

Вычисления на видеокартах

- План курса
- Пререквизиты
- Архитектура CPU
- История GPU и GPGPU
- Введение в OpenCL API
- Домашние задания



План курса, задания на **github** + экзамен

- Введение в OpenCL/CUDA API
- Архитектура видеокарты
- Примеры оптимизаций с local memory
- Транспонирование, умножение матриц
- merge sort
- Разреженные матрицы
- Bitonic sort, radix sort
- LBVH construction + Ray Tracing
- Растеризация: Vulkan, Larrabee, cudadaster
- Ray marching (SDF, shadertoy)
- Nanite в UE5: Real-time rendering полигональной модели любого размера

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями:

```
int main() {  
    std::vector<int> values;  
    values[5] = values[11];
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);
```

```
int main() {  
    std::vector<int> values;  
    values[5] = values[11];
```

```
    memcpy(
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);

int main() {
    std::vector<int> values;
    values[5] = values[11];

    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values

    memcpy(
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в C++ - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);

int main() {
    std::vector<int> values;
    values[5] = values[11];

    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values

    void *source = ???; // откуда

    memcpy(
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);

int main() {
    std::vector<int> values;
    values[5] = values[11];

    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values

    void *source      = ptr + 11 * sizeof(int); // откуда

    memcpy(
}
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в C++ - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);

int main() {
    std::vector<int> values;
    values[5] = values[11];

    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values

    void *source      = ptr + 11 * sizeof(int); // откуда
    void *destination = ptr + 5 * sizeof(int); // куда

    memcpy(
}
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в C++ - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);  
  
int main() {  
    std::vector<int> values;  
    values[5] = values[11];  
  
    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values  
  
    void *source      = ptr + 11 * sizeof(int); // откуда  
    void *destination = ptr + 5 * sizeof(int); // куда  
    size_t bytes_count =           sizeof(int); // сколько байт  
    memcpy(  
}  
9
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в C++ - арифметика над указателями:

```
void* memcpy(void* destination, const void* source, size_t bytes_count);

