

gcc (ジーシーシー) をいれておこう！

Finder

→ **アプリケーション**

→ **ユーティリティ**

→ **ターミナル**

→ **gcc (エンター)**

*** no input files とエラーがでてもOK!**

15コマ集中講義 ITブートキャンプ Part6

マシン語とOS



神山まると高専 技術教育統括ディレクター
福野泰介 @taisukef

一日一創

ITブートキャンプ カリキュラム

4/1	4/2	4/3	4/4	4/5	4/8
-	-	-	-	演習時間 Q&Aコーナー	開発時間
-	-	サイバーセキュリティ IchigoJamでネットワークと プロトコル	-	まるごとアイデアソン	開発時間
電子工作 IchigoJamはんだづけ	計測と制御 IchigoJam サーボ&センサー	マシン語とOS IchigoJam Armマシン語	ウェブアプリ開発 HTML+CSS+JavaScript	まるごとハッカソン	まるごとプレゼン *
プログラミング IchigoJamプログラミング	演習時間 * IchigoJamで自由工作	C言語 gccとIchigoJamをいじる	AIとVR * 自由に作ってみよう		

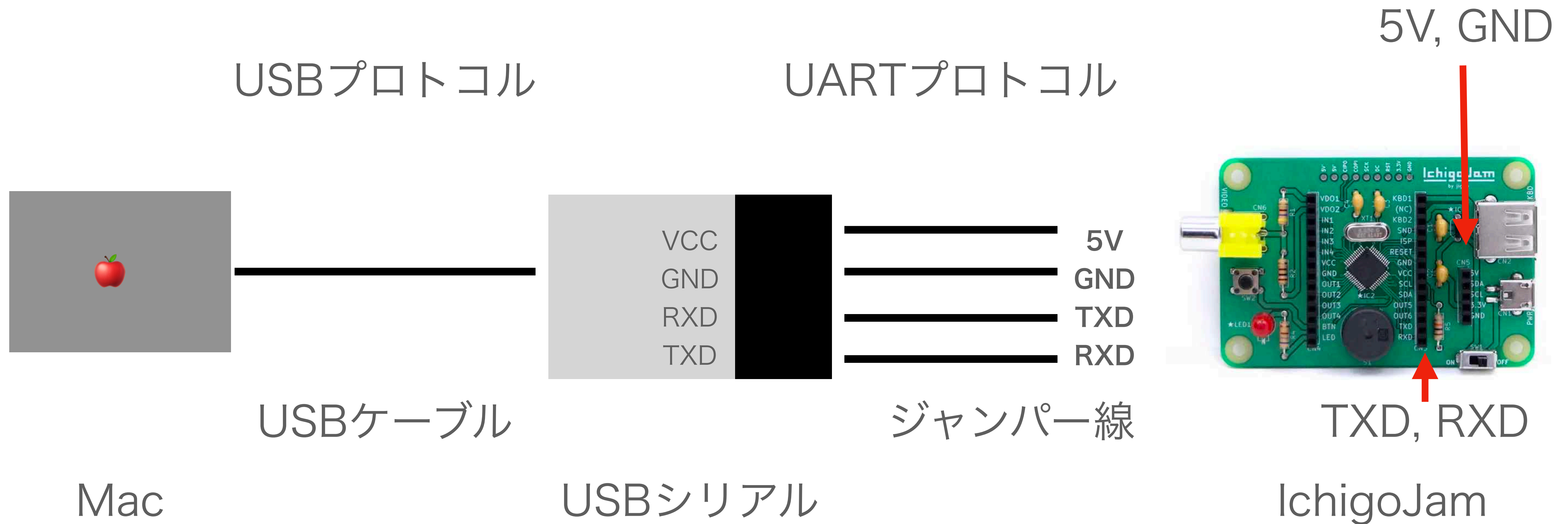
1限: 9:00-10:30, 2限: 10:45-12:15, 3限: 13:15-14:45, 4限: 15:00-16:30

* レポート計3回

**lcigoJamは1秒に
何回計算できる？**

実験！

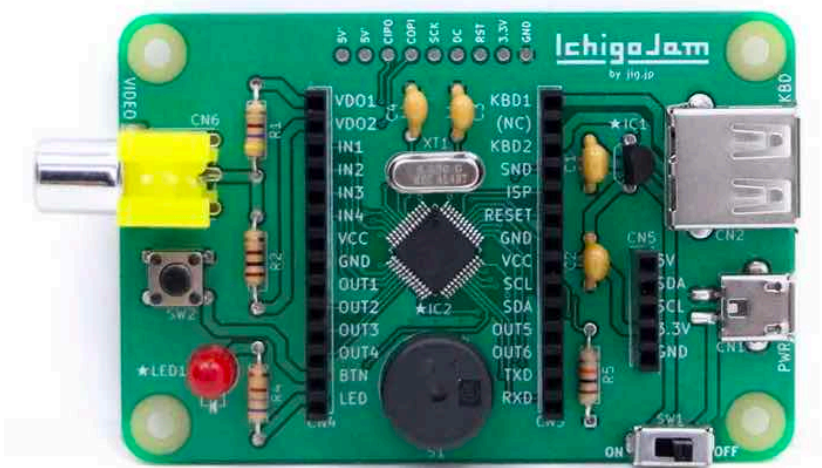
MacとIchigoJamをつなぐ



<https://ichigojam.github.io/IchigoTerm/>

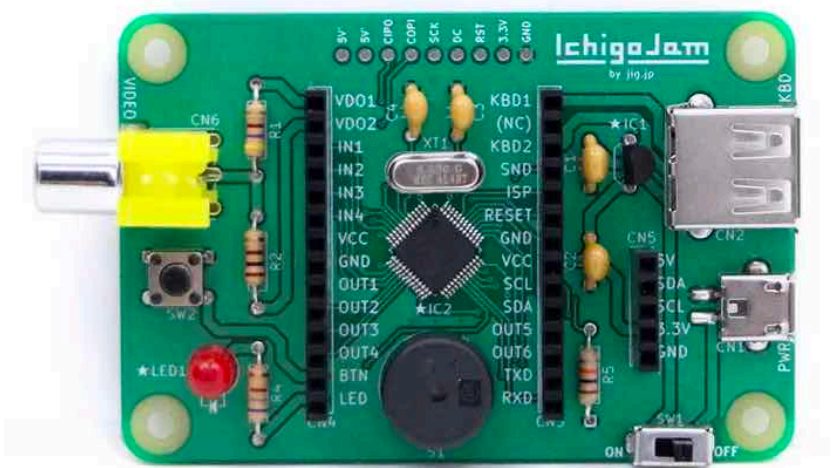
```
1 0      A = 0 : CLT
2 0      A = A + 1
3 0      IF A < 10000 GOT 020
4 0      ?TI CK ( ) / 6
```

