31 30 29 28 27 26 25 24 23 22 21 20 19 18 17 16 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0

funct7	rs2	rs1	funct3	rd	opcode	R-type
imm[11:	:0]	rs1	funct3	rd	opcode	I-type
imm[11:5]	rs2	rs1	funct3	imm[4:0]	opcode	S-type
imm[12 10:5]	rs2	rs1	funct3	rd	opcode	B-type
	imm[31:12]			rd	opcode	U-type
ir	nm[20 10:1 11 1	9:12]		rd	opcode	J-type

Zbb: "Basic bit-manipulation" Extension

31						25	24		20	19	15 14		12	11	7	6						0	
0	1	0	0	0	0	0	rs	2		rs1	1	1	1	rd		0	1	1	0	0	1	1	ANDN
0	1	0	0	0	0	0	rs	2		rs1	1	1	0	rd		Ø	1	1	0	0	1	1	ORN
0	1	0	0	0	0	0	rs	2		rs1	1	0	0	rd		Ø	1	1	0	0	1	1	XNOR
0	1	1	0	0	0	0	0 0 0	0	0	rs1	0	0	1	rd		Ø	0	1	0	0	1	1	CLZ
0	1	1	0	0	0	0	0 0 0	0	1	rs1	0	0	1	rd		0	0	1	0	0	1	1	CTZ
0	1	1	0	0	0	0	0 0 0	1	0	rs1	0	0	1	rd		Ø	0	1	0	0	1	1	CP0P
0	0	0	0	1	0	1	rs	2		rs1	1	1	0	rd		Ø	1	1	0	0	1	1	MAX
0	0	0	0	1	0	1	rs	2		rs1	1	1	1	rd		Ø	1	1	0	0	1	1	MAXU
0	0	0	0	1	0	1	rs	2		rs1	1	0	0	rd		0	1	1	0	0	1	1	MIN
0	0	0	0	1	0	1	rs.	2		rs1	1	0	1	rd		0	1	1	0	0	1	1	MINU
0	1	1	0	0	0	0	0 0 1	0	0	rs1	0	0	1	rd		0	0	1	0	0	1	1	SEXT.B
0	1	1	0	0	0	0	0 0 1	0	1	rs1	0	0	1	rd		Ø	0	1	0	0	1	1	SEXT.H
0	0	0	0	1	0	0	0 0 0	0	0	rs1	1	0	0	rd		0	1	1	0	0	1	1	ZEXT.H
0	1	1	0	0	0	0	rs	2		rs1	0	0	1	rd		0	1	1	0	0	1	1	ROL
0	1	1	0	0	0	0	rs	2		rs1	1	0	1	rd		0	1	1	0	0	1	1	ROR
0	1	1	0	0	0	0	shai	nt		rs1	1	0	1	rd		0	0	1	0	0	1	1	RORI
0	0	1	0	1	0	0	0 0 1	1	1	rs1	1	0	1	rd		Ø	0	1	0	0	1	1	ORC.B
0	1	1	0	1	0	0	1 1 0	0	0	rs1	1	0	1	rd		0	0	1	0	0	1	1	REV8

31 30 29 28 27 26 25 24 23 22 21 20 19 18 17 16 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 0

funct7	rs2	rs1	funct3	rd	opcode	R-type
imm[11	:0]	rs1	funct3	rd	opcode	I-type
imm[11:5]	rs2	rs1	funct3	imm[4:0]	opcode	S-type
imm[12 10:5]	rs2	rs1	funct3	rd	opcode	B-type
	imm[31:12]			rd	opcode	U-type
ir	nm[20 10:1 11 1		rd	opcode	J-type	

Zor: "Objective RISC" Extension 2

<u>Unprivileged:</u>

31						25	24				20	19		15	14		12	11	7	6						0	_	
0	0	0	0	0	0	0		Z	zer	0			rs1		0	0	0	rd		0	0	0	1	0	1	1	ALC	R
				si	ze[13:	:2]						sp		0	1	0	rd		0	0	0	1	0	1	1	ALCI	I
0	0	0	0	0	0	0		7	zer	0			rs1		0	0	1	rd		0	0	0	1	0	1	1	ALC.D	R
				si	ze[13:	:2]						sp		0	1	1	rd		0	0	0	1	0	1	1	ALCI.D	I
0	0	0	0	0	0	0		2	zer	0			rs1		1	0	0	rd		0	0	0	1	0	1	1	QSZ	R

