

jövedőlés
 ha $ctr1 \neq 0$ amíg nem nulla $\Rightarrow T$
 ha $ctr1 > 0$ amíg nagyobb $\Rightarrow T$

```

int ctr1 = 1;
int ctr2 = 10;
while (ctr1 != 0)
{
  ctr1 = ctr2 & 0x03;
  if (ctr1 > 0) // ez pl. lehetne branch if greater than zero
  {
    ctr2--;
  }
  ctr2--;
}
  
```

	1.	2.	3.	4.	5.
állapotgép	00	01	10	11	10
ctr1	1	2	2	0	0
ctr2	10	10	8	8	7
jövedőlés	N	N	T	T	T
tényleges megvalósulás	T	T	T	N	N

↓
 inentől átugorja a ciklust
 ↳ vége

- while pillanata
 $1 \neq 0 \Rightarrow T$
- $10 \rightarrow 1010$
 $3 \rightarrow 0011$
 $0010 = 2 = ctr1$
 $\downarrow 2 > 0 \Rightarrow T$
 $ctr2 = 10 - 1 - 1 = 8$
- $ctr1 = 2$ $ctr2 = 8$
 $2 \neq 0 \Rightarrow T$
- $8 = 1000$ $ctr2 = 8$
 $3 = 0011$
 $0000 = ctr1$
 $0 > 0 \Rightarrow$ nem igaz $\Rightarrow N$
- $ctr2 = 8 - 1 = 7$
 $ctr2 = 7$
 $ctr1 = 0$
 $ctr1 \neq 0$
 $0 \neq 0 \Rightarrow N$

Teljesítmény arány: $\frac{1}{5} \Rightarrow \underline{\underline{20\%}}$

Teljesítményesség: $|a_1 \cdot b_1 + a_2 \cdot b_2 + a_3 \cdot b_3 + a_4 \cdot b_4|$!
 2db 4×4 -es mátrixot akarunk összeszorozni. A mátrixhoz LD, ST, ADD,

MUL utasításokat használunk.

• Van egy sima proci: minden összeadást és szorzást külön-külön kell végteni

• Van egy SIMD: egy útemben össze tud szorozni 4 32-éses tömböt egy másik 4 32-éses tömbbel, illetve van olyan műveletek ami egy 4 32-éses tömb elemeinek összegeit egy útemben kiszámolja.

(Adat felhozás, adatkicérés egy útem)

a) sima proci-nál hány művelet van külön-külön és egyben?

4×4 mátrix \Rightarrow 16 elem

Összesen 160

LD: 2db 4×4 -es = 32

ST: 1 mátrix szorzata + írjuk ki = 16

ADD: fut: 3 összeadás $\Rightarrow 3 \cdot 16 =$ 48

MUL: fut: 4 szorzás $\Rightarrow 4 \cdot 16 =$ 64

b) SIMD proci-nál hány műv. külön-külön és egyben?

LD: 2db 4×4 betöltés \Rightarrow 32

ST: 1 mátrixot írunk csak ki \Rightarrow 16

MUL: van 16 elem \Rightarrow eddig egy MUL-hoz 4 szorzás kellett \Rightarrow de most 1 lépésben el tudja végezni \Rightarrow 16

ADD: 4 számot össze tud adni egyben, 16 elemhez eddig elemeinént 3 összeadás kellett (4 szám) \Rightarrow már nem kell \Rightarrow 16

Összesen: 80

c) SIMD mennyivel gyorsabb a simánál, ha csak mátrix szorzást csinál?