IchigoJam R




```
1 0      A = 0 : CLT
2 0      A = A + 1 + 0
3 0      IF A < 10000 GOT 020
4 0      ?TI CK ( ) / 6
```

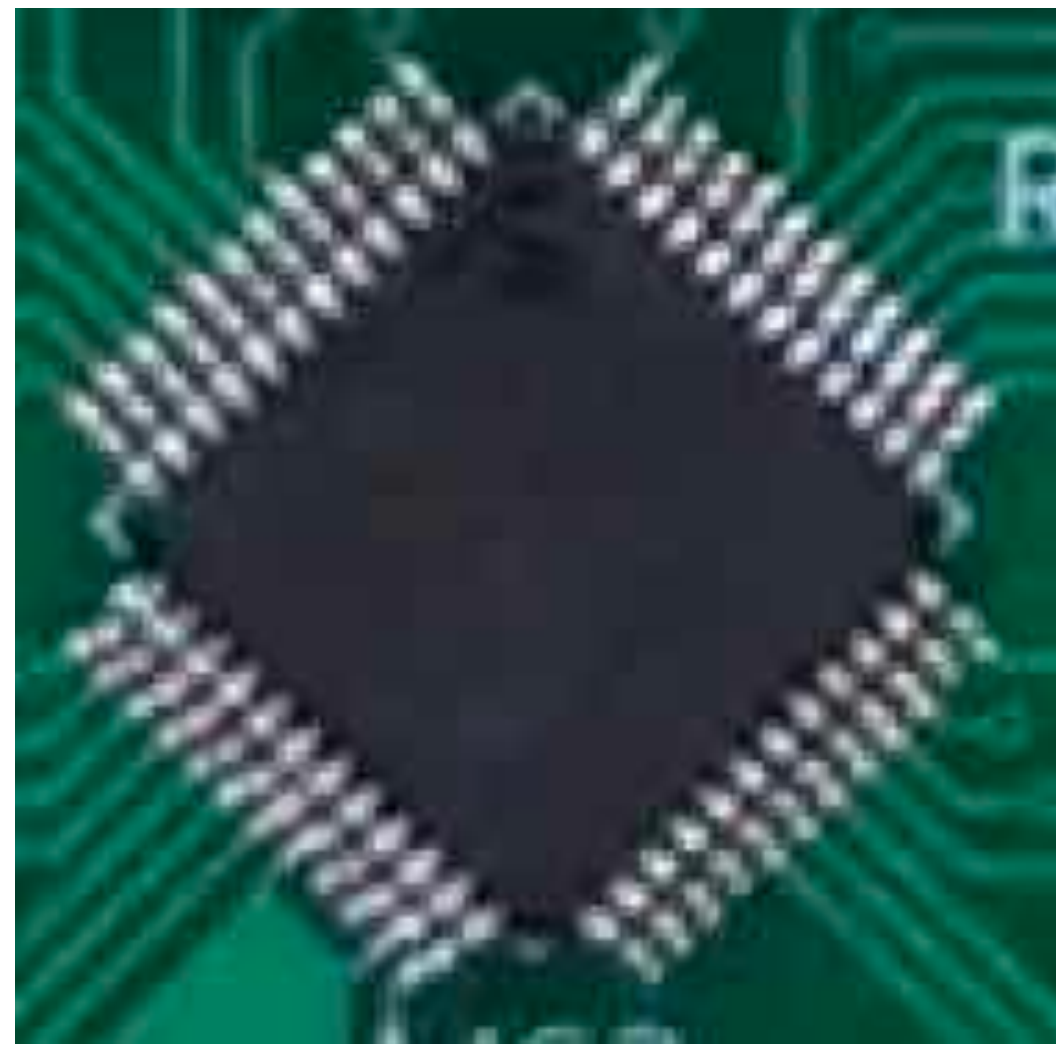
IchigoJam R



2.2秒で1万回

• • • 約4,500回/秒
ん、遅くない！？

コンピュータの仕組み

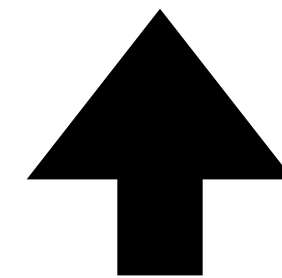


ハードウェア

300円のCPU

GD32VF103

by GigaDevice



ソフトウェアを書き込んで動かす

作り方は、CPUのデータシートに書いてある

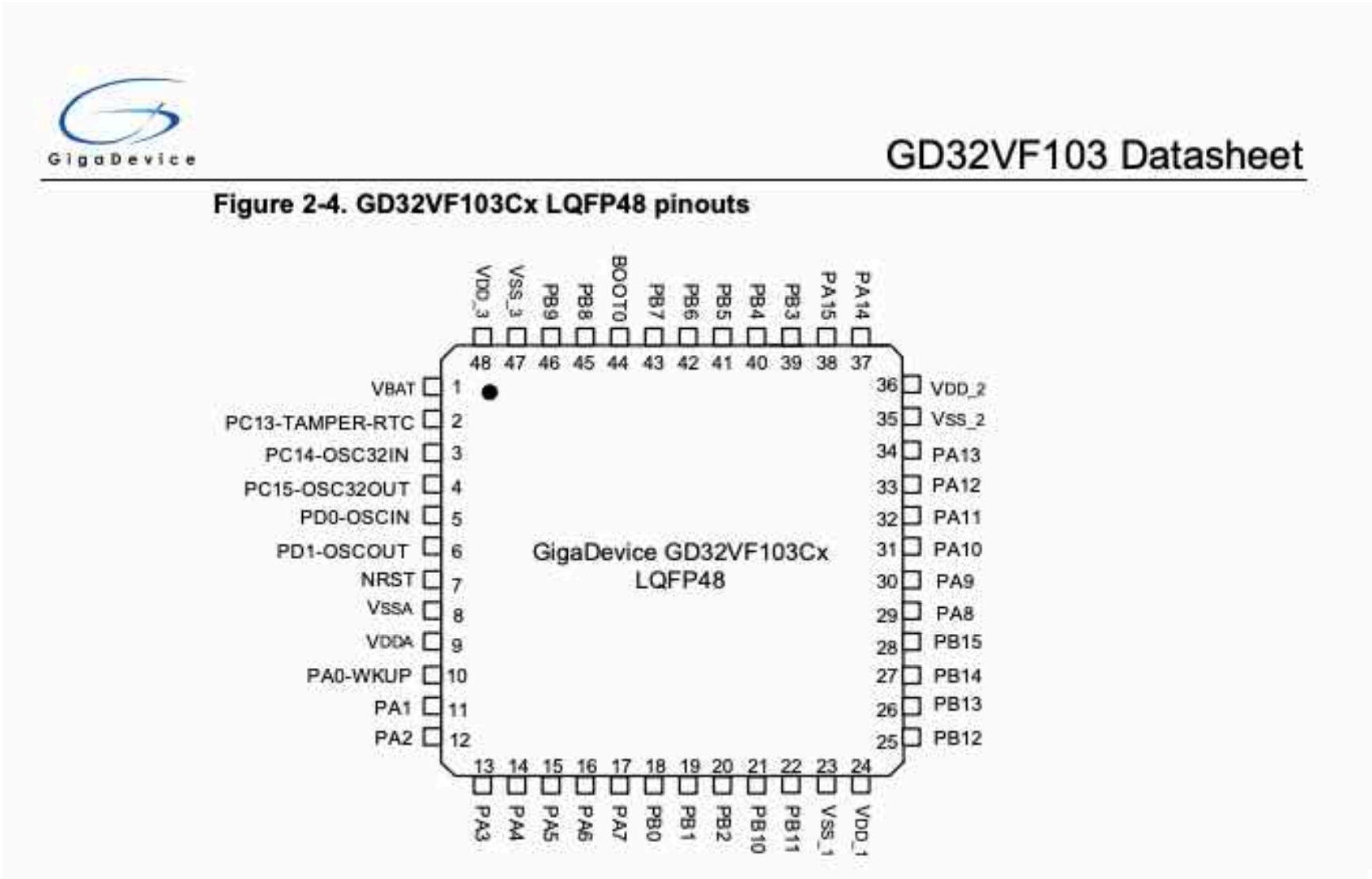


3.4. Boot modes

At startup, boot pins are used to select one of three boot options:

