbedarf



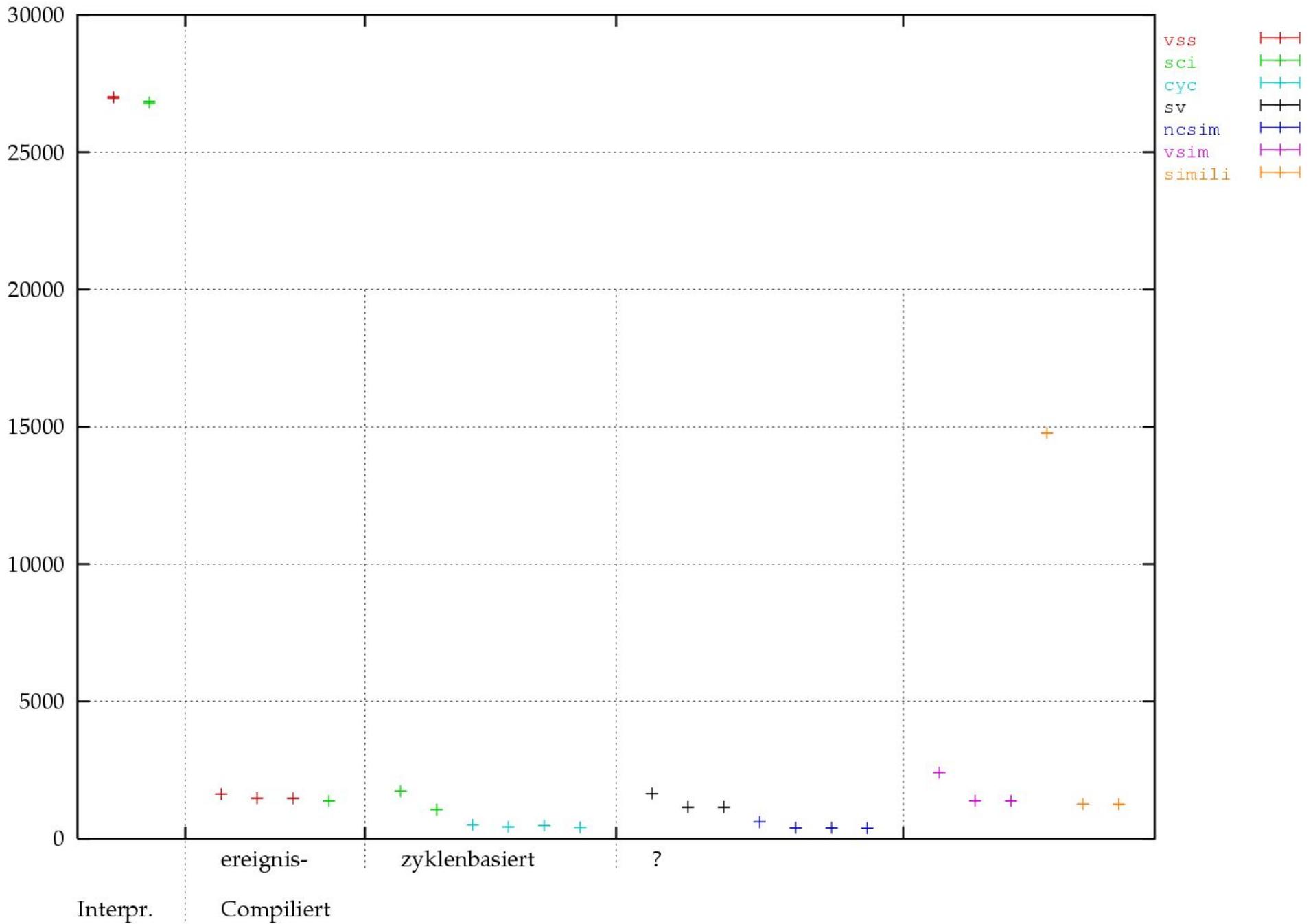


OPW RT-Code





Clock RT-Code





VSS

Synopsys VHDL Debugger (Vhdlb)

Execute Breakpoints Monitors Traces Query Stimulus Misc

```

25 begin
26   nextSt <= curSt;
27   lightCar <= "100";
28   lightWalk <= "10";
29
30   case curSt is
31     when Gr => lightCar <= "001";
32               if (cnt = 0) and request then nextSt <= Yr;
33               end if;
34     when Yr => lightCar <= "010";
35               nextSt <= Rr;
36     when Rr => if request then nextSt <= Rg;
37               else nextSt <= RYr;
38               end if;
39     when Rg => lightWalk <= "01";
40               if (cnt = 0) then nextSt <= Rr;
41               end if;

```

CWR : /TLCTST/TLCI/FSML_P File: tlcWalk.vhd
Time : 20000 NS Line: 25

Stop at Clear Trace Event Bkpt. Eval. Step Next Intr. Cd Run 20000

```

vhdl sim, 235: "/TLCTST/TLCI/CNT" is already being traced, trace command ignored.
vhdl sim, 235: "/TLCTST/TLCI/REQUEST" is already being traced, trace command ignored.
vhdl sim, 235: "/TLCTST/TLCI/CURST" is already being traced, trace command ignored.
vhdl sim, 235: "/TLCTST/TLCI/NEXTST" is already being traced, trace command ignored.
# run 20000
20000 NS
# monitor -s on tlcWalk.vhd 30,30
# run 20000
# step
# #
--[interrupt]--
# #

```

VSS Hierarchy Browser -

File Edit View Filters Tools Help

- TLCTST
 - TLCI
 - FSML_P
 - FSMR_P
 - CNTP
 - REQP
 - STIP
 - STANDARD
 - ATTRIBUTES
 - STD_LOGIC_1164
 - _KERNEL

MAXWALKC MAXCARC
CLK RST
REQWALK LIGHTCAR
LIGHTWALK CNT
REQUEST CURST
NEXTST

Ready /TLCTST/TLCI

Synopsys Waveform Viewer - TLCTST.tech2.20710.ov:0 - [Untitled]

File Edit Marker GoTo View Options Window Help

Signal	Value	0	5000	10000	15000	20000
/TLCTST/TLCI/REQ...	1					
/TLCTST/TLCI/LIGHT...	1		4		1	4
/TLCTST/TLCI/LIGHT...	2		1		2	1
/TLCTST/TLCI/CNT	800					
/TLCTST/TLCI/REQU...	FALSE		FALSE		TRUE	FALSE
/TLCTST/TLCI/CURST	GR		RG		GR	RG
/TLCTST/TLCI/NEXT...	GR		RG		GR	RG

