

# Eingebettete Prozessorarchitekturen

## 7. Rekonfigurierbare Prozessoren

Andreas Koch

FG Eingebettete Systeme und ihre Anwendungen  
Informatik, TU Darmstadt

Wintersemester 2010/2011

- Auszüge aus Trainingsmaterial der Fa. Stretch
  - Insbesondere alle Zeichnungen und technischen Daten
- Material ist **vertraulich**
  - Nur für die Lehre zur Verfügung gestellt
  - Darf **nicht** weiterverbreitet werden

- Einfache Hardware-Strukturen für **ILP**
- Verlagerung des Aufwands auf Compiler
- *Grob* an Erfordernisse anpassbar
  - Anzahl an allgemeinen Ausführungseinheiten (ALU, MUL, ...)
  - Anzahl an Registerfeldern
- **Vor** der Chip-Fertigung

- Sehr einfacher Basis-Prozessor
- Einfache sequentielle Ausführung
- *Nicht* optimiert auf ILP
- **Fein** an Erfordernisse anpassbar
  - Konfigurierbare spezielle Recheneinheiten
    - MAC, Vector, ...
  - Erweiterbarkeit um **eigene** Instruktionen
    - Haben eigenen Speicherzugriff
    - I.d.R. nur wenige Takte lang, kein komplexen Automaten
    - VLIW-artiges Modell möglich
- Anpassung **vor** der Chip-Fertigung

- Abstimmen auf unterschiedliche Anwendungen erfordert Chip-Fertigung
- Nur bei sehr großen Stückzahlen wirtschaftlich
- Änderungen nur beschränkt möglich
  - Nur soweit in ursprünglichem Aufbau vorgesehen
- Änderbarkeit ist aber praktisch relevant
  - Viele “Standards” ändern sich leicht vor Festlegung
  - Nachrüsten von Features der Konkurrenz
  - Korrigieren von Fehlern (gibt es auch in Hardware!)

➡ Mehr Flexibilität wünschenswert

- Änderbarkeit des Prozessor auch **nach** der Fertigung
  - Ohne photochemische Prozesse
  - Nennt sich **Rekonfigurierbarkeit**
- Problem
  - Rekonfigurierbare Strukturen kosten mehr Platz als feste
  - ... daher nicht alles rekonfigurierbar halten
    - Wäre der FPGA-Ansatz
  - Stattdessen **gezielt** rekonfigurierbare Bereiche einbauen
    - Hier verallgemeinert **Reconfigurable Area** (RA) genannt

- Rekonfigurierbare Funktionen **größer** als feste, aber . . .
- Gleiche RA kann **unterschiedliche** Funktionen bereitstellen
- Wenn Funktionen nicht gleichzeitig gebraucht werden
- **Wiederverwenden** der teuren RA möglich
- Kann sogar **billiger** sein, als alle evtl. gebrauchten Funktionen als feste Logik zu realisieren!
  - Beispiel: Digitaler Rundfunk (verschiedene Empfangsstandards)

- Wie schnell ist die Rekonfiguration möglich?
- Sekunden . . . **Statische Rekonfiguration**
  - Ändern der konfigurierten Funktion lohnt sich nur selten (zu langsam!)
  - Umschalten von Betriebsmodi
    - H.264 oder VC-1 Video Decoder, Selbsttestmodus
- Millisekunden . . .
  - Gelegentliche Änderung akzeptabel
  - Anpassung an *verschiedene* Anwendungen bei jeweiligem Programmstart
    - Spezielle Beschleuniger z.B. für Bildverarbeitung, Crypto, . . .
- Mikrosekunden . . . **Dynamische Rekonfiguration**
  - Änderungen auch *während* der laufenden Anwendung praktikabel
  - Anpassung an verschiedene *Teile* der Anwendungen
    - Beschleuniger für Unterfunktionen zum Filtern, Quantisieren, Komprimieren, . . .