- Boot from main flash memory (default)
- Boot from system memory
- Boot from on-chip SRAM

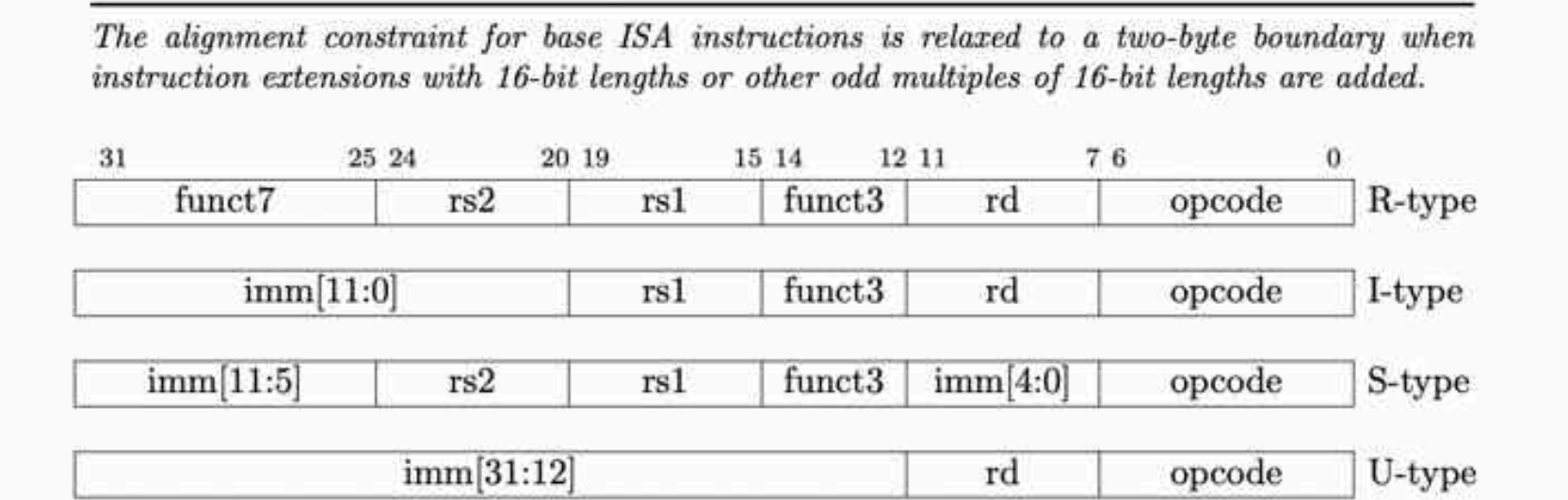
The boot loader is located in the internal boot ROM memory (system memory). It is used to reprogram the Flash memory by using USART0 (PA9 and PA10), USART1 (PD5 and PD6), USBFS in device mode (PA9, PA11 and PA12). It also can be used to transfer and update the Flash memory code, the data and the vector table sections.