int main() {
    std::vector<int> values;
    values[5] = values[11];

    void *ptr = values.data(); // адрес первого элемента в values

    void *source      = ptr + 11 * sizeof(int); // откуда
    void *destination = ptr + 5 * sizeof(int); // куда
    size_t bytes_count =           sizeof(int); // сколько байт
    memcpy(destination, source, bytes_count); // копируем
}
```

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями

Самое сложное что встретим в алгоритмах:

- **асимптотический анализ**
 - считать массив - $O(N)$
 - сравнить каждую пару чисел - $O(N^2)$
- ***bitonic/merge/radix sort***

Пререквизиты

Самое сложное что встретим в **C++** - арифметика над указателями

Самое сложное что встретим в алгоритмах:

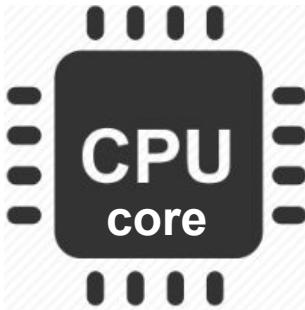
- **асимптотический анализ**
 - считать массив - $O(N)$
 - сравнить каждую пару чисел - $O(N^2)$
- ***bitonic/merge/radix sort***

Компьютер подойдет любой - код можно будет запустить на **CPU**

Глава 1: архитектура CPU

ALU, FPU, GFlops, FMA, Instruction Level Parallelism, Branch Prediction, Meltdown/Spectre, Cache Lines, Simultaneous Multithreading, Hyper-Threading, SIMD, SSE, AVX

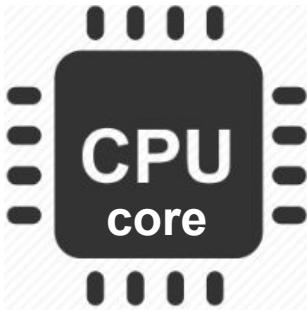
Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Архитектура CPU

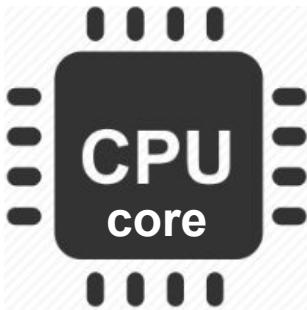


Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **ЭТО СКОЛЬКО?**

Архитектура CPU

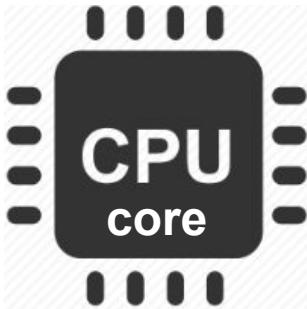


Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **$5 * 10^9$ операций в секунду!**

Архитектура CPU

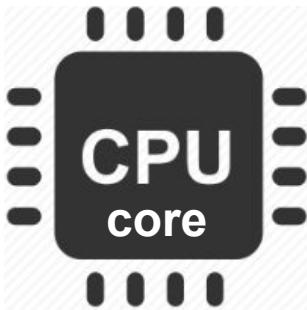


Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **$5 * 10^9$ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

Архитектура CPU



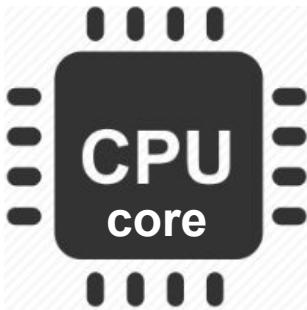
Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **$5 * 10^9$ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

А что такое **GFlops**?

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

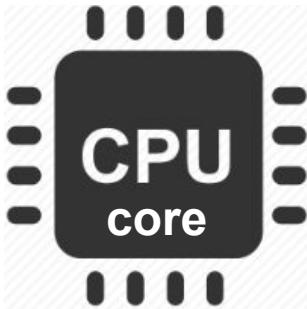
Делает это быстро! 5 GHz - **$5 * 10^9$ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

А что такое **GFlops**?

Giga-Floating point operations per second

Условно у одного ядра **CPU** 10 GFlops

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

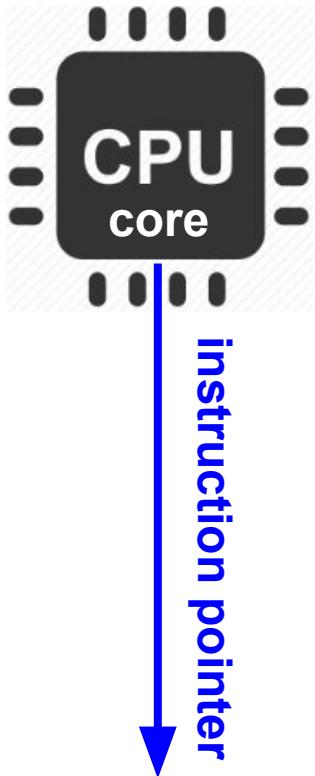
А что такое **GFlops**?

Giga-Floating point operations per second

Условно у одного ядра **CPU** 10 GFlops

В два раза больше чем GHz, т.к. **FMA операция**: fused multiply-add - две операции за такт ($a * b + c$)

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

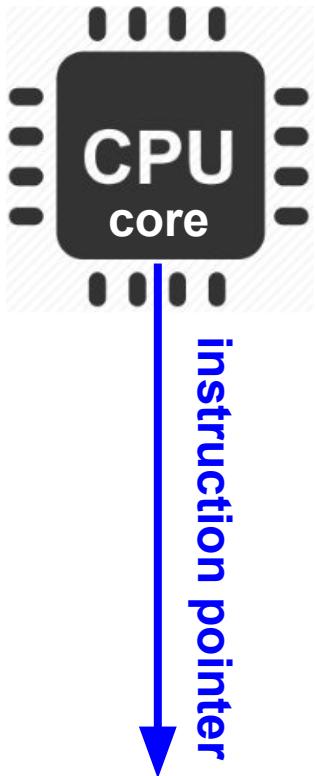
c = a + b;

...

...

...