Ready Time = 20000 Wif=7 Wfc=7 Sel=1



NCSim

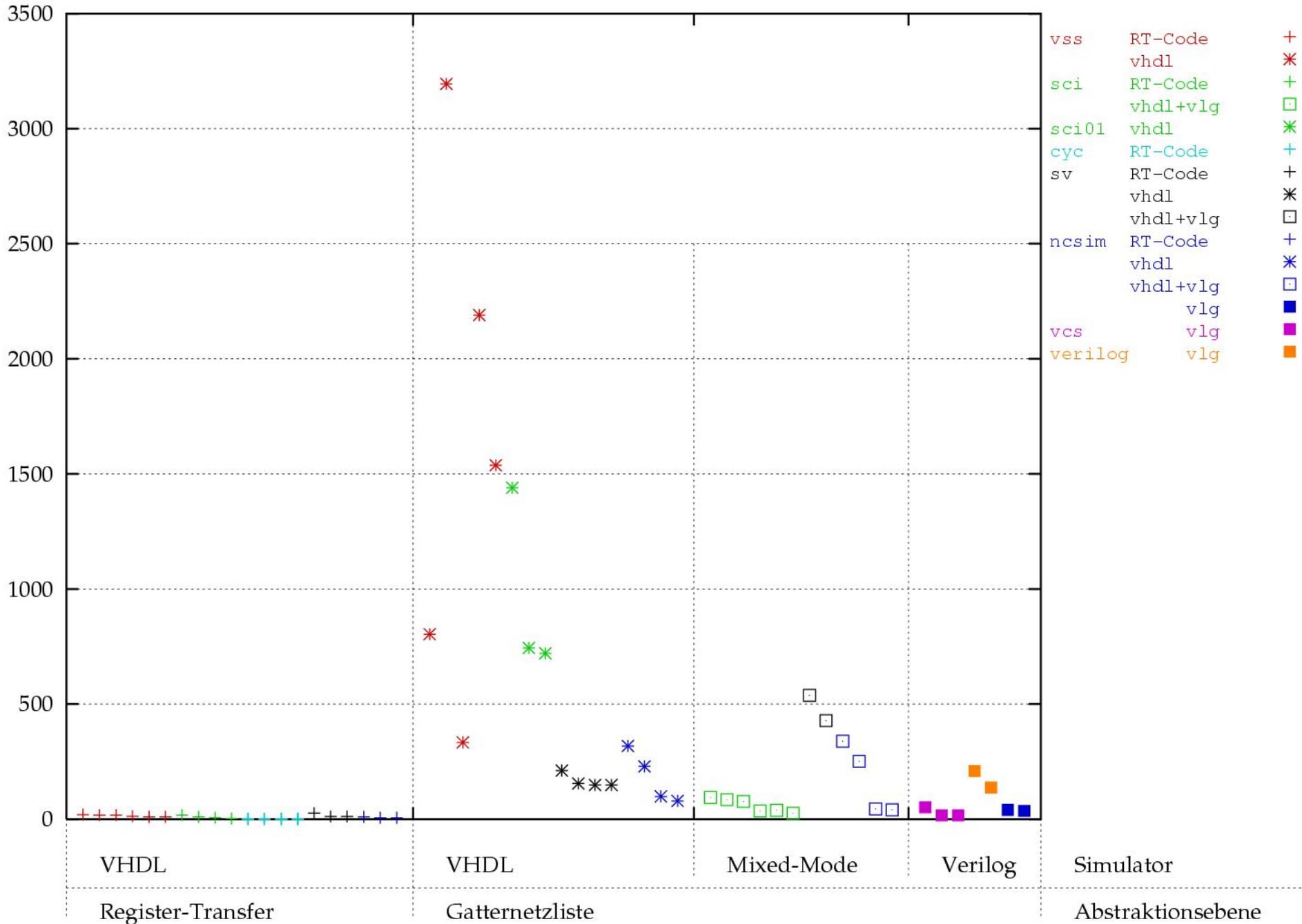
The screenshot displays the Cadence NC VHDL simulation environment with several key components:

- Code Editor:** Shows VHDL code for a process named `reqP`. The code includes logic for setting `request` based on `reqWalk` and `clk` signals.
- Navigator (NC VHDL):** Displays a tree view of the design hierarchy, including `t1cI`, `fsmL_P`, `fsmR_P`, `cntP`, and `reqP`.
- Watch: View 1:** A table showing the current values of variables and signals:

Object	Value
maxWalk	1000
maxCarC	800
clk	'0'
rst	'1'
reqWalk	'1'
lightCar	001
lightWa	10
cnt	0
request	FALSE
curSt	Gr
nextSt	Gr
- Debug Settings:** Shows breakpoints set at line 31, object `:t1cI:reqWalk`, and a time-based breakpoint at 1431 US.
- Signalscan Waveform:** A timing diagram showing signals like `nextSt`, `curSt`, `request`, `lightCar`, `lightWalk`, `cnt`, and `reqWalk` over time. The time axis ranges from 0 to 1,430,010 ns.