GD32VF103 Datasheet			
2.4. Memory map			
Table 2-3. GD32VF103 memory map			
Pre-defined Regions	Bus	Address	Peripherals
External device	AHB	0xA000 0000 - 0xA000 0FFF	EXMC_SWREG
		0x9000 0000 - 0x9FFF FFFF	Reserved
		0x7000 0000 - 0x8FFF FFFF	Reserved
External RAM	AHB	0x6000 0000 - 0x6FFF FFFF	EXMC - NOR/PSRAM/SRAM
		0x5000 0000 - 0x5003 FFFF	USBFS
Peripheral	AHB	0x4008 0000 - 0x4FFF FFFF	Reserved
		0x4004 0000 - 0x4007 FFFF	Reserved
		0x4002 BC00 - 0x4003 FFFF	Reserved
		0x4002 B000 - 0x4002 BBFF	Reserved
		0x4002 A000 - 0x4002 AFFF	Reserved
		0x4002 8000 - 0x4002 9FFF	Reserved
		0x4002 6800 - 0x4002 7FFF	Reserved
		0x4002 6400 - 0x4002 67FF	Reserved
		0x4002 6000 - 0x4002 63FF	Reserved
		0x4002 5000 - 0x4002 5FFF	Reserved
		0x4002 4000 - 0x4002 4FFF	Reserved
		0x4002 3C00 - 0x4002 3FFF	Reserved
		0x4002 3800 - 0x4002 3BFF	Reserved
		0x4002 3400 - 0x4002 37FF	Reserved
		0x4002 3000 - 0x4002 33FF	CRC
		0x4002 2C00 - 0x4002 2FFF	Reserved
		0x4002 2800 - 0x4002 2BFF	Reserved
		0x4002 2400 - 0x4002 27FF	Reserved
		0x4002 2000 - 0x4002 23FF	FMC
		0x4002 1C00 - 0x4002 1FFF	Reserved
		0x4002 1800 - 0x4002 1BFF	Reserved
		0x4002 1400 - 0x4002 17FF	Reserved
		0x4002 1000 - 0x4002 13FF	RCU
		0x4002 0C00 - 0x4002 0FFF	Reserved
		0x4002 0800 - 0x4002 0BFF	Reserved
		0x4002 0400 - 0x4002 07FF	DMA1
		0x4002 0000 - 0x4002 03FF	DMA0
		0x4001 8400 - 0x4001 FFFF	Reserved
		0x4001 8000 - 0x4001 83FF	Reserved

2.2 Base Instruction Formats

In the base ISA, there are four core instruction formats (R/I/S/U), as shown in Figure 2.2. All are a fixed 32 bits in length and must be aligned on a four-byte boundary in memory. An instruction address misaligned exception is generated on a taken branch or unconditional jump if the target address is not four-byte aligned. No instruction fetch misaligned exception is generated for a conditional branch that is not taken.



GigaDevice Semiconductor Inc.

GD32VF103
RISC-V 32-bit MCU

Datasheet

3.4. Boot

At startup, boot pins

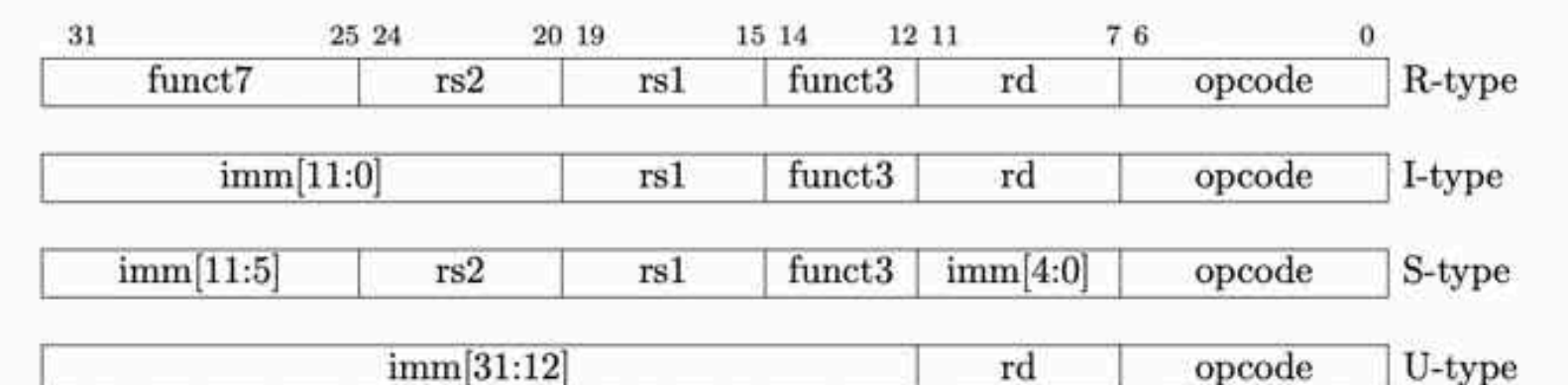
Ukeli?