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

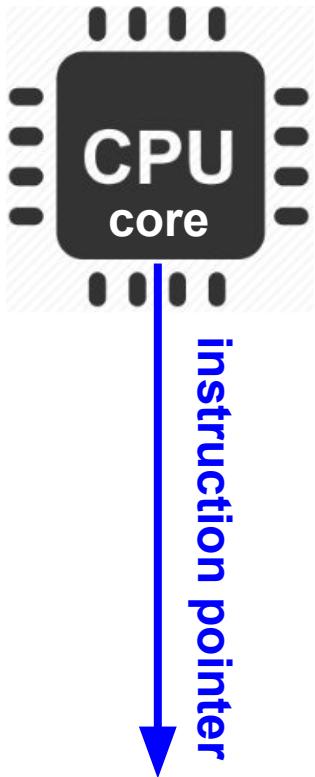
c = a + b; **Из чего состоит такая команда?**

...

...

...

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

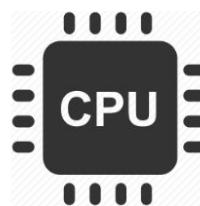
Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

C = a + b ;

...

...

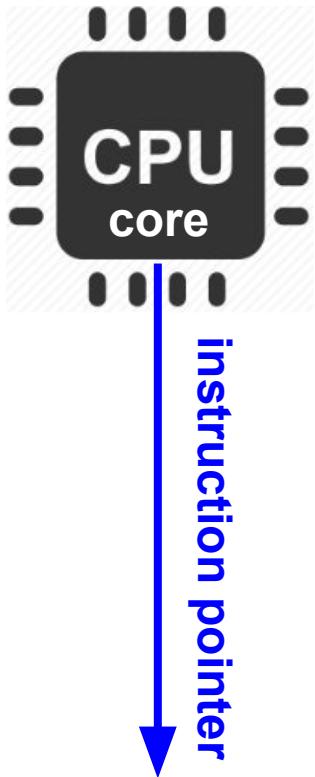
...



Считать из памяти a, b



Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

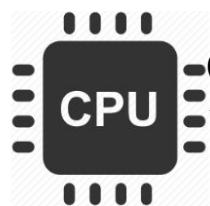
Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

C = a + b;

...

...

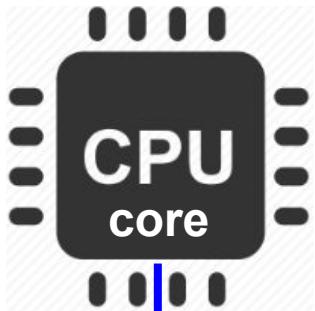
...



Считать из памяти a, b
в регистры
(64-битные)



Архитектура CPU



instruction
pointer

Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

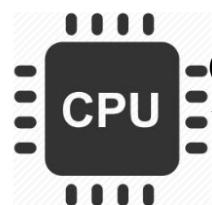
$$c = a + b;$$

где хранится?

...

...

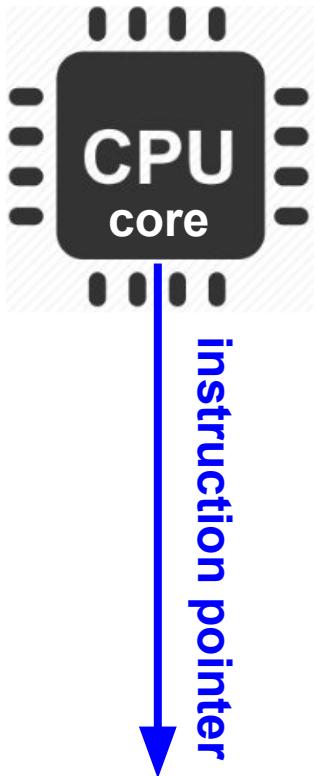
...



Считать из памяти **a, b**
в регистры
(64-битные)



Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

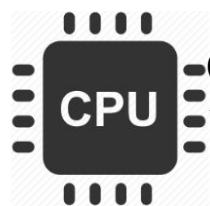
Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

C = a + b;

...

...

...

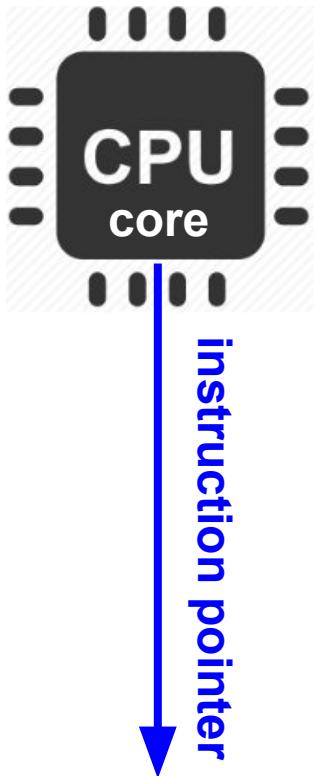


Считать из памяти a, b
в регистры
(64-битные)



указатели в таких регистрах позволяют адресовать какой максимальный объем памяти?