$\frac{160}{80} =$ 2x gyorsabb

d) Mennyivel gyorsabb a SIMD proci ha csak az idő 50%-ban végző mátrix műveleteket?

$$S = \frac{1}{(1-p) + \frac{p}{N}} = \frac{1}{(1-0.5) + \frac{0.5}{2}} = \frac{4}{3} = \underline{\underline{1.34}}$$

- 1, Adatfüggőség I-H
- 2, Bővendőség I-H
- 3, GPU, API, OpenCV I-H
- 4, GPU neurális háló I-H
- 5, Interface tulajdonságok ABCDEF
- 6, PCI Express I-H
- 7, Flip-flop tca, tsetup, thold
- 8, Xilinx 7 LUT RAM memórias
- 9, FPGA I-H
- 10, AXI C kód
- 11, Soft CPU Xilinx vs. Intel
- 12, Xilinx SoC I-H
- 13, LUKO algoritmus → Ismerd fel, milyen arch., töltsd ki a táblázatot
- 14, 8b/10b

- 1, CISC, RISC cisc/risc/62/egyiksem
- 2, párhuzamosítás (FMT, ILP, CMP, internehalem, intel hyper) I-M
- 3, Assembly párhuzamosítás
- 4, Amhdal (kis fa)
- 5, Interfészleajdoságok párosítás ABCDEFGHI
- 6, USB interfajell I-M
- 7, Thunderbolt I-M
- 8, kijelző/megjelenítő eszk. I-M
- 9, PCI busz jelátvitel I-M
- 10, PCI express I-M
- 11, FPGA áramkör fejlesztés I-M

12, AXI olvasás átvitel ábra: ADDR mintavétel hangyadik CLK?
 hangy adatesorozatot fogad a master?
 ki hajtja - AVAILD
 - RVALID
 - RREADY
 master v. slave?

- 13, Verilog kód
- a) 100 MHz elég e $f_{max} < \frac{1}{t_{comb} + t_{tr} + t_{setup}}$
 - b) x-y megvétel a) még mindig na. c?
 - c) milyen hatása lenne
 - d) mit valószínűleg always blokk (LUT, FF...)
 - e) RTL leírás

- 14, OpenCL kernel kód + mielő kérdések
- hangy dimenzió? mielő kernel?
 - mire szolgál w argumentum? hogyan lehet kernel argumentumok értéket adni?
 - hangy workitem?
 - mire van get-global-id?
 - melyik memóriában van xy?
 - milyen típusú memóriára utal OpenCL?
 - milyen regiszterbe képet le xy-t?
 - mit jelentenek a regiszter bitjei
 - hogyan éri el xy memóriát. CPU?
 - kell e barrier(), miért?

```

wire in;
reg a;
reg [7:0] out;

```

szinkron rst

```

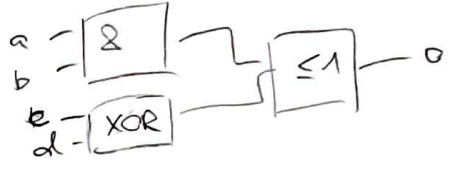
always@(posedge clk)
begin
if(rst)
a <= 1'b0;
else if
a <= in

```



assign 0 => wire típus: komb. log.
always(a(a or b...)) => reg típus: komb. log.
always@(posedge clk) => reg típus: komb. + tároló

1-XOR



```

end
assign o = ((a & b) | (c ^ d));
always@(posedge clk)
begin
is(rst)
out <= 8'b0;
else
out <= {out[6:0], o}
end

```

tcomb = 7ns tsetup = 3ns tacc = 1ns

balra esifeltolő reg

a) 100 MHz jó-e?

$$f_{clk} < \frac{1}{t_{comb} + t_{setup} + t_{acc}} = 30,30 \text{ MHz} \Rightarrow 100 \text{ MHz} < 30,30 \text{ MHz} \Rightarrow \text{Nem}$$

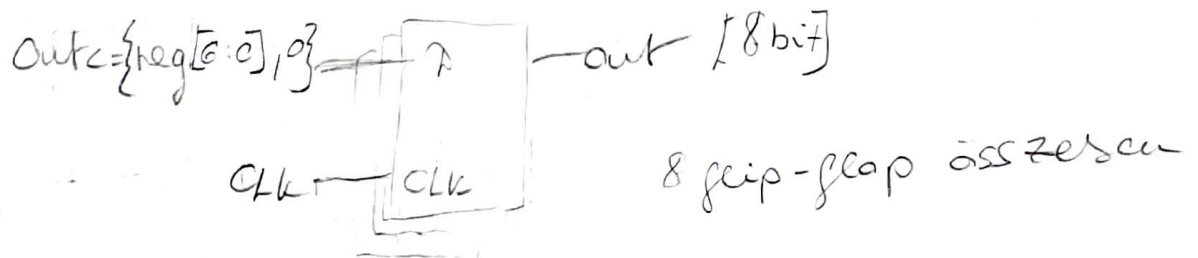
b) assign o = (a & b) | (c ^ d) eszerint assign o = (a & b) | (c & d) -re a?
előtte is 1 LUT és utána is 1 LUT van.