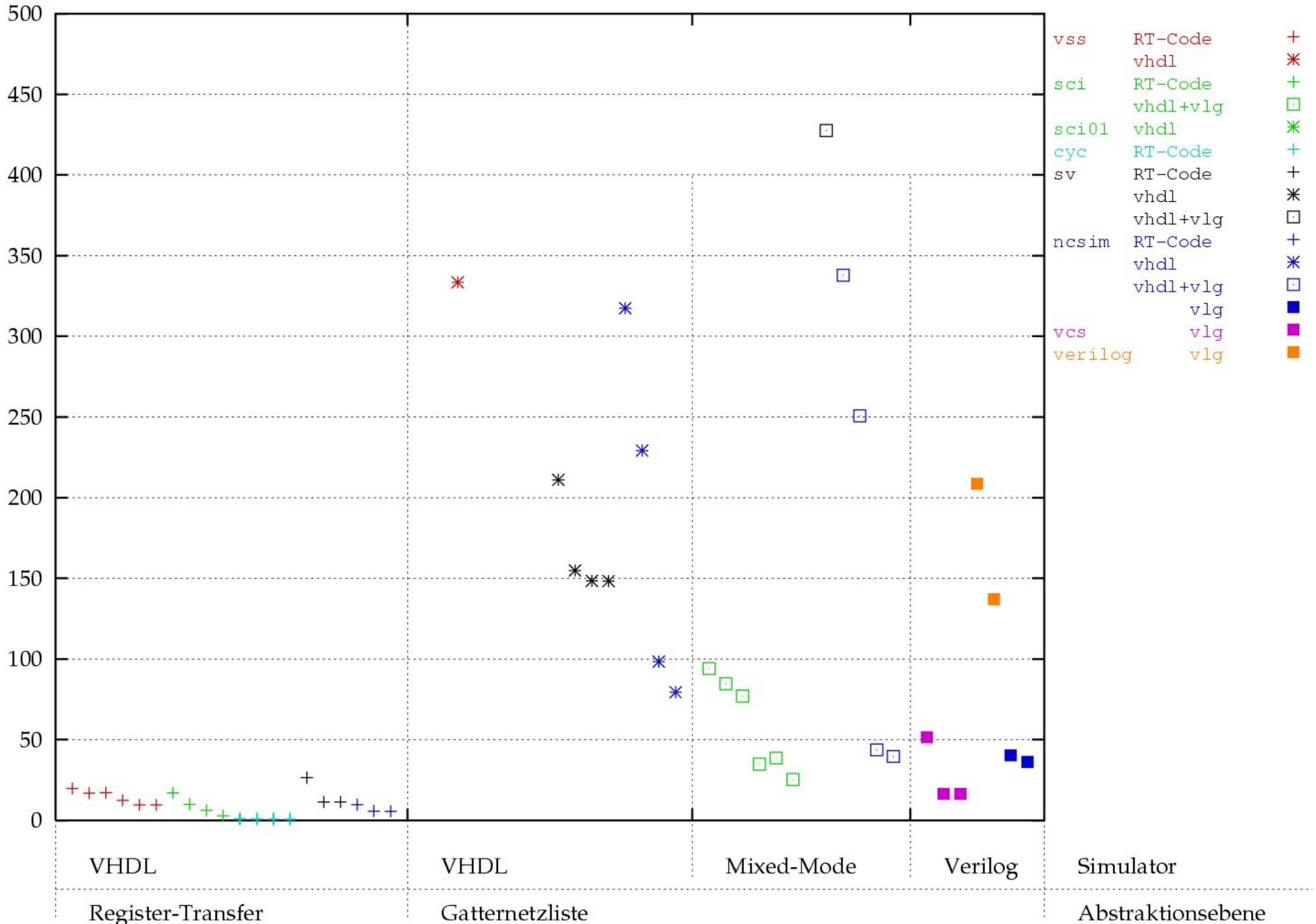


OPW



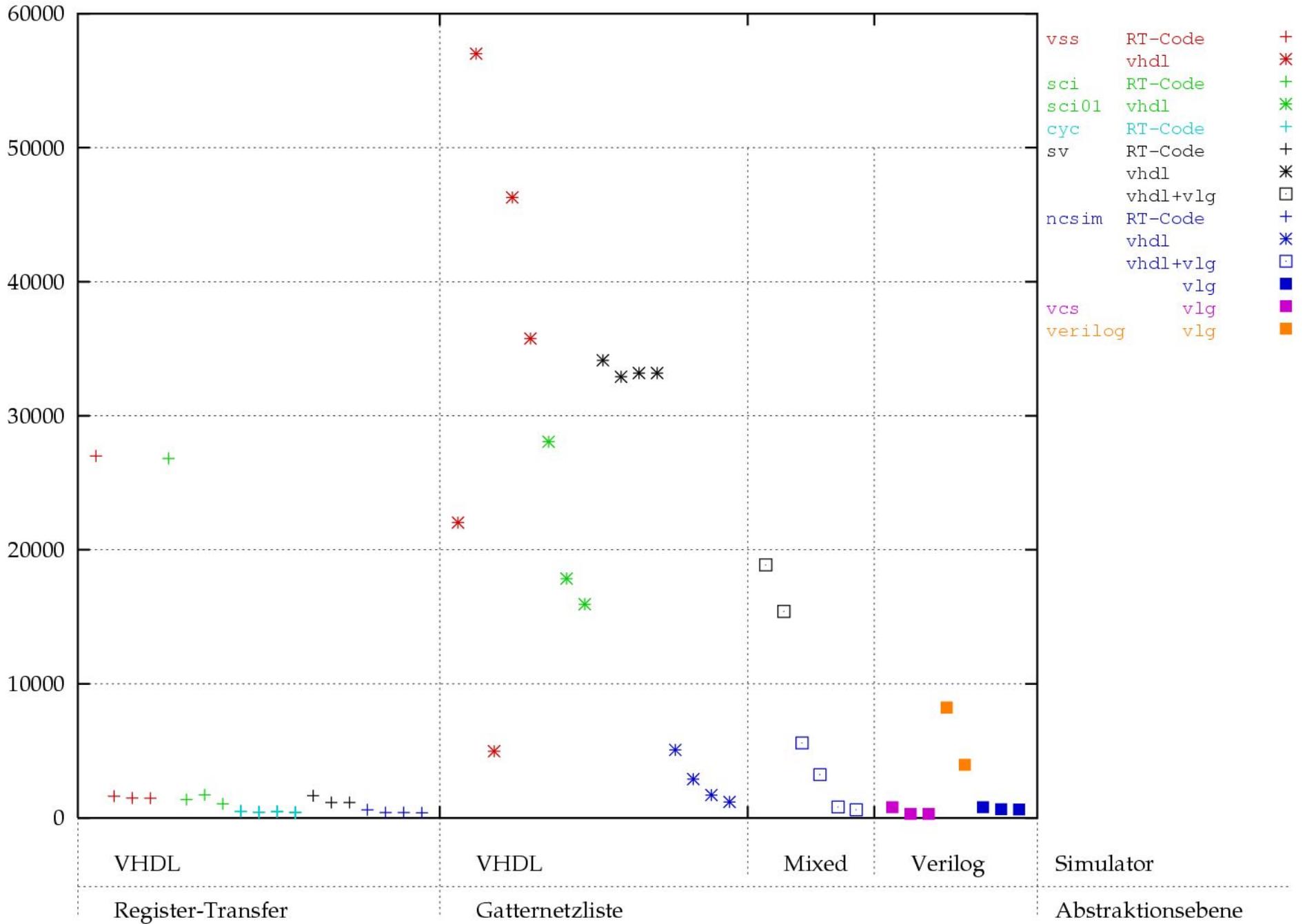


OPW



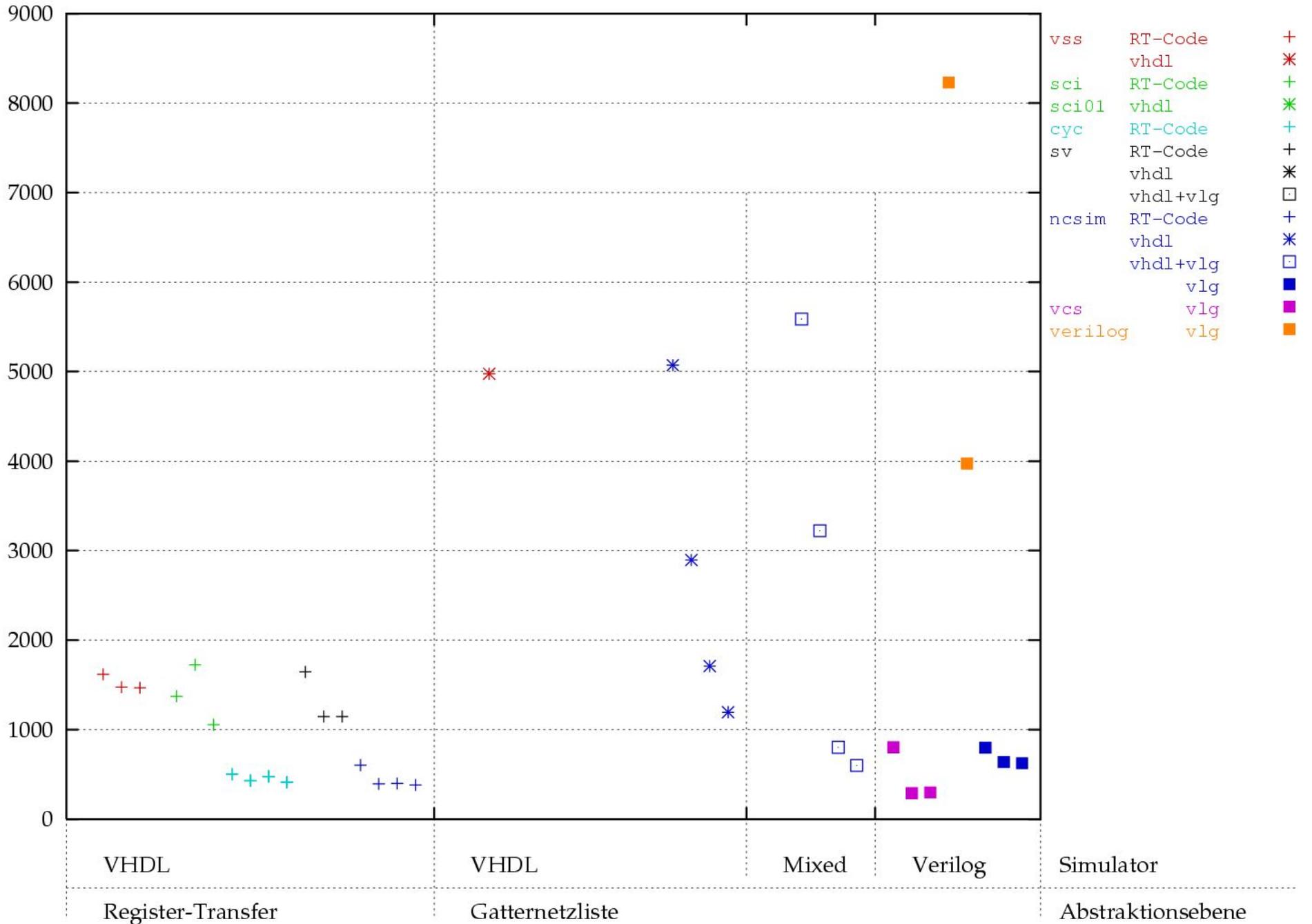


Clock





Clock





Schaltungsgröße

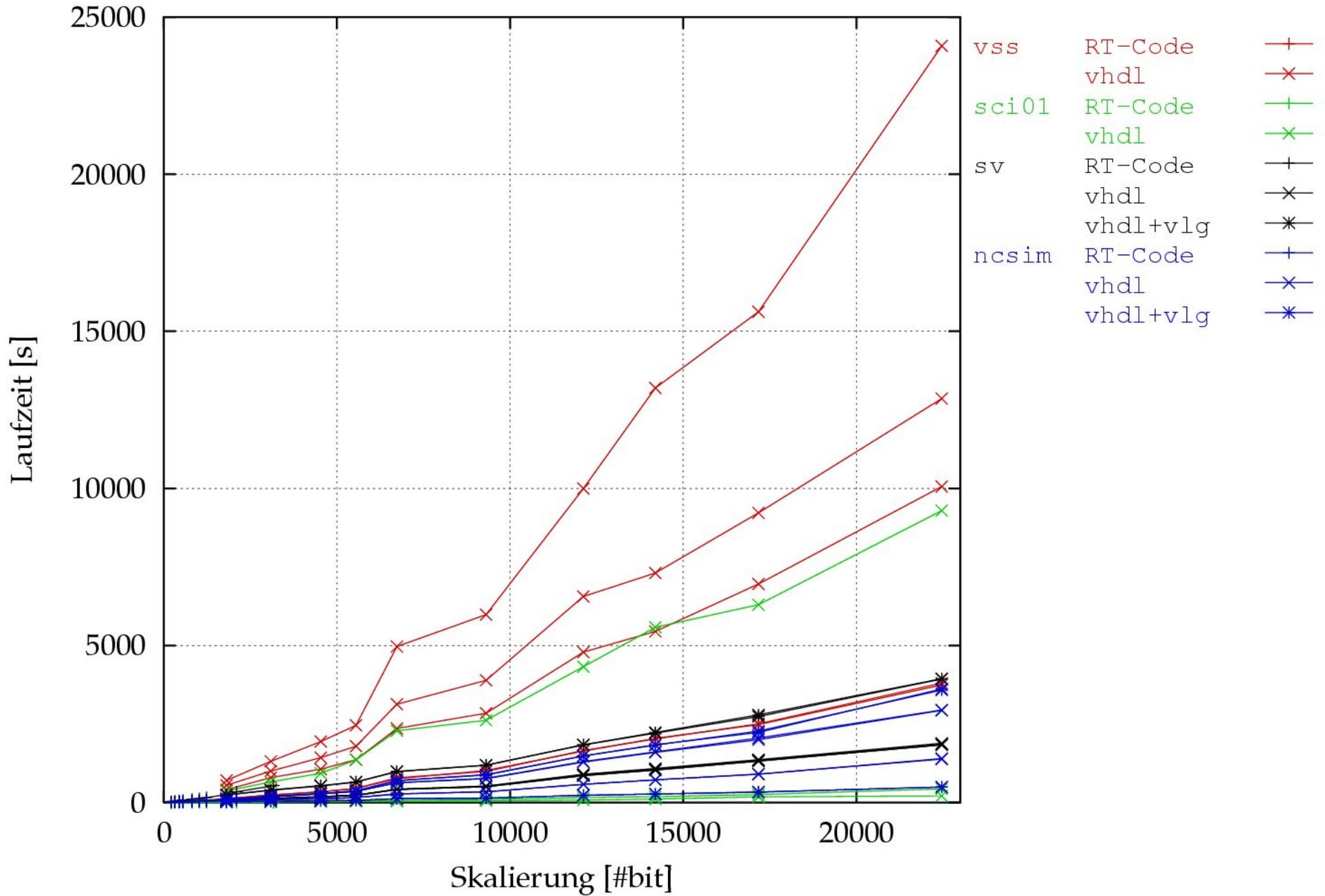
20.05.03

			Instanzen	Prozesse	Signale	Bit	
Fußgängerampel	RT-Code	4 Proc.	1	5	9	12	
		1 Proc.	1	2	5	8	
Operationswerk	RT-Code		2	8	22	272	
	Netzliste	AMS	779	3489	3610	3632	
		UMC	823	3202	3179	3201	
Funkwecker	RT-Code		9	48	130	405	
	Netzliste	AMS	1620	6472	6811	6876	
		UMC	1726	6388	6502	6560	
Multiplizierer	RT-Code	8 × 8	1	14	15	216	
		8 × 16	1	14	15	328	
		8 × 24	1	14	15	440	
		8 × 32	1	14	15	552	
		16 × 16	1	26	27	816	
		16 × 24	1	26	27	1024	
		16 × 32	1	26	27	1232	
		24 × 24	1	38	39	1800	
		24 × 32	1	38	39	2104	
		32 × 32	1	50	51	3168	
	Netzliste	AMS	8 × 8	603	1760	1762	1806
			8 × 16	1039	3015	3017	3085
			8 × 24	1517	4433	4435	4527
			8 × 32	1830	5429	5431	5547
			16 × 16	2266	6636	6638	6730
			16 × 24	3109	9188	9190	9306
			16 × 32	4036	11971	11973	12113
			24 × 24	4707	14048	14050	14190
			24 × 32	5614	17003	17005	17169
			32 × 32	7359	22271	22273	22461