- Boot from main flash memory (default)
- Boot from system memory
- Boot from on-chip SRAM

Volume I: RISC-V Level ISA V2.2

11

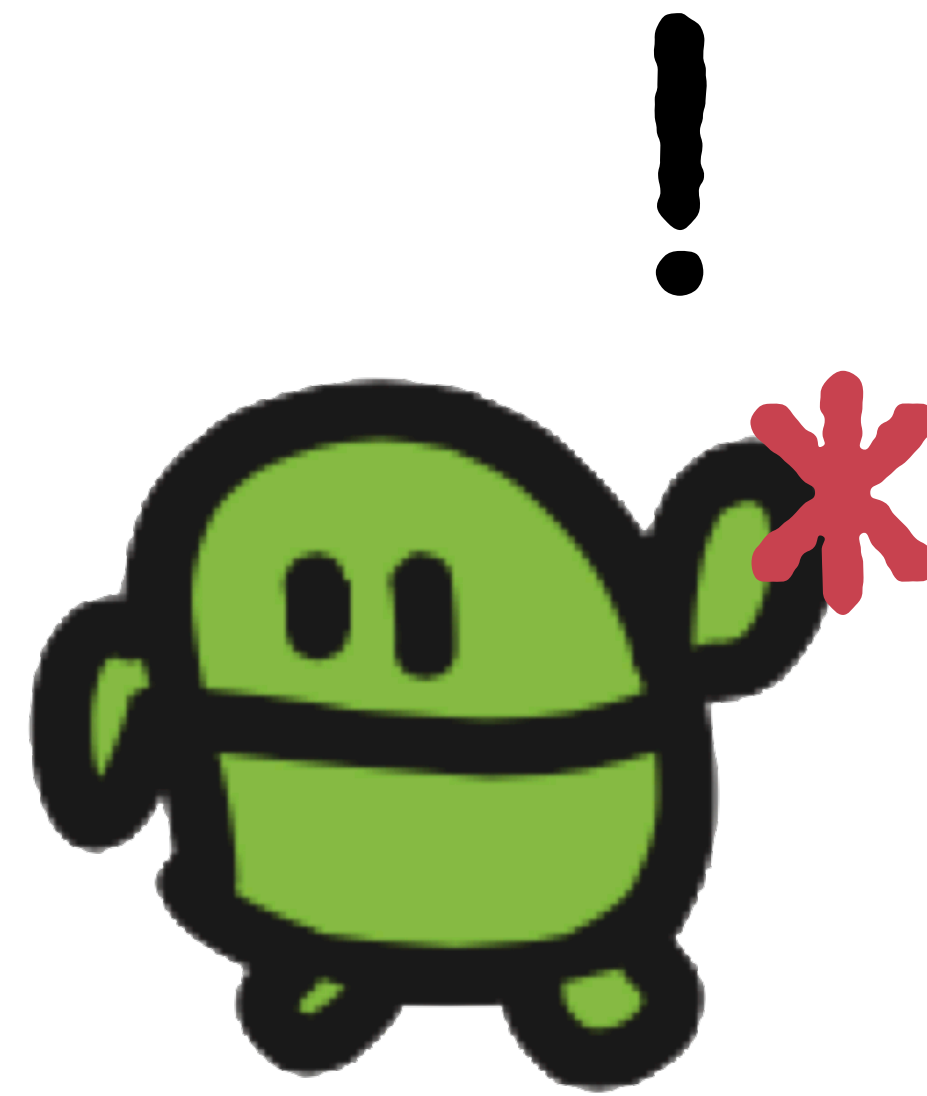
The alignment constraint for base ISA instructions is relaxed to a two-byte boundary when instruction extensions with 16-bit lengths or other odd multiples of 16-bit lengths are added.



Pre-defined Regions	Bus	Address	Peripherals	
External device	AHB	0xA000 0000 - 0xA000 0FFF	EXMC_SWREG	
External RAM		0x9000 0000 - 0x9FFF FFFF	Reserved	
		0x7000 0000 - 0x8FFF FFFF	Reserved	
		0x6000 0000 - 0x6FFF FFFF	EXMC - NOR/PSRAM/SRAM	
Peripheral	AHB	0x5000 0000 - 0x5003 FFFF	USBFS	
		0x4008 0000 - 0x4FFF FFFF	Reserved	
		0x4004 0000 - 0x4007 FFFF	Reserved	
		0x4002 BC00 - 0x4003 FFFF	Reserved	
		0x4002 B000 - 0x4002 8BFF	Reserved	
		0x4002 A000 - 0x4002 AFFF	Reserved	
		0x4002 8000 - 0x4002 9FFF	Reserved	
		0x4002 6800 - 0x4002 7FFF	Reserved	
		0x4002 6400 - 0x4002 67FF	Reserved	
		0x4002 6000 - 0x4002 63FF	Reserved	
		0x4002 5000 - 0x4002 5FFF	Reserved	
		0x4002 4000 - 0x4002 4FFF	Reserved	
		0x4002 3C00 - 0x4002 3FFF	Reserved	
		0x4002 3800 - 0x4002 3BFF	Reserved	
		0x4002 3400 - 0x4002 37FF	Reserved	
		0x4002 3000 - 0x4002 33FF	CRC	
		0x4002 2C00 - 0x4002 2FFF	Reserved	
		0x4002 2800 - 0x4002 2BFF	Reserved	
		0x4002 2400 - 0x4002 27FF	Reserved	
		0x4002 2000 - 0x4002 23FF	FMC	
		0x4002 1C00 - 0x4002 1FFF	Reserved	
		0x4002 1800 - 0x4002 1BFF	Reserved	
		0x4002 1400 - 0x4002 17FF	Reserved	
		0x4002 1000 - 0x4002 13FF	RCU	
		0x4002 0C00 - 0x4002 0FFF	Reserved	
		0x4002 0800 - 0x4002 0BFF	Reserved	
		0x4002 0400 - 0x4002 07FF	DMA1	
		0x4002 0000 - 0x4002 03FF	DMA0	
		0x4001 8400 - 0x4001 FFFF	Reserved	
		0x4001 8000 - 0x4001 83FF	Reserved	

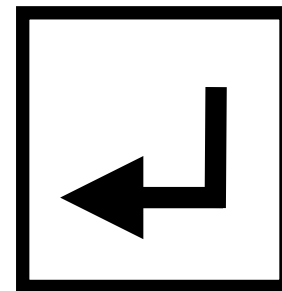
しんどいことをやってくれる
ソフトウェア

それが、OS（基本ソフトウェア）



シッテル！

LED1



(エルイーディー、ワン、エンター)