## Rekonfigurierbarer Prozessor koppelt

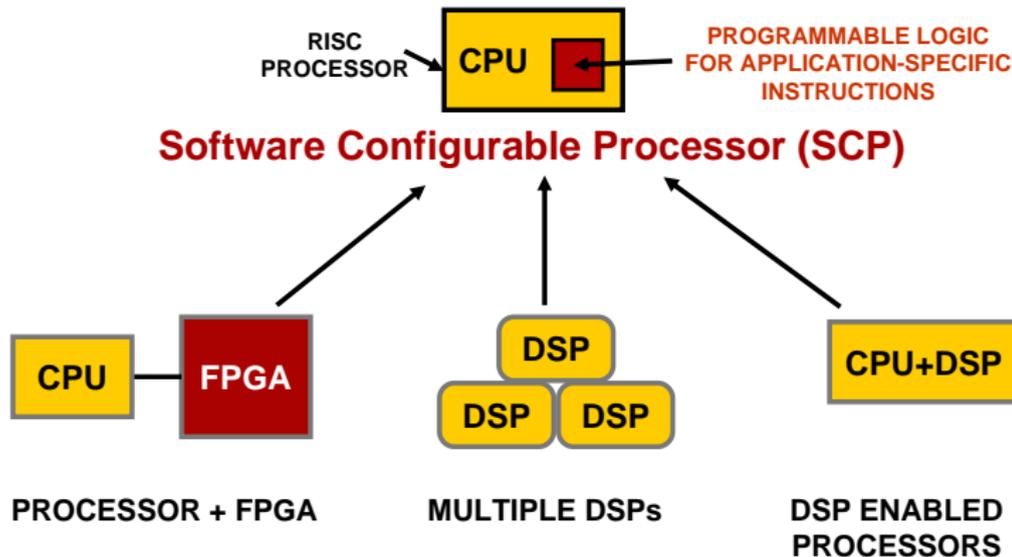
- Feste Standard-Prozessor-Pipeline der CPU
- RA eingebunden direkt in **Pipeline** als **Funktionseinheit(en)**
- Enge Kopplung, RA kann aber CPU-Pipeline verlangsamen

A. Koch

## Kontrast: **Adaptiver Computer** (später) kombiniert

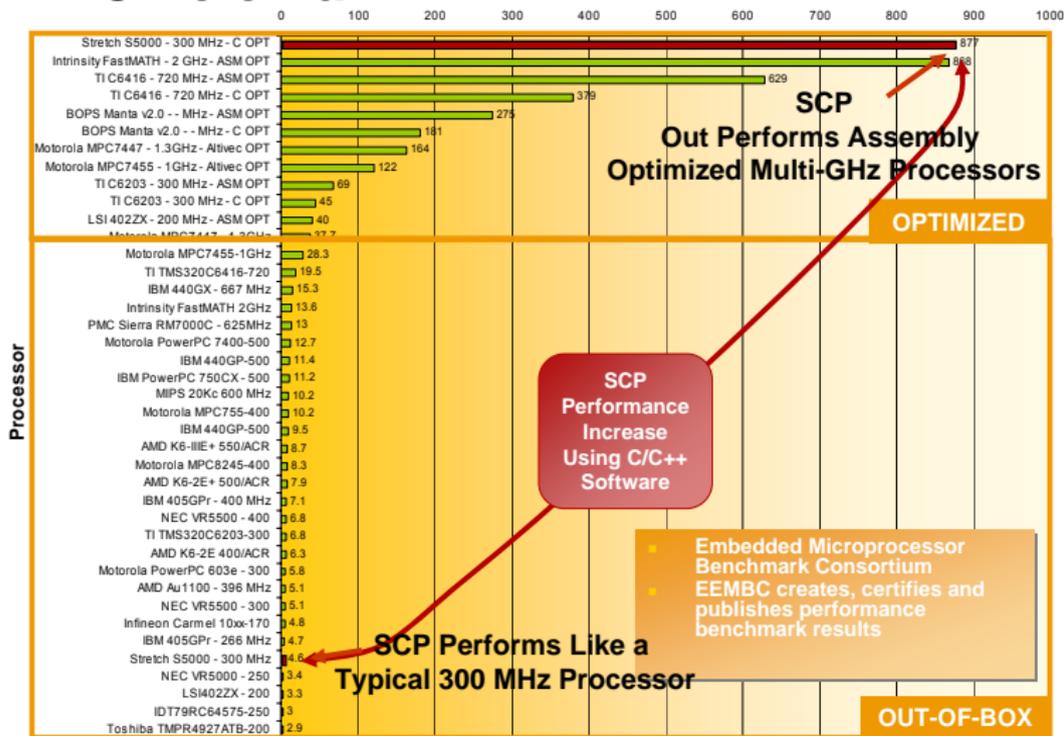
- Festen Standard-Prozessor
- RA angebunden an **Prozessorbus** auf Cache-Ebene
- *Nicht* mehr nur in Pipeline
- Lose Kopplung, RA und CPU agieren gleichberechtigt parallel
  - heterogener Multi-Core, manchmal sogar MPSoC