50 / 35



Multiplizierer



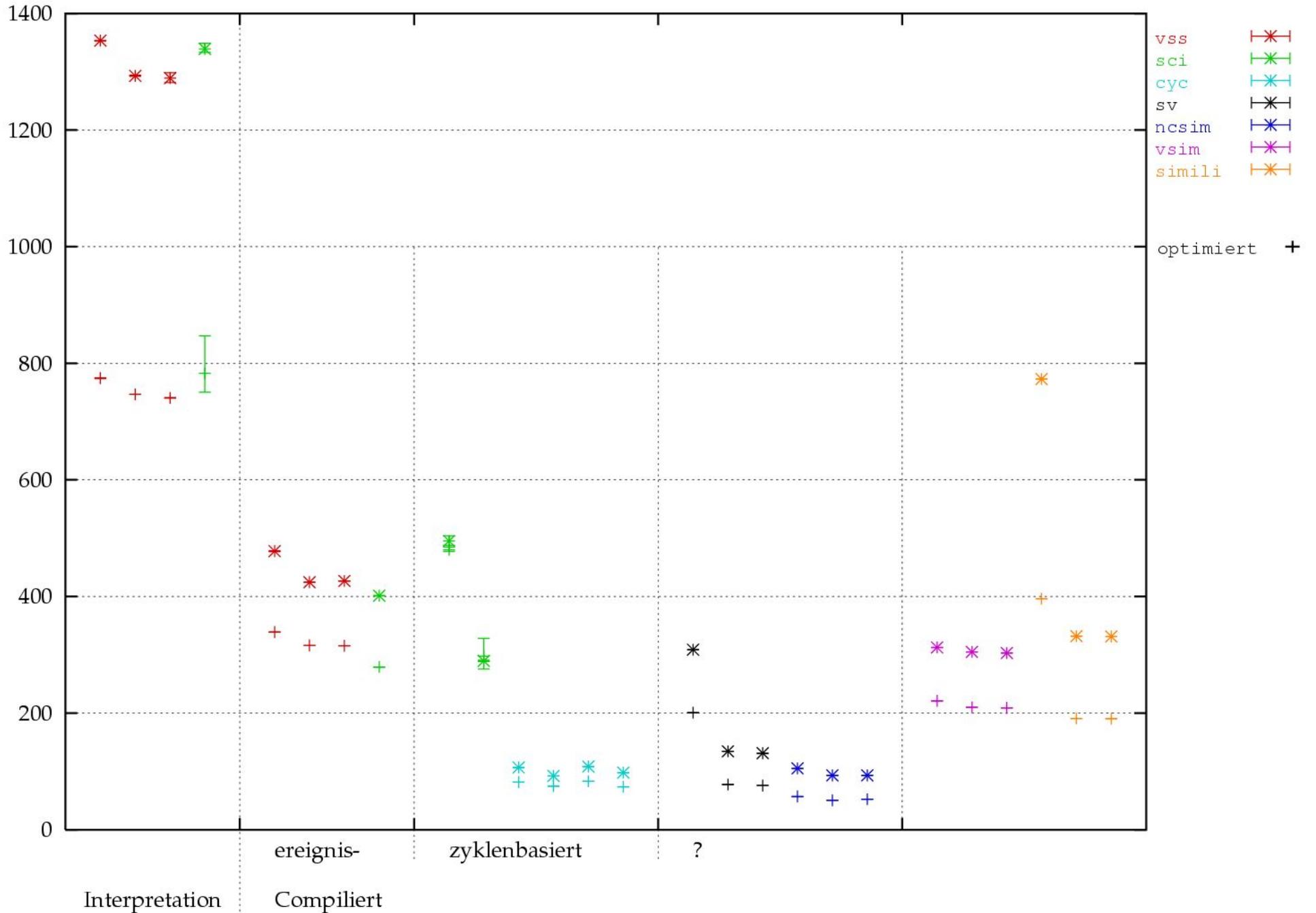


Ampelschaltung RT-Code

	4 Prozesse avg. [s]	1 Prozess avg. [s]	speed-up
VSS	1353,29	774,38	1,75
	1292,97	746,63	1,73
	1288,92	740,62	1,74
	477,68	339,02	1,41
	424,59	316,02	1,34
	426,68	315,43	1,35
Scirocco	1339,06	782,76	1,71
	401,41	278,88	1,44
	495,27	479,92	1,03
	289,33	297,6	0,98
Cyclone	106,89	82,1	1,3
	92,2	74,82	1,23
	108,13	83,02	1,3
	96,5	73,93	1,31
Leapfrog	308,79	200,54	1,54
	134,37	77,24	1,74
	131,13	75,79	1,73
NCSim	105,33	57,09	1,84
	93,28	50,4	1,85
	93,26	52,22	1,79
ModelSim	312,64	221,05	1,41
	305,09	210,02	1,45
	303,15	208,82	1,45
Simili	772,88	396,34	1,95
	331,82	190,72	1,74
	331,36	190,46	1,74