OK

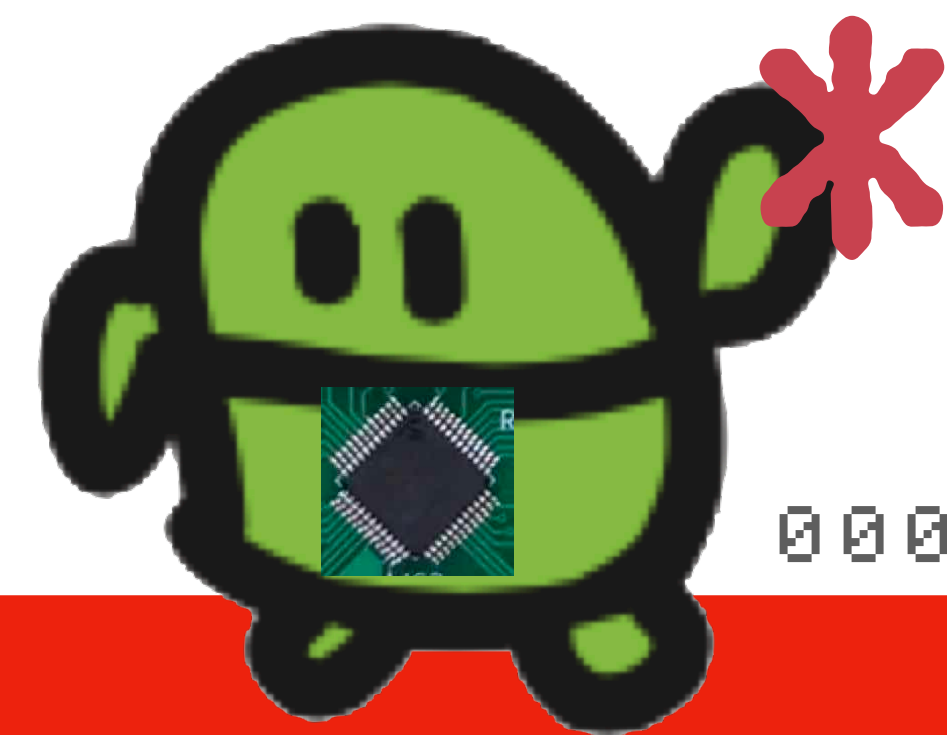
(オーケー)

!



01011010
10110110...

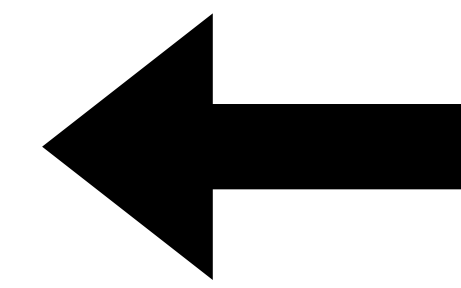
00000001



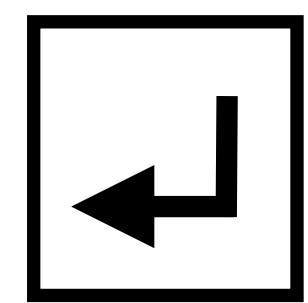
シッテル！

IchigoJam BASIC 1.5

OS
基本ソフト



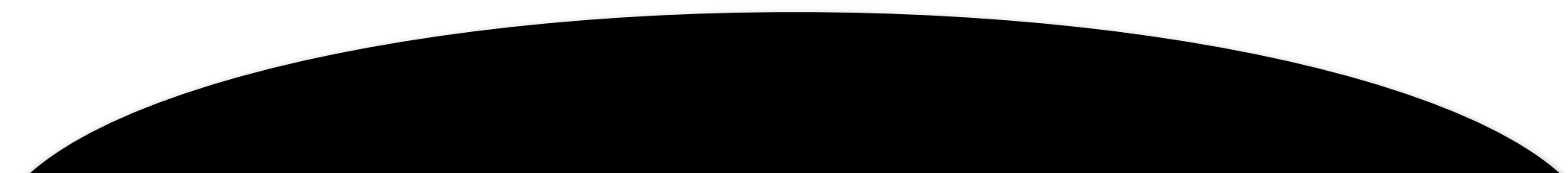
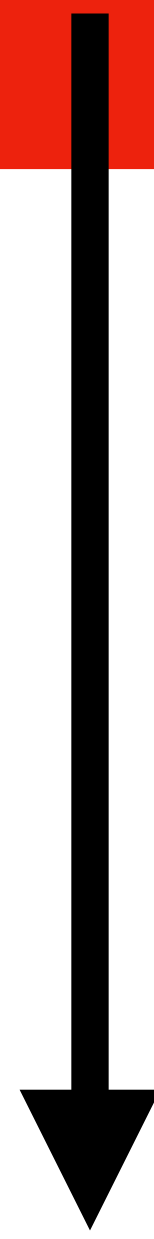
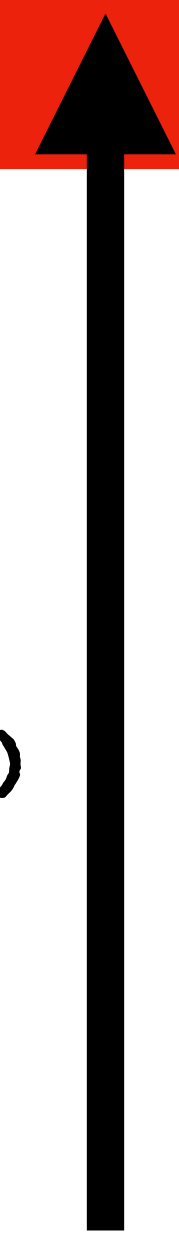
LED1