# Rekonfigurierbarer Prozessor Stretch S5000



RA eingebunden in Pipeline

# Gewinn an Rechenleistung



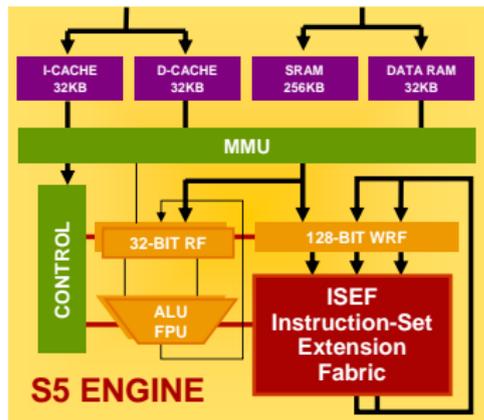
A. Koch

Ähnlich konfigurierbarem Prozessor, nun aber Funktion änderbar

# Kernarchitektur *S5 Engine*

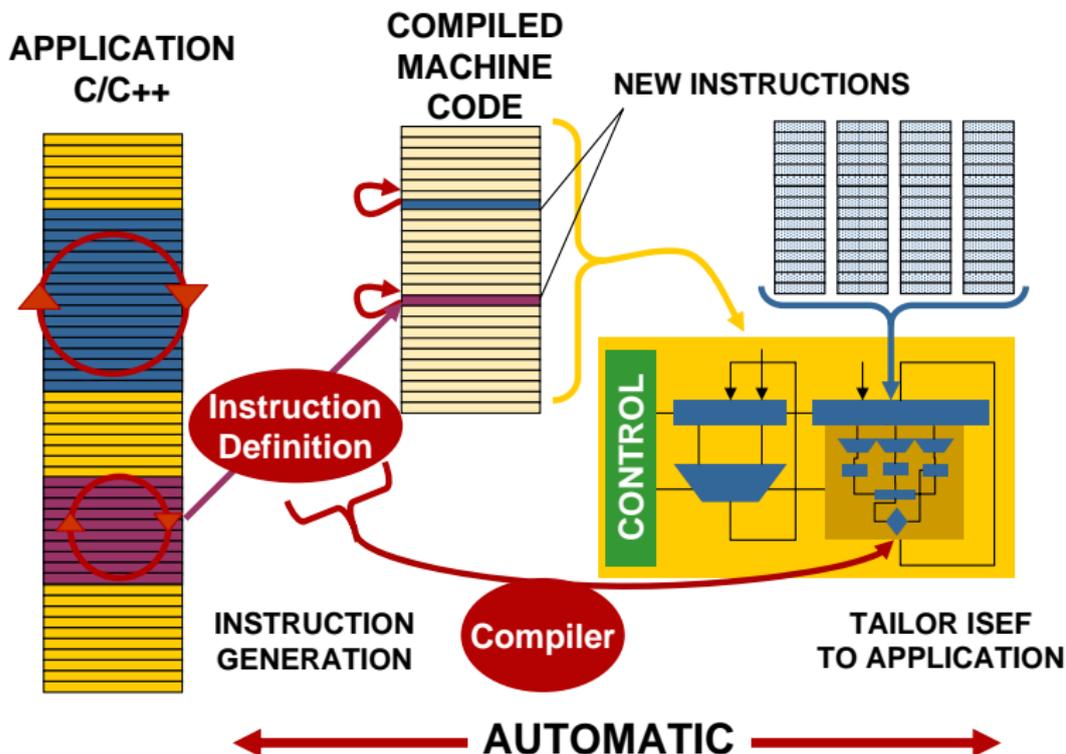
Mix aus festen und rekonfigurierbaren Komponenten