Machine Mode:

31					26	25	24 20	19	15	14		12	11	7	6						0	_	
0	1	1	1	1	1	1	rs2	rs1		0	0	0	rd		1	1	1	0	0	1	1	DTP	R
1	0	1	1	1	1	1	zero	rs1		0	0	0	rd		1	1	1	0	0	1	1	PTD	R
1	1	0	1	1	1	1	zero	rs1		0	0	0	rd		1	1	1	0	0	1	1	ITD	R
1	1	1	0	1	1	1	zero	rs1		0	0	0	rd		1	1	1	0	0	1	1	LW.X	R
1	1	1	1	0	1	1	zero	rs1		0	0	0	rd		1	1	1	0	0	1	1	SW.X	R

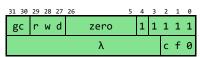
Misc:

reg	alias	reg	alias
x0	zero	x16	a6
x1	ra	x17	a7
x2	sp	x18	s2
x3	gp (got)	x19	s3
x4	tp	x20	s4
x5	t0	x21	s5
х6	t1	x22	s6
x7	t2	x23	s7
x8	s0	x24	s8
x9	s1	x25	s9
x10	a0	x26	s10
x11	a1	x27	s11
x12	a2	x28	t3
x13	a3	x29	t4
x14	a4	x30	t5
x15	a5	x31	t6

pseudo-instruction	implemented as
push imm	alci sp, imm
рор	lw/d sp, 4(sp)

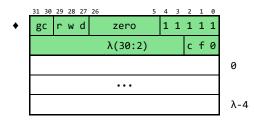
OBJECTS

Generic Header

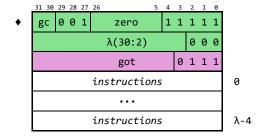


- reserved bits for garbage collection readable writable data only (no pointers allowed) Aength of this object? color of stack frame if f = 1, else don't care

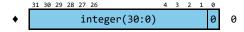
Ordinary



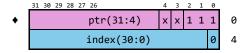
Executable



Immediate (Primitive)

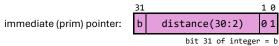


Immediate (Pointer)

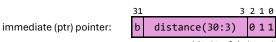


POINTERS & DATA

(inside objects)



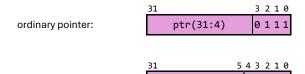
addr(immediate)-addr(object-header) = distance



bit 31 of index = baddr(immediate)-addr(object-header) = distance

device

01111



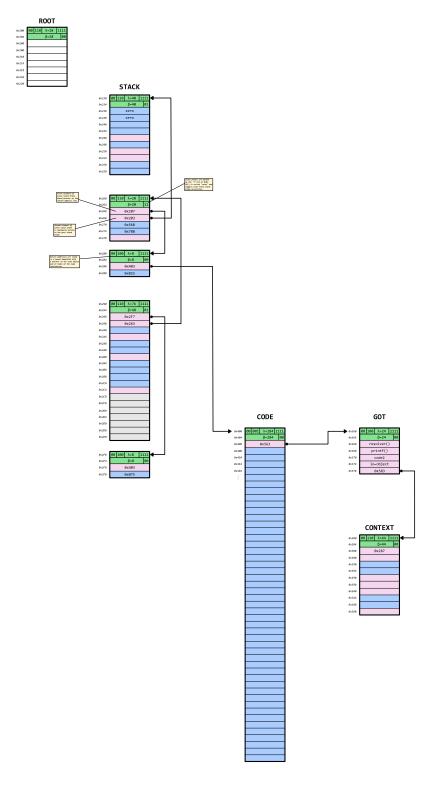
32 31 25 24 17 16 9 8 1 0 Small Data (w): int(30:0) Small Data (h): h1(14:0) h0(15:0) Small Data (b): b2 b3 b1 b0

Allocate immediate primitive if:

• sw and rs(30) ≠ rs(31)

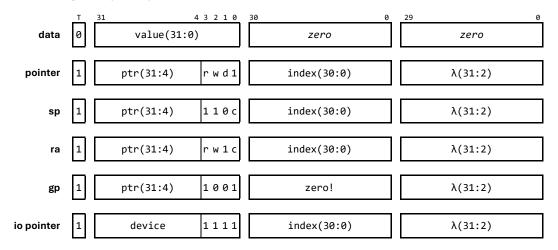
io pointer:

- sh at h1 and rs(14) ≠ rs(15)
- sb at b3 and (rs(7) = 1 or rs < 0)



REGISTER FILE & PIPELINE

Architectural Registers (x0-x31):



Flags/Tags:

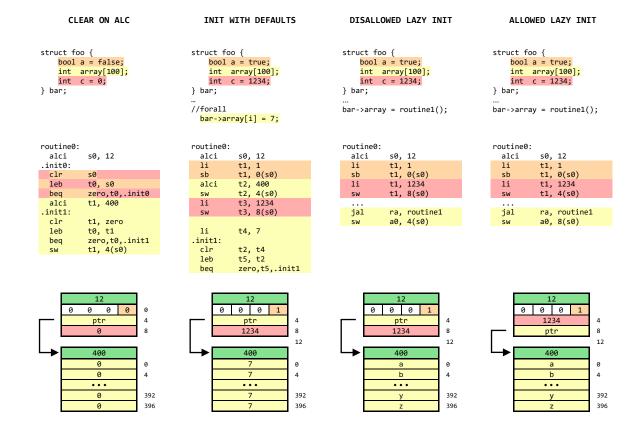
 \boldsymbol{r} read access, \boldsymbol{w} write access, \boldsymbol{d} data only

Microarchitectural Registers:

T 31 4 3 2 1 0 31 0 Flags 29 dec-params (ap) ptr(31:0)

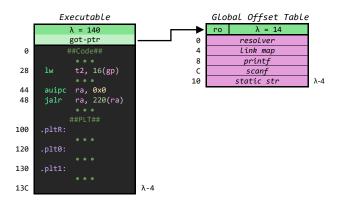
OBJECT INITIALIZATION

Deprecated yet again ;-;



CODE SEGMENTATION

Executable-GOT linking



Code-Objects can only be exited via the procedure linkage table (plt) which uses entries of the global offset table (got). Upon creation of the code-object or on the first try to exit the code object, the supervisor puts the pointer to the target code-object into the global offset table, if (and only if) the source code-object is allowed to jump to that target.

User Mode Instructions (Single Cycle)

Instruction	rd	rs1	rs2	cr	imm	Notes
lui	rd			-	imm	
auipc	rd			-	imm	
jal	rd		sp	•	imm	
bcc		rs1	rs2	-	imm	
arithi	rd	rs1		-	imm	
arith	rd	rs1	rs2	-		
lb/bu/h/hu	rd	rs1		•	imm	
sb/h/w		rs1	rs2	•	imm	
alc	rd	rs1	sp	•		if rd = sp, also stores sp to index 4
alci	rd		sp	•	imm	if rd = sp, also stores sp to index 4
alc.d	rd	rs1		-		zero, ra, gp and sp forbidden for rd
alci.d	rd			-	imm	zero, ra, gp and sp forbidden for rd
qsz	rd	rs1		-		

User Mode Instructions (Multi Cycle)

Inst	ruction	rd	rs1	rs2	cr	imm	Decision
jalı	,	rd	rs1		-	imm	
Α	jalr	rd	rs1	sp	•	imm	always
Α	lgt	got	rs1		-		always (instead of nop)
lw			rs1	rs2	-	imm	
Α	lw	rd	rs1		•	imm	always
а	lw	rd	rs1		•	imm	needed if rdata is immediate pointer

Machine Mode Instructions:

Instruction	rd	rs1	rs2	cr	imm	Notes
dtp	rd	rs1		-		"data to pointer", creates a pointer from data
ptd	rd	rs1		-		"pointer to data", extracts base address of pointer as data
itd	rd	rs1		-		"index to data", extracts index of pointer as data
lw.x	rd	rs1		-		load data from linear memory
SW.X	rd	rs1	rs2	-		store data to linear memory