↳ Nem változik mivel 2-höz 1 LUT kell.

c) Milyen hatása lenne ha * lenne az always blokknál?
* változóra érzékeny => * változásnál újra számol => aszinkron lesz.

d) 2. always mit valósít meg? mivel lehet?
konkaténál (összetűz) => FF

e) RTL?



A R G B
 8 8 8 8 = 32 bit
 átlátszóság

Egy példa OpenCL kernel képfeldolgozást véget, a memóriában a kép soronként van eltárolva (row-major order). Egy képpontot (pixel) egy unsigned int típus reprezentál ARGB formátumban (A a legmagasabb, B a legalsó 8 biten). [A R G B]

```
__kernel void zebra( __global unsigned int *imagein, const int stride,
__global unsigned int *imageout) {
```

```
const int zebra_size = 30; zebra csíkok szélessége
```

```
const float y_threshold = 235.0f; határérték
```

```
int gid = get_global_id(0); aktuális workitem indexét kérdezi le
```

// Képpont koordináták meghatározása

```
int u = gid % stride; } stride : sor hossza
```

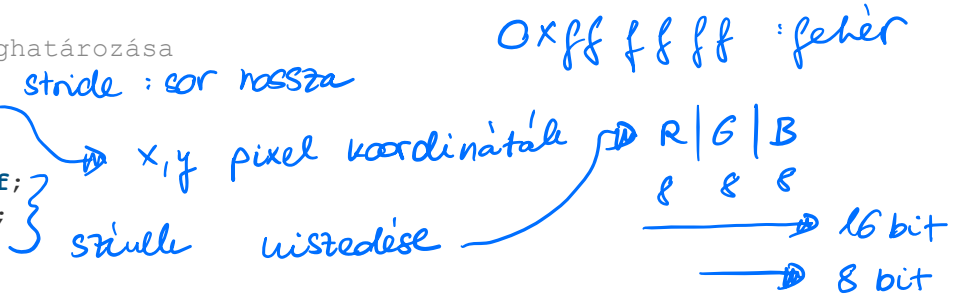
```
int v = gid / stride;
```

```
int rgb = imagein[ gid ];
```

```
int r = (rgb >> 16) & 0xff;
```

```
int g = (rgb >> 8) & 0xff;
```

```
int b = (rgb) & 0xff;
```



// Világosság érték kiszámítása

```
float y = 0.30f * r + 0.59f * g + 0.11f * b; fehér-feleke kiszámolás
```

```
if (y > y_threshold) { ha a világosság > határérték (0; 255)
```

```
int zebra = (u+v) % zebra_size < zebra_size / 2 ? 255 : 0;
```

```
r = zebra;
```

```
g = zebra;
```

```
b = zebra;
```

} kistárolja az új zebra változókat

```
}
```

```
imageout[gid] = 0xff000000 | (int)r << 16 | (int)g << 8 | (int) b;
```

```
}
```

↳ kiemeltetve összerakni RGB-t

• Mi utal az openCL-re?

-- global

-- kernel

de ha most csak `get-global-id(0)` van akkor sem 1 dimenziós?

- Helyes működés eléréséhez hány dimenzióban kell a work-itemeket ütemezni? Honnan tudhatjuk?

2 dimenzióban. `get-global-id(dim)`-el lehet elérni az adott dimenzióhoz tartozó indexet.

⇒ `get-global-id(0) = x` koordinátát `get-global-id(1) = y` koordinátát

- Mi a funkciója a „stride” nevű argumentumnak? Hogyan adhatunk meg értéket? adja vissza

stride: sorok számát adja meg.

Az értéket a kernel futtatásakor meg kell adni

kernel argumentumként: `clSetKernelArg(...)` fgv.