A. Koch



# Programmierfluß

Hier: C-artiges Stretch-C statt Verilog-artiges TIE

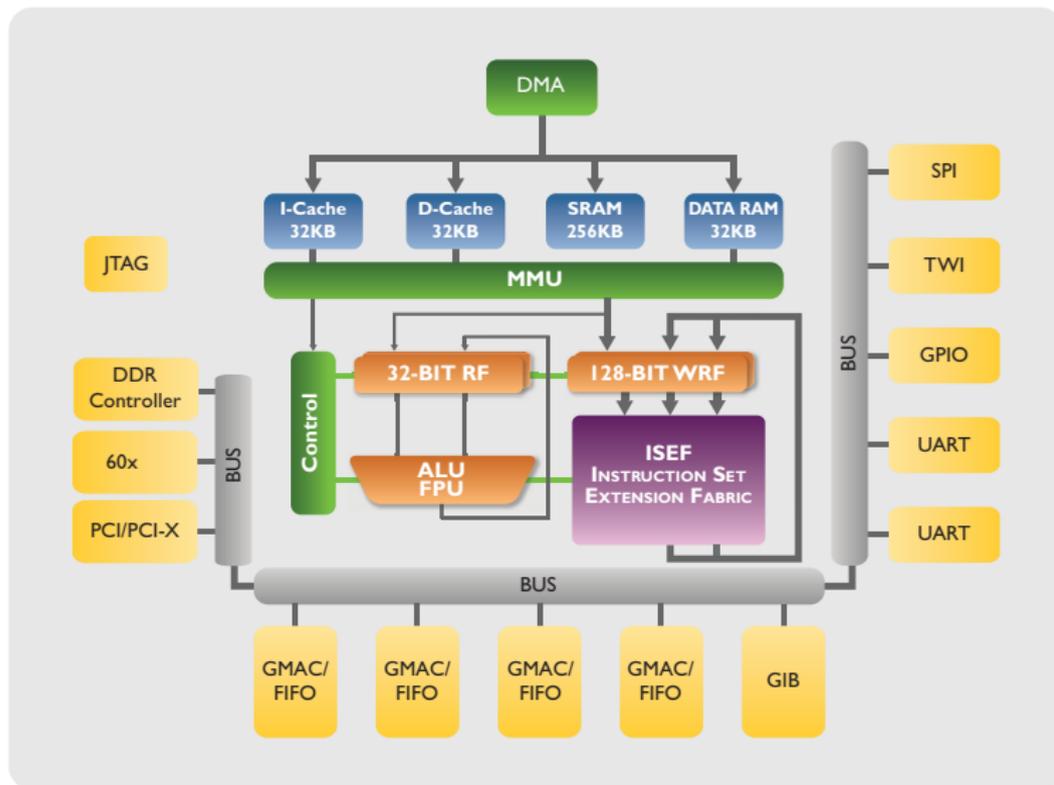


- Funktionalität wäre auch mit Tensilica-Technologie realisierbar
- Genau so wurde es gemacht
  - Ausnahme: RA in Form des ISEF
  - Stretch-eigener Hardware-Block
- Aber:
- Tensilica Werkzeuge produzieren **Teilschaltung** für größeren Chip
  - Sogenannter Intellectual Property-Block (IP Block)
  - Kunden sind für Chip-Fertigung selbst verantwortlich
- Stretch bietet **fertige** Chips an
  - Verschiedene Hardware um S5 Engine herum

# Stretch S5620 Prozessor

## S5 Engine mit Peripherie

A. Koch

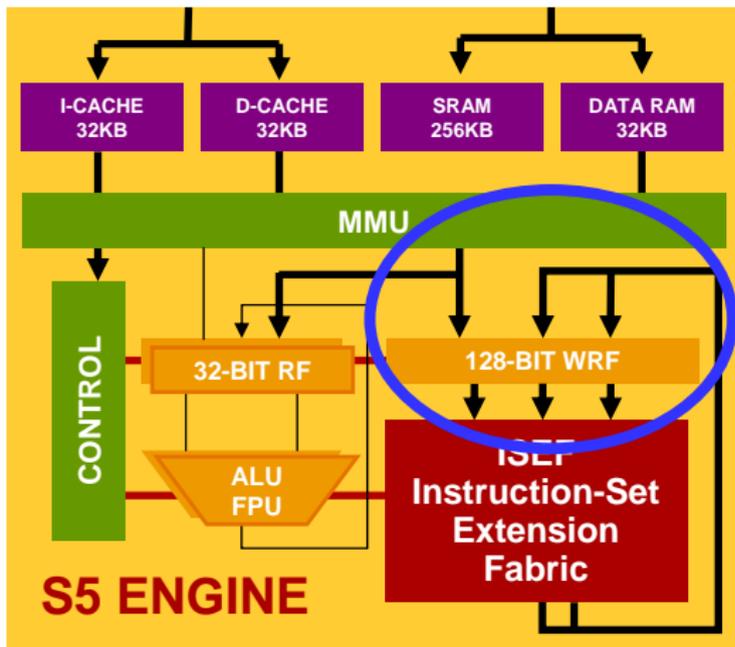


- Noch mehr feste Bestandteile
- Realisierung von Standardschnittstellen
  - Würde in RA viel Fläche benötigen
- Kann aber im Einzelfall ineffizient werden
  - Vielleicht braucht meine Anwendung gar kein Ethernet?
  - Die Fläche musste ich trotzdem bezahlen

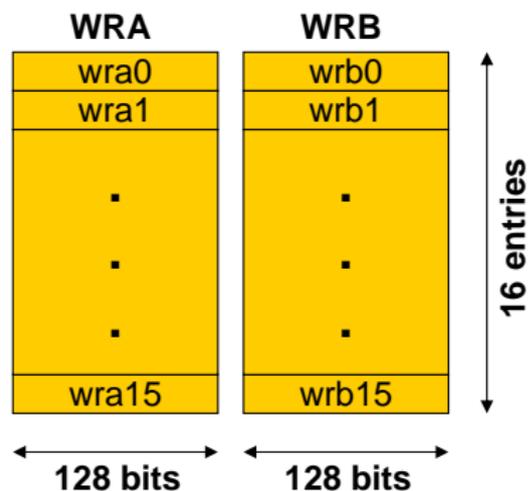
➔ Sorgfältiges Abwägen bei Systemkonzeption erforderlich!