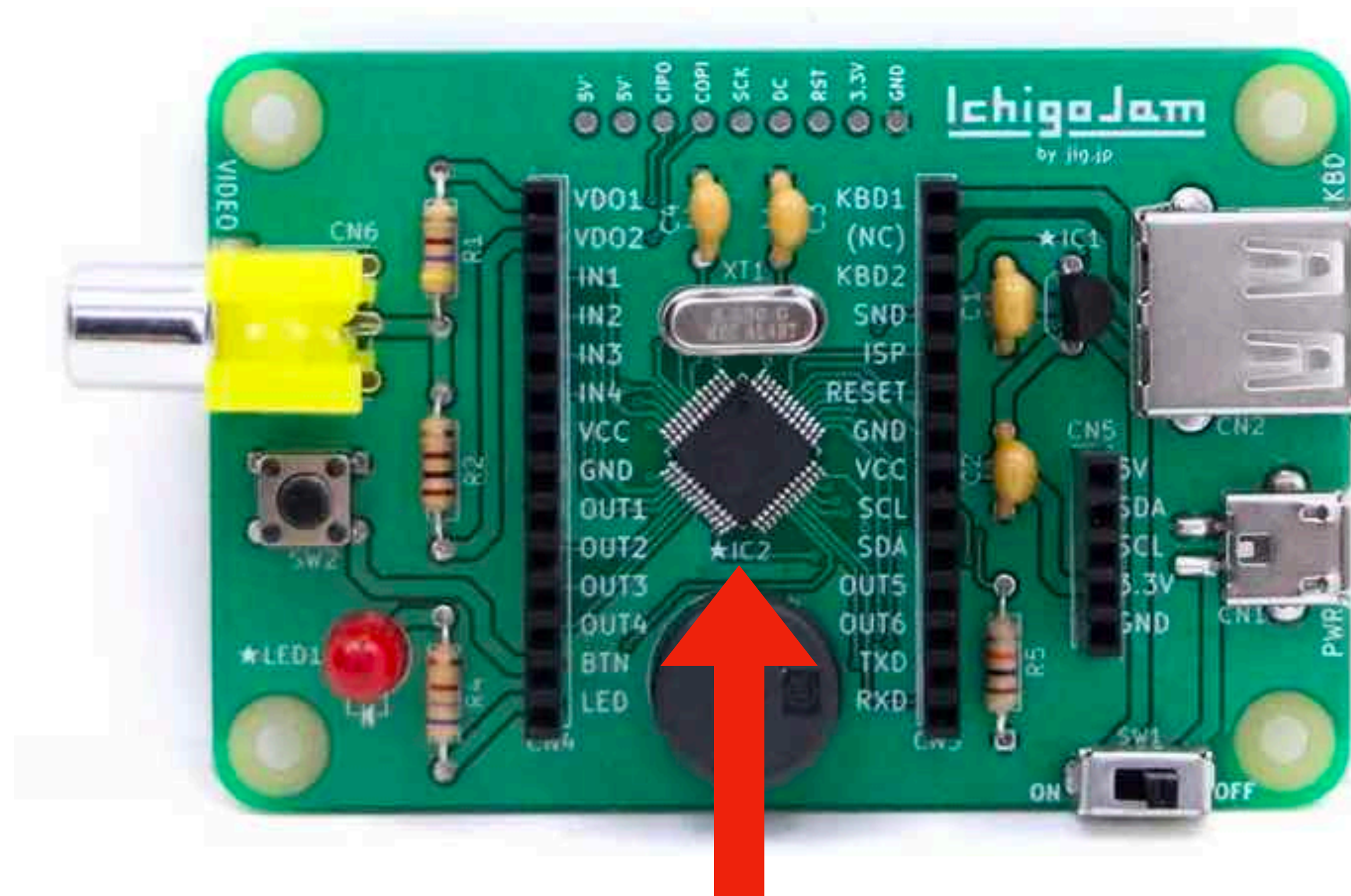


(エルイーディー、ワン、エンター)

OK

(オーケー)





OS 「IchigoJam BASIC 1.5」 を
インストール（書き込み）済み

コンピューターの仕組み

応用ソフトウェア アプリ	IchigoJamの プログラム	Blenderとか	iPhoneアプリ	Android アプリ	SWITCHの ゲーム
基本ソフトウェア OS	IchigoJam BASIC	macOS	iOS	Android	SWITCHのOS
ハードウェア ハード	IchigoJam R	Mac	iPhone	iPhone以外の スマホ	SWITCH

なぜ遅いか？

なぜ遅いか？

OSが、L、E、D、1 を一文字ずつ
解釈して、翻訳しているから

**IchigoJamの本気を
見てみよう！**

マシン語はじめてのいっぽ

「1」 足そう

XLEN-1	0
x0 / zero	
x1	
x2	
x3	
x4	
x5	
x6	
x7	
x8	
x9	
x10	
x11	
x12	
x13	
x14	
x15	
x16	
x17	
x18	
x19	
x20	
x21	
x22	
x23	
x24	
x25	
x26	
x27	
x28	
x29	
x30	
x31	
XLEN	
XLEN-1	0
pc	
XLEN	

GD32VF103 (32bit RISC-V)

32コのレジスタを持つ

レジスタ = 最も高速な一次記憶

IchigoJamのAとかの変数的なもの

R0～R31 と表記する

レジスタR10に1を足すには？

Integer Register-Immediate Operations

These integer register-immediate operations are encoded in the CI format and perform operations on any non-x0 integer register and a 6-bit immediate. The immediate cannot be zero.

15	13	12	11	7	6	2	1	0
funct3			imm[5]	rd/rs1			imm[4:0]	op
3			1	5			5	2
C.ADDI			nzimm[5]	dest			nzimm[4:0]	C1
C.ADDIW			imm[5]	dest≠0			imm[4:0]	C1
C.ADDI16SP			nzimm[9]	2			nzimm[4 6 8:7 5]	C1

C.ADDI adds the non-zero sign-extended 6-bit immediate to the value in register *rd* then writes the result to *rd*. C.ADDI expands into `addi rd, rd, nzimm[5:0]`.