DOKUMENTATION: ELF-FILES

"Executable and Linkable Format"-Files bestehen mindestens aus einem Header, einer "Program Header Table" und einer "Section Header Table". Im Header werden Informationen über das ELF-File selbst gespeichert, wie z.B. die Prozessorarchitektur, für welche das Programm kompiliert wurde und die Positionen der PHT und der SHT in Relation zum File-Anfang. In einem Program Header werden Informationen gespeichert, die dem Betriebssystem angeben, wie viele und welche Arten von virtuellen Seiten für dieses Programm benötigt werden. In einem Section Header wird angegeben, in welche Einzelteile das Programm zerlegt wurde und ob noch mehr Informationen über das Programm im ELF-File zu finden sind (z.B. für relocatable Programme).

Daten

Statische Daten werden von einem Compiler über Assemblerdirektiven immer so in die .data bzw. .rodata Sektionen abgelegt, sodass sie in der Symboltabelle des ELF-Files immer als Objekt mit seiner Größe eindeutig erkennbar sind.

```
static char stringA[] = "hello world!";
                                                                  static const char stringB[] = "hello world!";
          stringA, @object
.asciz "hello world!"
                                                                            stringB, @object
.asciz "hello world!"
stringA: .asciz
                                                                  stringB: .asciz
          stringA, .-stringA
                                                                            stringB, .-stringB
Section Headers:
  [Nr] Name
                    Туре
                               Address
                                           0ffset
                                                       Size
                                                                   EntSize
                                                                              Flags Link Info Align
  [ 5] .data
                    PROGBITS 00002010 000003b4 0000000d
                                                                   00000000
                                                                                WΔ
                                                                                        a
  [ 6] .rodata
                   PROGBITS 00002020 000003c4 0000000d
                                                                  99999999
                                                                                        a
//Symbol Table im erzeugten ELF-File
Symbol table '.symtab' contains 60 entries:
                      Size Type
                                                        Ndx Name
   Num: Value
                                     Bind
                       13 OBJECT LOCAL DEFAULT
13 OBJECT LOCAL DEFAULT
     49: 00000000
                                                         5 stringA
     50: 00000000
                                                         6 stringB
```

Ein Zugriff auf solche statischen Daten kann in executables und muss in relocatables über die Global Offset Table (GOT) stattfinden. Angenommen ein Programm läge an der physikalischen Adresse 0x0 und seine zugehörige GOT an der Adresse 0x1000 und am Offset 8 der GOT stünde die Adresse für das Symbol stringA, dann würde mit folgenden Assembly befehlen auf diesen Eintrag zugegriffen werden.

```
auipc t2, 0x1  # R_RISCV_GOT_HI20 (symbol), R_RISCV_RELAX
lw t2, 8(t2)  # R_RISCV_PCREL_L012_I (auipc), R_RISCV_RELAX
```

In einer executable können die Immediates für diese Befehlssequenz direkt befüllt werden, da der Abstand des Programms zur GOT schon beim Kompilieren des Programms bekannt ist. Bei einem relocatable Programm belässt der Compiler diese Immediates mit 0 und markiert die Befehle in der "Relocation Section" als unaufgelöst. Sowohl die GOT als auch die .data oder .rodata Sektionen können vom Betriebssystem beim Laden des Programms an beliebige Stellen im Speicher platziert werden. Sind alle Sektionen platziert, kann der Dynamische Linker anhand der Tags der Einträge in der Relocation Section herausfinden, wie er die Immediates für die aufzulösenden Symbole zu berechnen hat. R_RISCV_GOT_HI20 z.B. bedeutet, dass für diese Instruktion die obersten 20 Bits der Differenz aus Position der Instruktion und Position der GOT benötigt. Die Relax Tags sollen anzeigen, dass es je nach Positionierung möglich sein könnte, eine der beiden Instruktionen zu sparen falls z.B. Instruktion und GOT nah genug beieinander liegen.

Code

Bla bla Procedure Linkage Table