# Datenaustausch zwischen RA und festen Komponenten

Nur über Wide-Register File (WRF)



- ISEF hat **keine** Speicherschnittstelle
- Muß LSU des festen Prozessorkerns benutzen



- Zwei parallele Bänke
- 128b breite Einträge
  - Beliebig organisiert!
  - 4x 32b Integer
  - 5x RGB Pixel von je 3 Bytes
  - 12x 10b Datenworte
- Benutzung aus C
  - Analog zu Tensilica-Registerfeld
  - **WRA x; WRB y;**
  - **WR z;**
    - Compiler nimmt Zuordnung vor

# Beispiel für Benutzung des WRF

Kopiere Feld aus 4 Integers

```
/* assume a and b are */
/* 16-byte aligned */
copy4int_implicit(int *a, int *b)
{
    WR t;
    WR *pa = (WR *) a;
    WR *pb = (WR *) b;

    t = pb[0]; /* load to t */
    pa[0] = t; /* store from t */
    /* same as pa[0] = pb[0]; */
}
```

C

```
# 2 cycles to move 16 bytes
entry    a1,32
wral128i wra0,a3,0
wras128i wra0,a2,0
retw.n
```

Stretch Assembler

Ähnlich zu Tensilica

# Neue Adressierungsmodi: Postinkrement

Kopiere Feld aus  $N$  Integers

```
/* copy N integers */
copyNint_IU(int *a, int b, int n)
{
    int i;
    WR t;
    WR *pa = (WR *) a;
    WR *pb = (WR *) b;

    for (i = 0; i < n/4; i++) {
        WRL128IU(&t, &pb, 4*4);
        WRS128IU(t, &pa, 4*4);
    }
}
```

```
entry    a1,32
mov.n    a9,a2
mov.n    a8,a3
addi.n   a10,a4,3
movgez   a10,a4,a4
srai     a10,a10,2
loopgtz  a10,.LBB28_copyNint_IU
    wra128iu  wra0,a8,16
    wra128iu  wra0,a9,16
.LBB28_copyNint_IU:
retw.n
```

A. Koch

C

Stretch Assembler

- Erhöht Adressregister um gegebene Konstante
  - Hier: Jedesmal um 16 Bytes
- Wie bei Tensilica: Pseudo-Funktionen aus C

# Übersicht über ausgerichtete Load/Store-Anweisungen

Bank	Operation	Size (bits)	Mode
WR	L (load)	128	I (immediate offset)
WRA	S (store)	64	IU (immediate post increment)
WRB		32	X (register offset)
		16	XU (register post increment)
		8	CU (circular buffer)
			RU (bit-reverse)

- Beispiel: **WRAL64IU(target, base, 8)**
- Daten müssen im Speicher der Zugriffsgröße entsprechend **ausgerichtet** sein
  - Bei  $n$ -bit Zugriff an  $n$ -bit Grenze
  - Beispiel: Bei 128b Zugriff muß Adresse durch  $128b/8b = 16$  Bytes teilbar sein
  - In C durch **Attributieren** der Deklaration  
`int A[1024] __attribute__((aligned(16)));`

# Erstes Anwendungsbeispiel

# Beispiel: Umrechnung von Farbräumen

Von RGB in YCbCr



A. Koch

# Umrechnung RGB nach YCbCr

8b-Genauigkeit

## Gleitkommadarstellung

A. Koch

$$y = 0.299r + 0.587g + 0.114b$$

$$c_b = -0.169r - 0.331g + 0.5b + 128$$

$$c_r = 0.5r - 0.419g - 0.082b + 128$$

## 16b-Fixpunkt-Darstellung

$$y = (77r + 150g + 29b)/256$$

$$c_b = (-43r - 85g + 128b + 32768)/256$$

$$c_r = (128r - 107g - 21b + 32768)/256$$

## Color Conversion Function:

```
void rgb2ycc(  
    signed char r, signed char g, signed char b,  
    signed char *y, signed char *cb, signed char *cr)  
{  
    *y = ( 77*r + 150*g + 29*b          ) >> 8;  
    *cb = ( -43*r - 85*g + 128*b + 32768 ) >> 8;  
    *cr = ( 128*r - 107*g - 21*b + 32768 ) >> 8;  
}
```

## Program Loop:

```
for (...) {  
    /* Convert 1 RGB Pixel to 1 YCbCr pixel */  
    rgb2ycc(RGB[i], RGB[i+1], RGB[i+2], &YCC[i], &YCC[i+1], &YCC[i+2]);  
}}
```