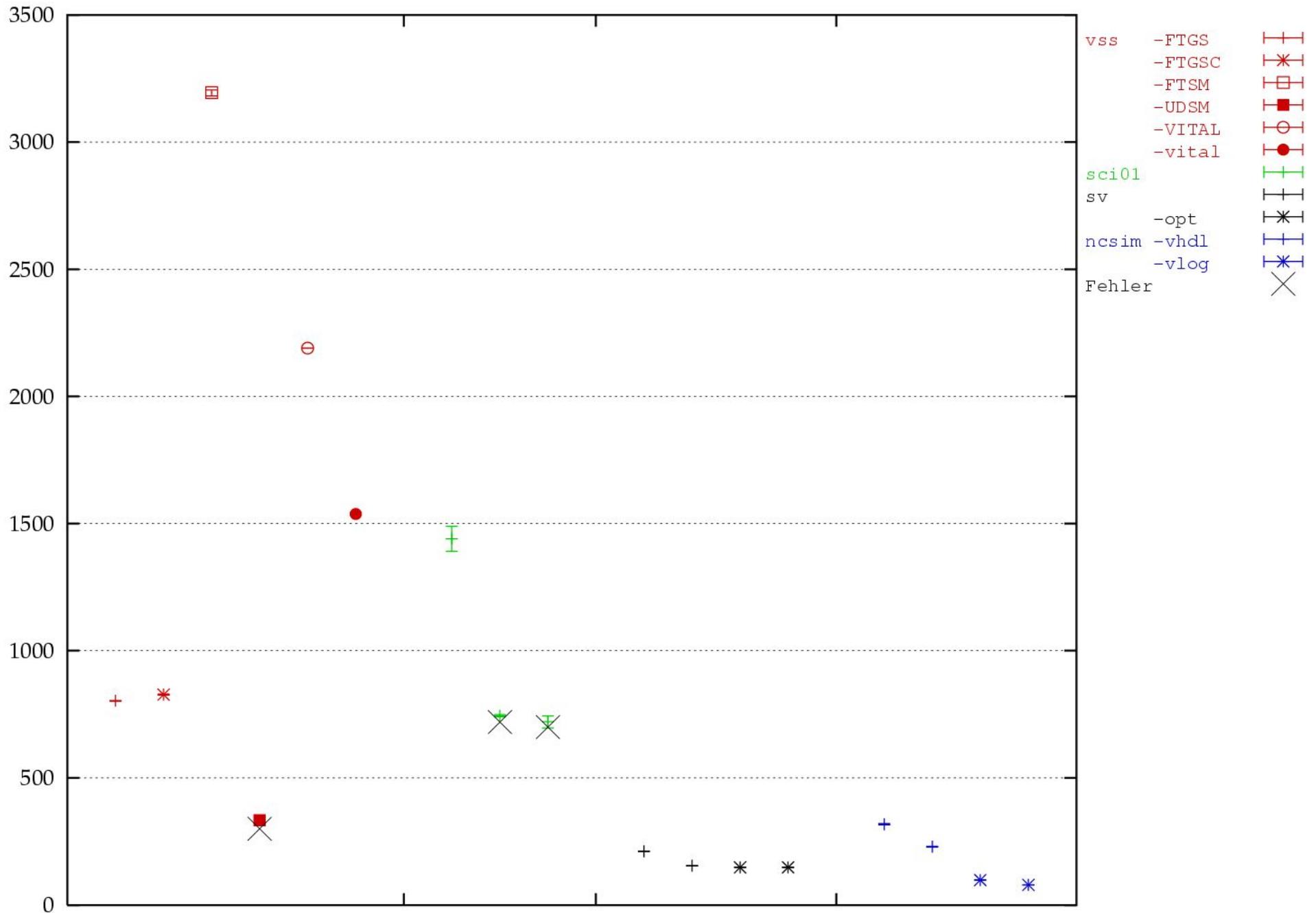


Ampeleuchtung RT-Code



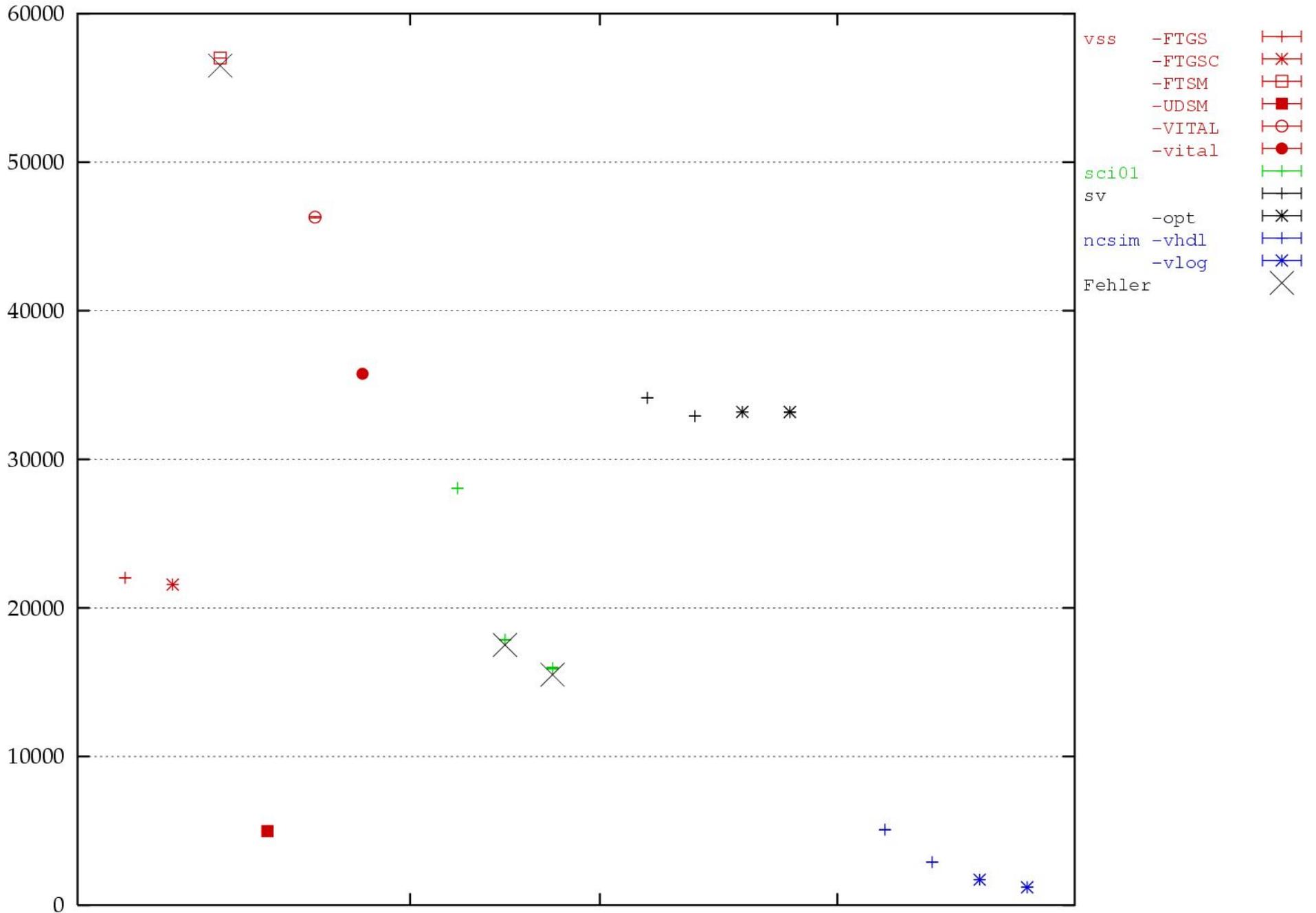


OPW Netzliste



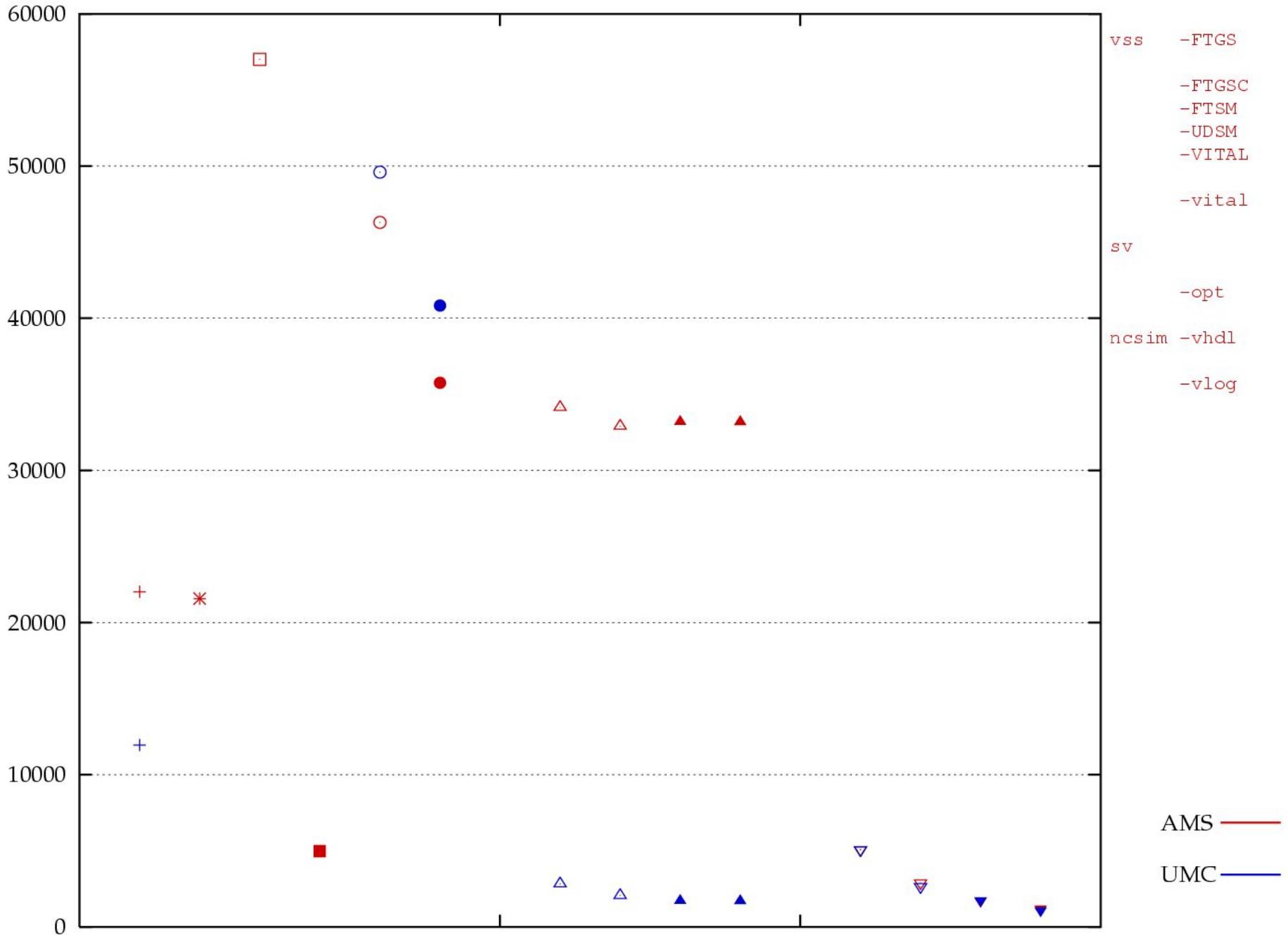