- W x H felbontású kép esetén hány work-itemet ütemezzünk, hogy helyes működést kapjunk?

Legalább $W \cdot H$ work-itemek

- Fizikailag milyen/melyik memóriában helyezkedik ez az „rgb” nevű változó? Milyen típusú memória ez OpenCL nevezéktan szerint?

`int rgb`: -- globális memóriában van ⇒

GDPR RAM → private SGPR ?

- GCN architektúra esetén milyen regiszter segíti az `if (y > y_threshold)` elágazás megvalósítását, mit jelentenek az egyes bitjei?

VCC
ink. → SCC - scalar condition code regiszter

összehasonlítás eredménye work-itemeként.

kisebb v. =
=
nagyobb v. =
always set ?

- Az „imageout” puffer milyen típusú és melyik memóriában helyezkedik el? Hogyan éri el a CPU?

imageout: unsigned int típusú

-- global memóriában van (ez tartalmazza a kimenetet mindig)

A CPU „read-image()” fgv.-t vagy

„enqueueReadBuffer()” fgv.-t használja a globális memóriában lévő adatok olvasásához.

• kell e barrier()?

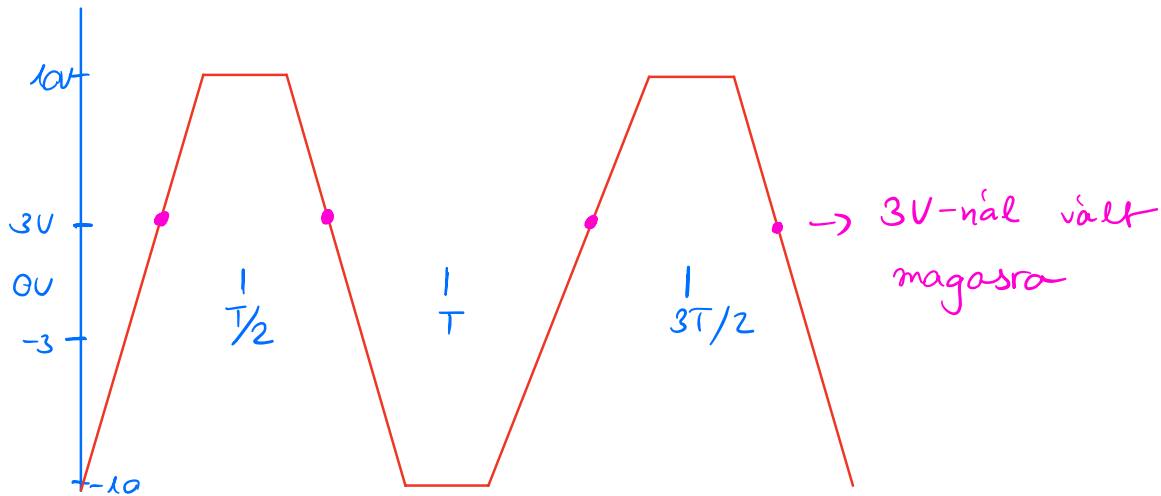
Akkor kell, ha több wavefrontunk van,
mivel, ha az 1. elfutott de a 2. még nem
kezdte el akkor hiba lesz.

Barrier vár amíg minden WI eléri a barrier-t.

↳ workgroup > wavefront → szinkronizáció kell.

- 1, Utarítás készlet vs mikroarch
- 2, Utarítás csövez. függőségek I-M
- 3, Elágazásjelművelés I-M
- 4, ARMv7A vs ARMv8A
- 5, GPU generációk I-M
- 6, GPU RAM I-M
- 7, OpenCL esetén hogyan tudja a workitemet feldolgozó kernel, hogy milyen adatokat kell feldolgozni I-M
- 8, PPIPS
- 9, USB interface I-M
- 10, PCI buszcsatlakozás I-M
- 11, Verilog nyelvű HDL fejlesztés
- 12, Xilinx Zynq, Xilinx MicroBlaze kiválasztás
- 13, Aszinkron, szinkron jelátvitel.
 - a) (aszinkron) jelterjedési sebesség
 - b) (szinkron) SR
 - c) (szinkron) jelterjedési sebesség
 - d) melyik PCIe lehet
- 14, AMB, AXI, AXI (stream kód)
 - a) összehas.: topológia, sebesség, átvitel
 - b) FIFO melyikkel, ha számít a gyorsaság
 - c) Cortex M-hez milyen buszokat: RAM/FLASH, DMA, GPIO, Ethernet
↳ rajzold le, milyen topológiát használnál?
 - d) AXI vagy AXI Stream a kód, miért?