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

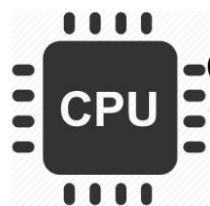
Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

C = a + b;

...

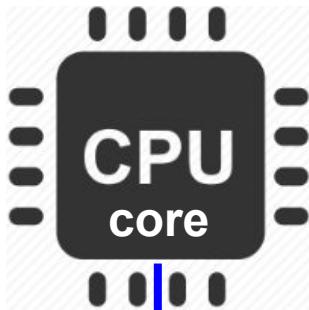
...

...



За 1 наносекунду посчитать в
регистрах $c = a + b$

Архитектура CPU



instruction pointer

Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

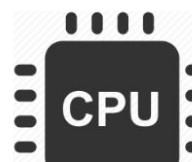
Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

c = a + b;

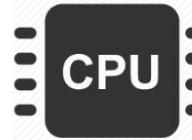
...

...

...



Считать из памяти a, b

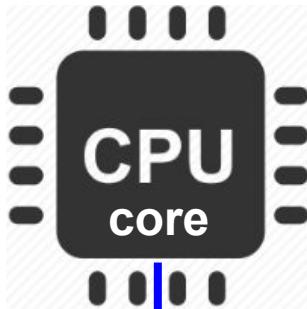


За 1 наносекунду посчитать в
регистрах c = a + b



Записать в память c

Архитектура CPU



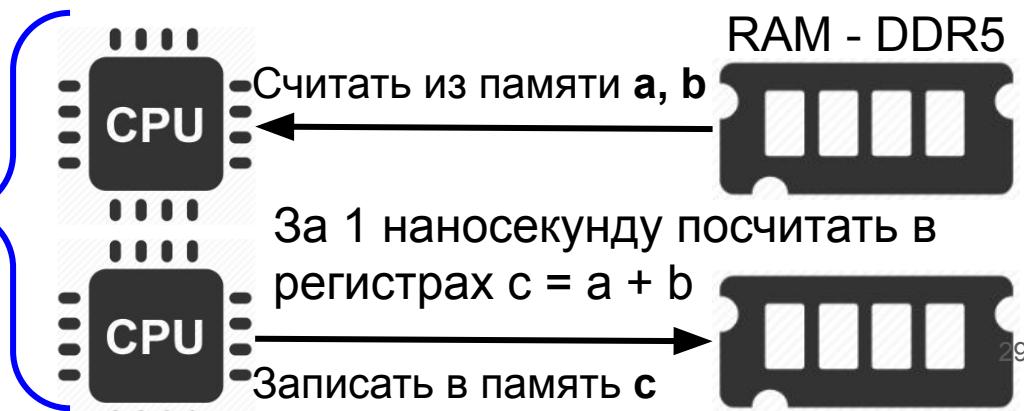
Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

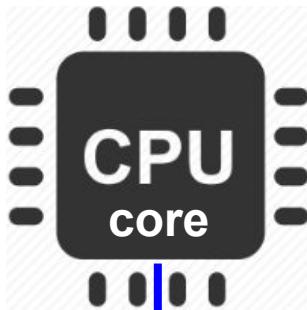
Делает это быстро! 5 GHz - **$5 * 10^9$ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

$c = a + b;$

Сколько времени?