Clock Netzliste



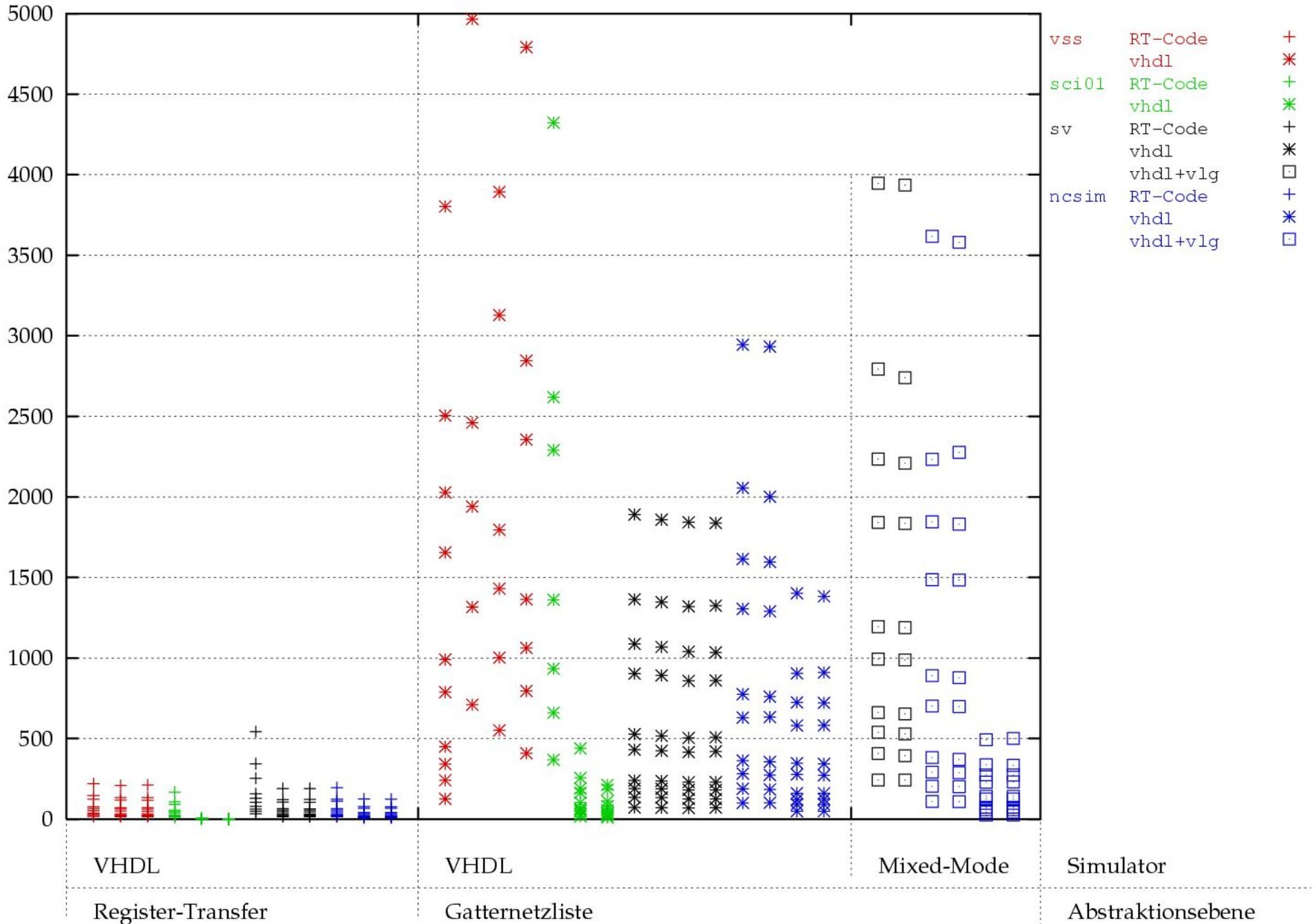


Clock Netzliste



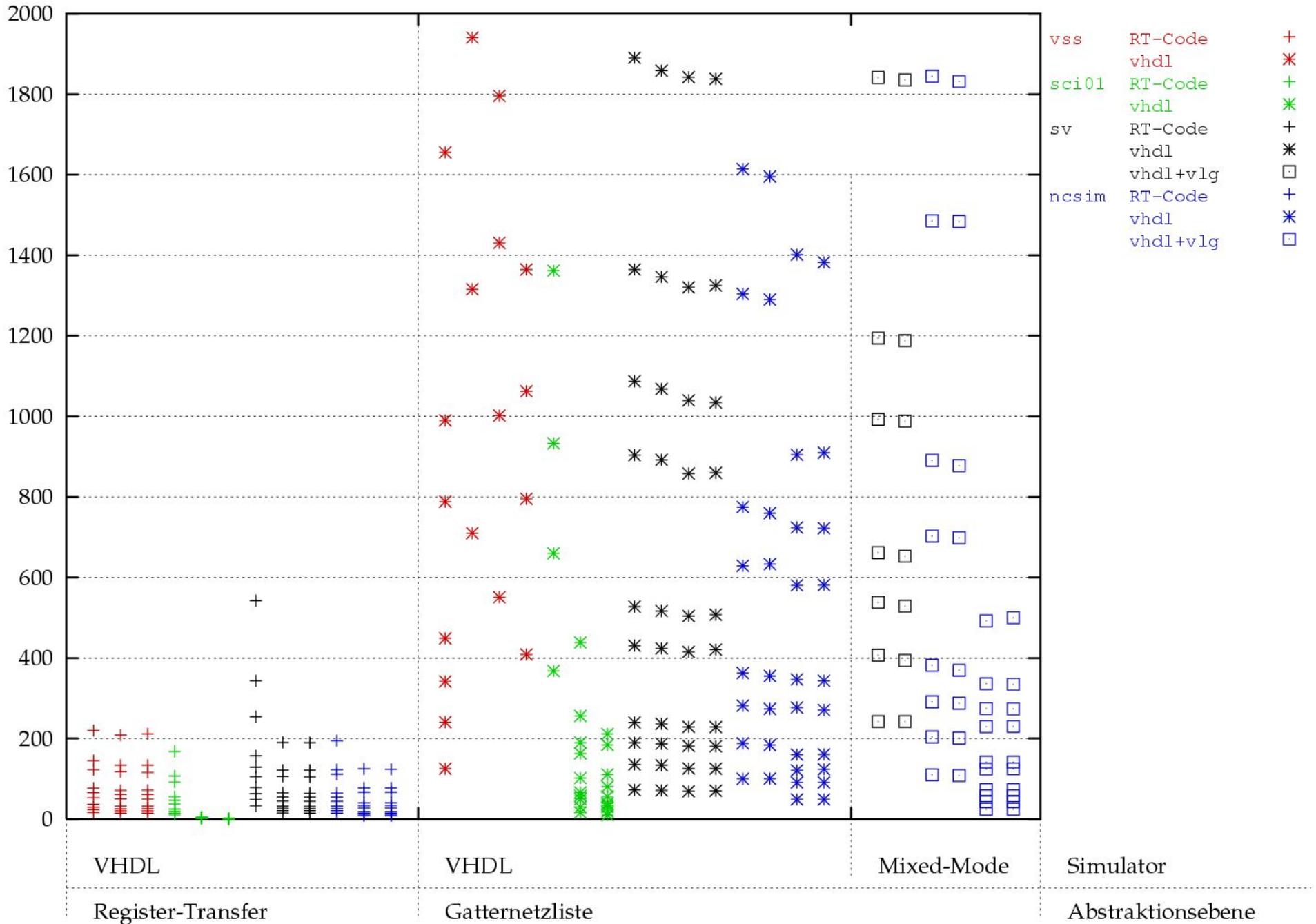


Multiplizierer