13/ Aszimmetrikus



a) $SR = 3V/\mu s$ ($T/2, 3T/2 \dots$)-ban ???
jelterjedési sebesség?

$$-10V \rightarrow 3V = 13V$$

$$\frac{13V}{3V/\mu s} = T \quad \downarrow \quad f = \frac{1}{T} = \frac{1}{2 \cdot T}$$

fél periódus
↳ · 2

b) szimmetrikus ábra $V_{diff} = 2V$ 20% -80% - 15ns

• jelterjedési sebesség:

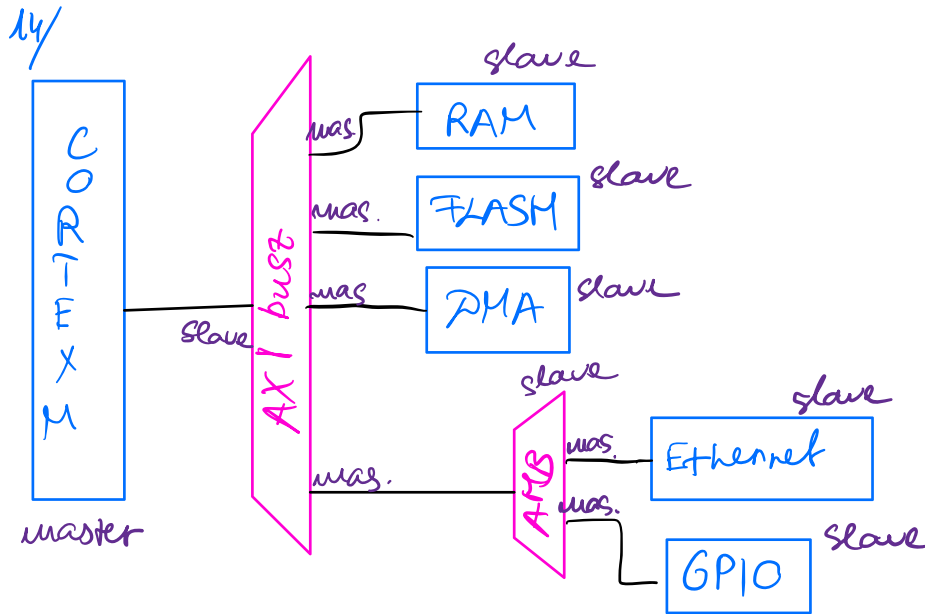
$$f = \frac{1}{(15ns \cdot 0,6) \cdot 2}$$

$$\bullet SR = \frac{2V}{15ns} \cdot 0,6$$

↓
egész periódus

d) $u_1 = 400 \text{ ps}$ $V_{Tx} = V_{Rx} = 4 \cdot 0,125$
Milyen SPIexpress lehet ez?

$$\frac{10^6}{400} = 2500 \rightarrow 2,5 \text{ Gbit/sec}$$



	AHB	AXI	AXI stream
topológia:	több master több slave	egy master egy slave	egy master egy slave
sebesség:	lassú	gyors	nagyon gyors
átvitel:	<ul style="list-style-type: none"> • pipeline • felülvizsgálás • minifájlkezelés • burst 	<ul style="list-style-type: none"> • pont-pont • pipeline • van címzés • burst 	<ul style="list-style-type: none"> • nincs címzés • korlátlan burst

FIFO: a lényegi, hogy csak be kell rakni az adatot, nincs címzés

↳ AXI stream a leggyorsabb

Ha van offset a kódban ⇒ AXI, ha nincs ⇒

AXI stream