# Laufzeit der reinen Software-Lösung

Software	WR	ISEF (Bit-Width)	ISEF (State Reg.)	Instruction Pipeline	Cycle (K Cycles)	Factor
RGB2YCC ANSI – C Only				√	3458	1

# Farbraumumrechnung in Stretch-C

Definition einer neuen Instruktion auf ISEF durch Fusion

## Color Conversion Function:

```
SE_FUNC /* Tells Stretch C-Compiler to reduce this function to an instruction */
void rgb2ycc(WR A, WR *B) /* Data Bandwidth – Move 24 bits in Single Register */
{
    se_sint<8> r, g, b, y, cb, cr;
    int i;
    r = A(7,0); g = A(15,8); b = A(24,16); /* Extract Data; No Compute Cycles */

    y = ( 77*r + 150*g + 29*b          ) >> 8;
    cb = ( -43*r - 85*g + 128*b + 32768 ) >> 8;
    cr = ( 128*r - 107*g - 21*b + 32768 ) >> 8;

    *B = (cr,cb, y);          /* pack YCbCr to B; No Compute Cycles*/
}
```

A. Koch

## Program Loop:

```
for (...) {
    WRGET0(&A, 3);          /* Load 3 bytes (1 RGB pixels) */
    RGB2YCC(A, &B);        /* Convert 1 pixel */
    WRPUT0(B, 3);          /* Store 3 bytes (1 YCbCr pixel) */
}
```

- C-artige Schreibweise statt Verilog-artigem TIE
- Basiskonstrukte ähnlich

# Laufzeit mit fusionierter Instruktion auf ISEF

Software	WR	ISEF (Bit-Width)	ISEF (State Reg.)	Instruction Pipeline	Cycle (K Cycles)	Acc. Factor
RGB2YCC ANSI – C Only				√	3458	1
Operator Fusion		√	√	√	219	15

## Color Conversion Function:

```
SE_FUNC /* Extension instruction converting pixels */
void rgb2ycc(WR A, WR *B) { /* Data Bandwidth – Move 120 bits */
    se_sint<8> r[5], g[5], b[5], y[5], cb[5], cr[5];
    int i, j;
    /* Unpack A to RGB Data, Does Not Use Any Compute Cycles */
    for (i = 0; i < 5; i++, j = i*24) { r[i] = A(j+7, j); g[i] = A(j+15, j+8); b[i] = A(j+23, j+16) }
    /* Convert 5 pixels */
    for (i = 0; i < 5; i++) {
        y[i] = ( 77*r[i] + 150*g[i] + 29*b[i] ) >> 8;
        cb[i] = (-43*r[i] - 85*g[i] + 128*b[i] + 32768) >> 8;
        cr[i] = (128*r[i] - 107*g[i] - 21*b[i] + 32768) >> 8;
    } /* pack YCbCr to B; Does Not Use Any Compute Cycles */
    *B = (cr[4],cb[4],y[4],cr[3],cb[3],y[3],cr[2],cb[2],y[2],cr[1],cb[1],y[1], cr[0],cb[0],y[0]);
}
```

## Program Loop:

```
for (...) {
    WRGET0(&A, 15); /* Load 15 bytes (5 RGB pixels) */
    RGB2YCC(A, &B); /* Convert 5 pixels */
    WRPUT0(B, 15); /* Store 15 bytes (5 YCbCr pixels) */
}
```

- Rechnet auf 5 RGB Pixeln gleichzeitig

# Laufzeit mit fusionierter SIMD-Instruktion auf ISEF

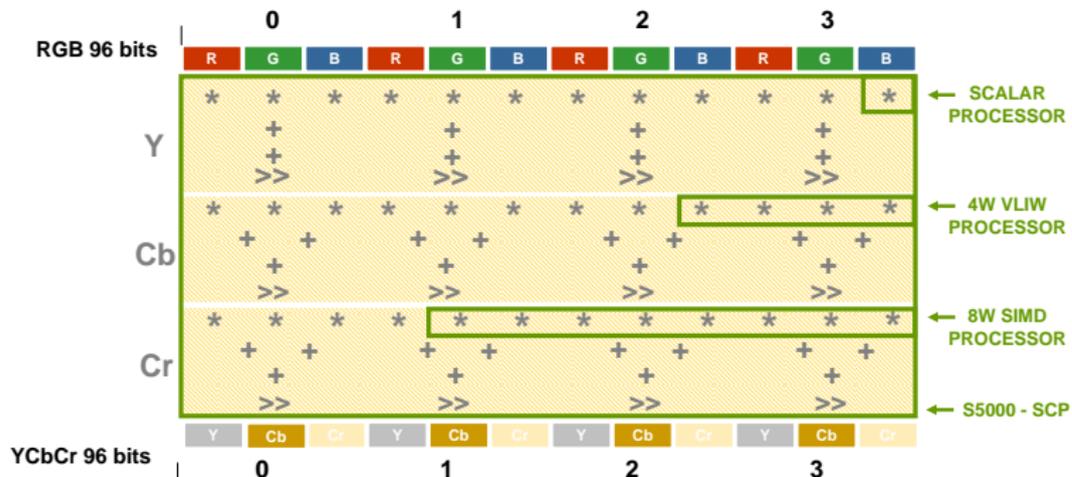
Software	WR	ISEF (Bit-Width)	ISEF (State Reg.)	Instruction Pipeline	Cycle (K Cycles)	Factor
RGB2YCC ANSI – C Only				√	3458	1
Operation Fusion		√	√	√	219	15
Vectorization	√	√	√	√	42	80