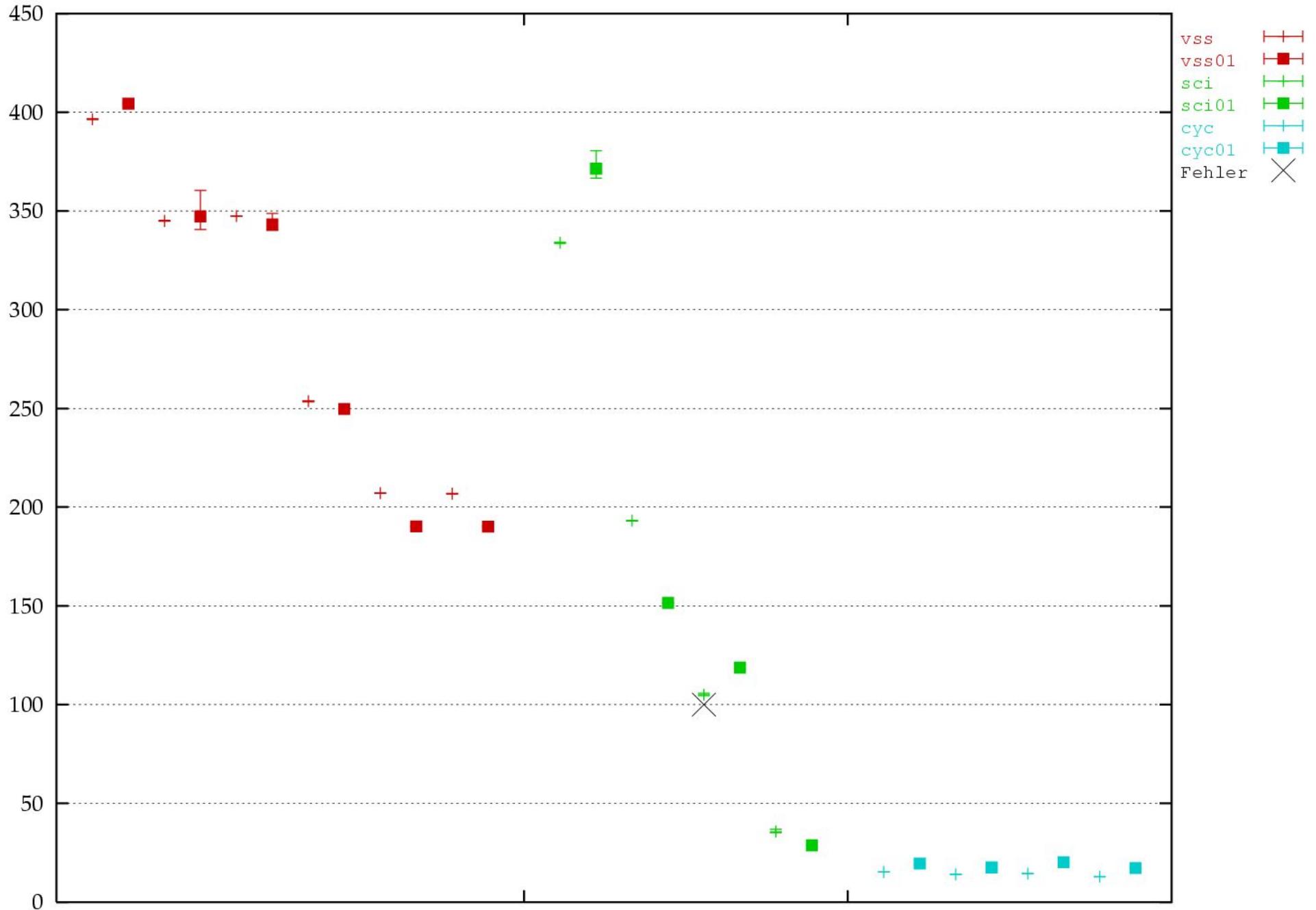


Multiplizierer



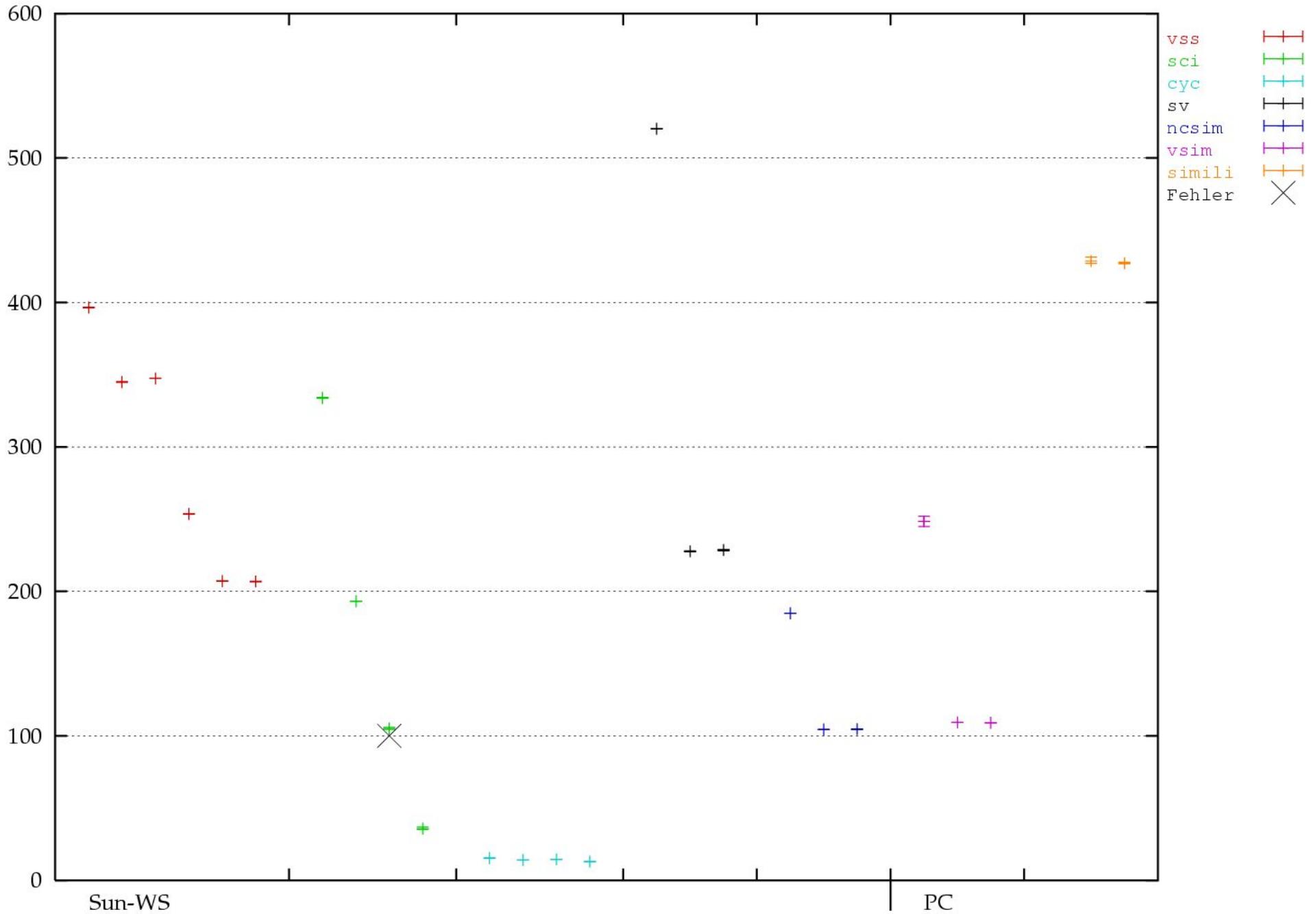


OPW RT-Code





OPW RT-Code





Clock RT-Code