<https://riscv.org/wp-content/uploads/2017/05/riscv-spec-v2.2.pdf>

→ 0000010100000101 ね！

2進法知ってる？

2進法

0と1の2種類による数の表現法

→よくある間違い「2進数」
2進数という数なのではないよ

10進法	2進法
0	0
1	1
2	10
3	11
4	100
5	101
6	110
7	111
8	1000
9	1001
10	1010
11	1011
12	1100
13	1101
14	1110
15	1111
16	10000

1000まで記憶できる指二進法



データ量の単位 **bit**（ビット） は 2進法の桁数

（つまり、片手で5bit、両手で10bit）

1 0

最小のデータは**あるかないか**の1 bit

バイト

ビット

$$1 \text{ byte} = 8 \text{ bit}$$

0～255の256種類の数を表せる (2の8乗)

英数1文字程度

10進法	2進法	16進法
0	0	0
1	1	1
2	10	2
3	11	3
4	100	4
5	101	5
6	110	6
7	111	7
8	1000	8
9	1001	9
10	1010	A
11	1011	B
12	1100	C
13	1101	D
14	1110	E
15	1111	F
16	10000	10

	10進法へ	10進法から
2進法	? ` 1 1 1 1	? B I N \$ (1 5)
16進法	? # F	? H E X \$ (1 5)

100は2進法で表現すると？ 16進法のFFは10進法で表現すると？

レジスタR10に1を足すには？

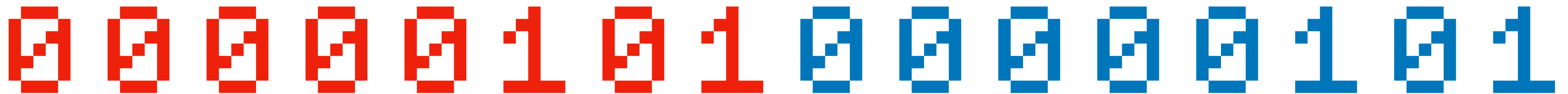
Integer Register-Immediate Operations

These integer register-immediate operations are encoded in the CI format and perform operations on any non-x0 integer register and a 6-bit immediate. The immediate cannot be zero.

15	13	12	11	7	6	2	1	0
funct3			imm[5]	rd/rs1		imm[4:0]		op
3			1	5		5		2
C.ADDI			nzimm[5]	dest		nzimm[4:0]		C1
C.ADDIW			imm[5]	dest≠0		imm[4:0]		C1
C.ADDI16SP			nzimm[9]	2		nzimm[4 6 8:7 5]		C1

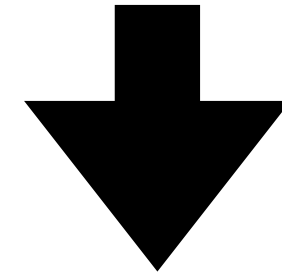
C.ADDI adds the non-zero sign-extended 6-bit immediate to the value in register *rd* then writes the result to *rd*. C.ADDI expands into `addi rd, rd, nzimm[5:0]`.

<https://riscv.org/wp-content/uploads/2017/05/riscv-spec-v2.2.pdf>

→  ね！

The bit pattern is: 000001010000000101. The first 6 bits (000001) are red and represent the register number 10. The next 6 bits (010100) are red and represent the immediate value 5. The last 20 bits (00000001010000000000) are blue and represent the operation code 0101.

→ 00000101000000101 ⁵ ⁵ ね!



POKE #700, 5, 5

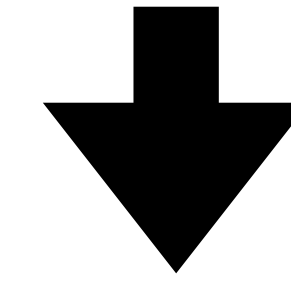
*POKE = CPUのメモリにセットするコマンド

?USR (#700, 1)

*USR = CPUに次実行する場所を伝えるコマンド

暴走！

戻っておいでというマシン語



POKE#700,5,5,130,128

*POKE = CPUのメモリにセットするコマンド

?USR(#700,1)

*USR = CPUに次実行する場所を伝えるコマンド

本気を測ろう

R11=0	0100010110000001
R11+=1	0000010110000101
R10-=1	0001010101111101
IF R10 GOTO -2	1111110101110101
R10=R11	1000010100101110
RET	1000000010000010


```
10  P O K E # 7 0 0 , 1 2 9 , 6 9 , 1 3 3 ,  
5 , 1 2 5 , 2 1 , 1 1 7 , 2 5 3 , 4 6 , 1 3 3  
, 1 3 0 , 1 2 8  
20  C L T  
30  A = U S R ( # 7 0 0 , 1 0 0 0 0 )  
40  ? T I C K ( ) / 6
```

```
10  P O K E # 7 0 0 , 1 2 9 , 6 9 , 1 3 3 ,  
5 , 1 2 5 , 2 1 , 1 1 7 , 2 5 3 , 4 6 , 1 3 3  
, 1 3 0 , 1 2 8  
20  C L T  
30  A = U S R ( # 7 0 0 , 1 0 0 0 0 )  
40  ? T I C K ( )
```

まだ0!?

```
10  P O K E # 7 0 0 , 1 2 9 , 6 9 , 1 3 3 ,  
5 , 1 2 5 , 2 1 , 1 1 7 , 2 5 3 , 4 6 , 1 3 3  
, 1 3 0 , 1 2 8  
20  C L T  
30  A = U S R ( # 7 0 0 , 1 0 0 0 0 0 )  
40  ? T I C K ( 1 )
```

TICKの分解能を261倍にするオプション

*リファレンス参照

$$12 / (60 * 261) = 0.000077 \text{秒}$$

$$1 / 0.000077 = 1300$$

1万回ループなので、1,300万ループ/秒

R11=0

R11+=1

R10-=1

IF R10 GOTO -2

R10=R11

RET

計算が2コ

判定が1コ

GOTOが1コ

→4コ計算

1300万x4計算 = 計算5200万回/秒

ちょっと足りない分は画面表示やキーボード処理など裏タスク

マシン語はしんどいけど、IchigoJam BASICの**3千倍速い**！

	IchigoJam BASIC	マシン語
書きやすさ	○	×
安全	○	×
速度	×	○
ループ/秒	4,500回/秒	1,300万回/秒

ふくっちは、

こんなしんどいことをやって

IchigoJam BASICを作ったのか！？