Nun 80x schneller als ursprüngliche C Version!

# Grad der Parallelität bei unterschiedlichen Technologien

Annahme hier: 96b breite Datenworte

A. Koch



- Zugriff auf bis zu 128b breite Daten als Byte-Folgen
- Daten können **beliebig** im Speicher ausgerichtet sein
  - Unterschied zu direkten WRF Load/Store-Anweisungen
- Speicherströme (*streams*) für **reguläre** Zugriffe
  - Drei lesende, einen schreibenden
- **INIT**-Funktion programmiert je Stream
  - Startadresse
  - Richtung (aufsteigende oder absteigende Adressen)
- **GET/PUT** liest/schreibt Daten in/aus WR-Register

# Beispiel: Lesen von Byte-Daten

## Über Lesestrom 0

```
#define INCR 0
unsigned char inArray[1024];
WR X;

WRGET0INIT(INCR, inArray);    // init0 (mode, addr), init1
...
WRGET0I(&X, 6);               // load next 6 bytes into X
...
WRGET0I(&X, 9);               // load next 9 bytes into X
```

A. Koch

- Annahme:  
`inArray[] = { 0x01, 0x02, 0x03, 0x04, 0x05, ... }`
- Nach dem erstem `WRGET0I` hat WR-Register `x` den Wert `0x060504030201`
- Nach dem zweiten `WRGET0I`:  
`0x0F0E0D0C0B0A090807`

# Beispiel: Schreiben von Byte-Daten

Über den einzigen Schreibstrom

```
#define INCR 0
unsigned char outArray[1024];
WR X;

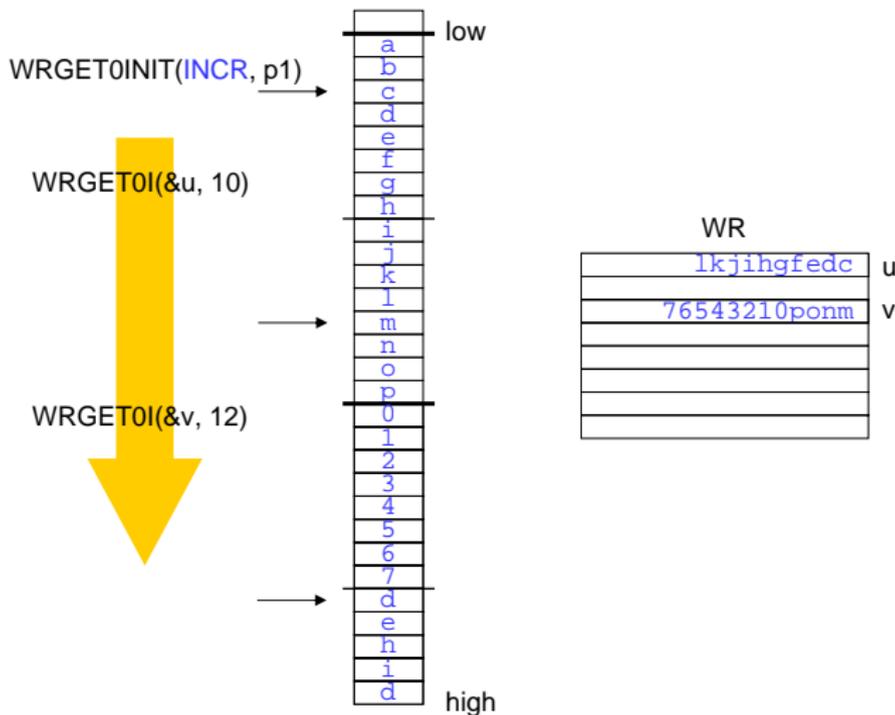
WRPUTINIT(INCR, outArray);    // init 0
...
WRPUTI(X, 6);                 // store 6 bytes from X
...
WRPUTI(X, 9);                 // store 9 bytes from X
...
WRPUTFLUSH();                 // flush0, flush1
```

A. Koch

- Annahme beim ersten Aufruf:  $x=0x665544332211$
- Annahme beim zweiten Aufruf  $x=0xFFEEDDCCBBAA998877$
- `outArray` beginnt danach mit  $0x11, 0x22, 0x33, 0x44, 0x55, 0x66, 0x77, 0x88, \dots$

# Aufsteigende Adressen mit Post-Inkrement

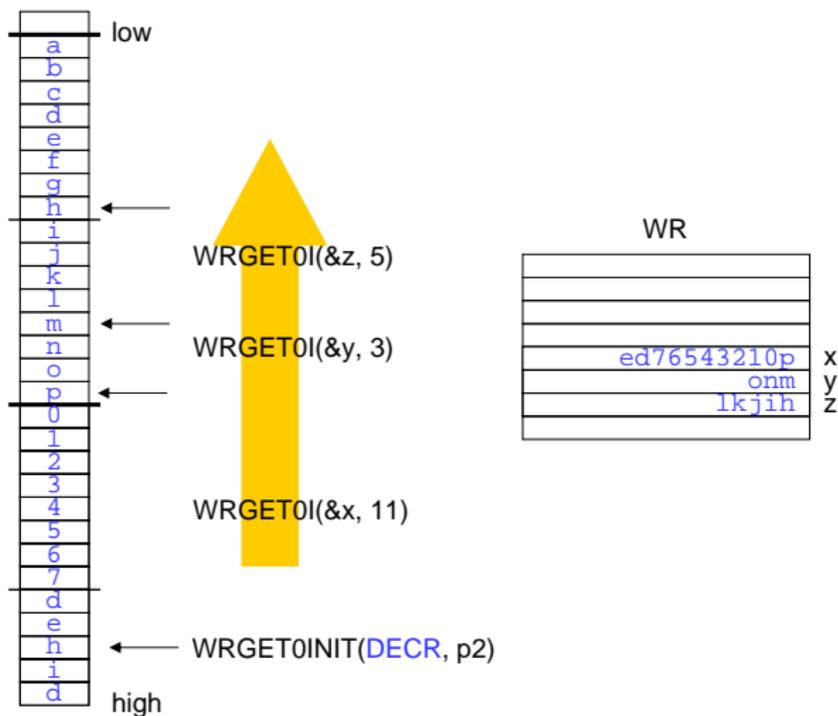
Register wird von rechts nach links gefüllt



Post-Inkrement

# Absteigende Adressen mit Pre-Dekrement

Register wird von links nach rechts gefüllt



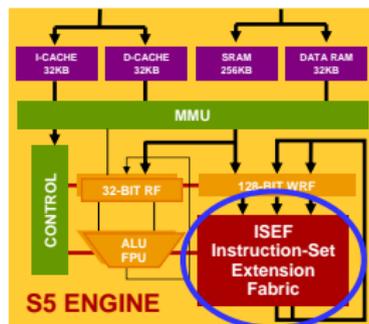
# Übersicht über Streaming-Befehle

Bank	Operation	Stream No. (GET only)	Mode
WR	GET (load)	0	I (immediate byte count and advance amount)
WRA	PUT (store)	1	X (register byte count and advance amount)
WRB		2	XX (register specifies separate byte count and advance amounts)

- Daten stehen **immer** in der Reihenfolge ihres Auftretens im Speicher im Register.
- Angaben über Länge der Leseoperation auch aus Register möglich
- Auch unterschiedliche Schrittweiten möglich
  - 4 Bytes lesen, nächste Leseadresse aber um 8 Bytes erhöhen
- Ähnliche Befehle lesen/schreiben auf **Bit-Ebene**
  - Bis zu 32b in einer Operation lesbar

# Instruction-Set Extension Fabric

Kann als konfigurierbare ALU angesehen werden



- Maximal 48 Bytes Operanden (drei 128b WR-Register)
- Maximal 32 Bytes Ergebnis (zwei 128b WR-Register)
- Pipelined, multi-zyklen Operationen realisierbar
- S5 Engine hat **zwei** ISEF RAs
  - Teilen sich dieselben Register
  - Nur ein ISEF gleichzeitig aktiv
  - Vorteile: Mehr Platz und schnellere Rekonfiguration

- Rekonfigurierbare Prozessoren
- Stretch S5000-Architektur
- Erstes Beispiel in Stretch-C
- Schwerpunkt: Kommunikation mit ISEF
  - Wide Registers ausgerichtet lesen/schreiben
  - Streaming von unausgerichteten Daten