Архитектура CPU



instruction pointer

Умеет считать:

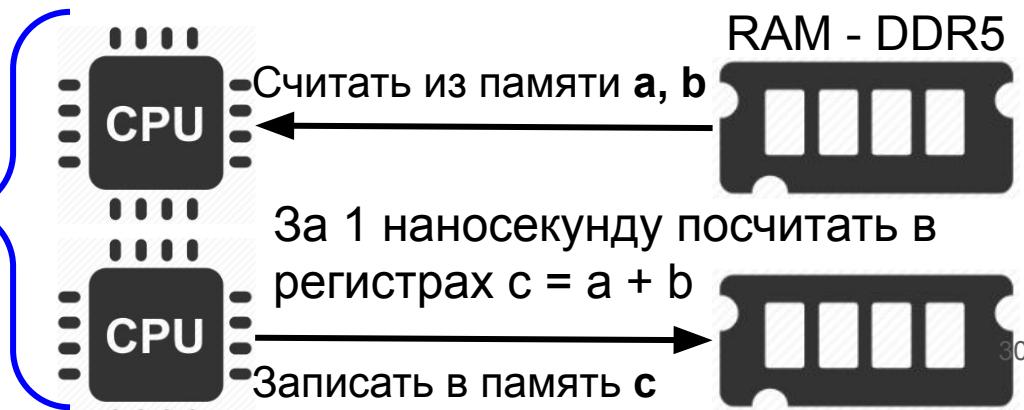
- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - $5 * 10^9$ операций в секунду!
На операцию тратит меньше 1 наносекунды!

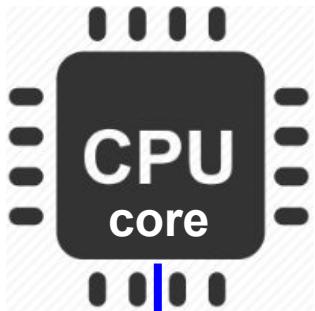
$$c = a + b;$$

Сколько времени?

DDR5 memory
bandwidth: 40 GB/s



Архитектура CPU



instruction pointer

$$c = a + b;$$

LATENCY!!!!11111

Сколько времени?

DDR5 memory

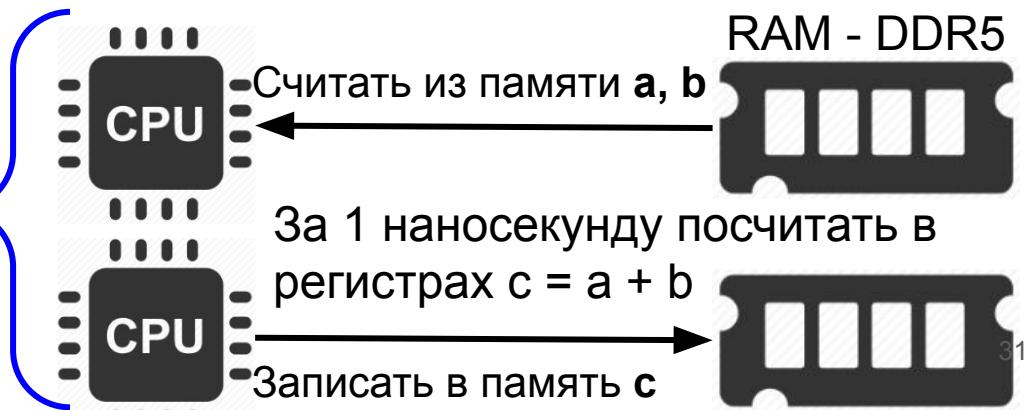
bandwidth: 40 GB/s

Умеет считать:

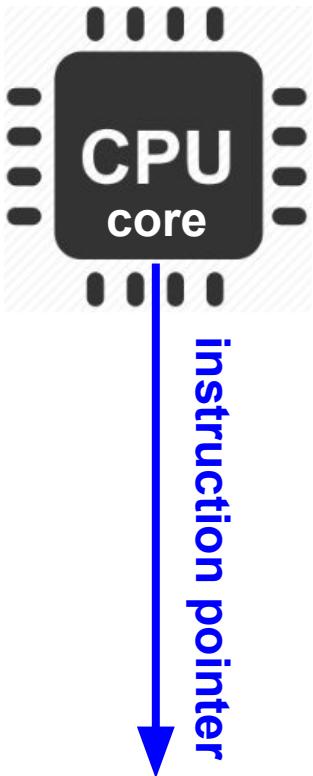
- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - $5 * 10^9$ операций в секунду!

На операцию тратит меньше 1 наносекунды!



Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

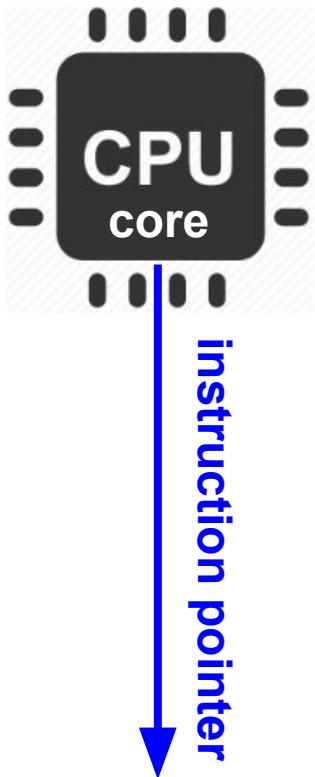
c = a + b;



RAM - DDR5

- bandwidth
- latency

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

c = a + b;

f = d + e;



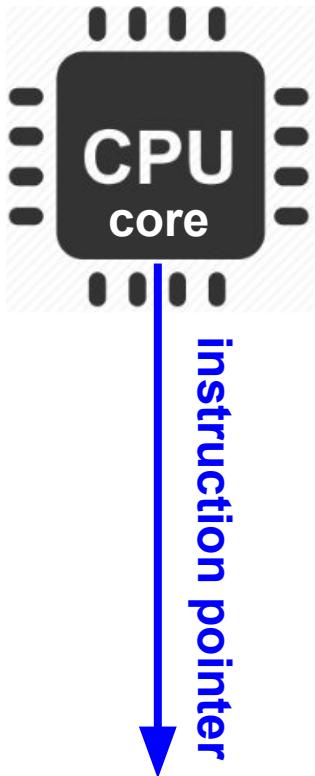
Как ускорить?

RAM - DDR5



- bandwidth
- latency

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

$$C = a + b;$$

$$f = d + e;$$

$$x = C + f;$$



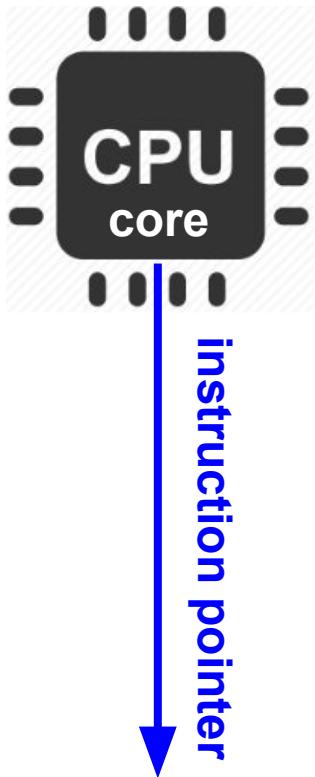
Как ускорить?



RAM - DDR5

- bandwidth
- latency

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

$$C = a + b;$$

$$f = d + e;$$

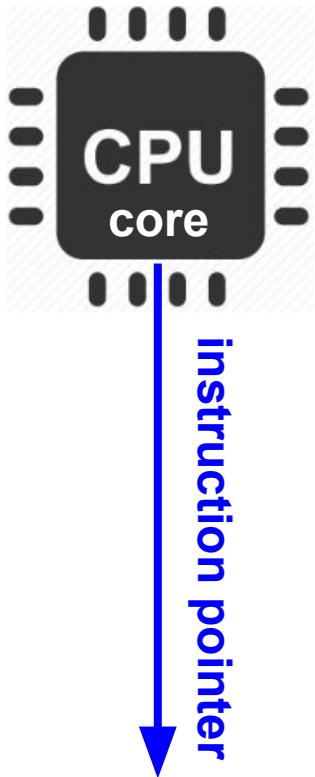
$$x = C + f;$$

ILP - Instruction Level Parallelism
(out-of-order execution)



- bandwidth
- latency

Архитектура CPU



Умеет считать:

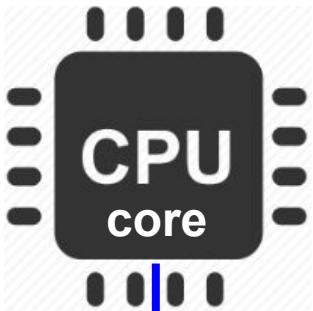
- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

```
if (a < b) {  
    c = d + e;  
} else {  
    f = h + g;  
}
```

ILP - Instruction Level Parallelism
Что делать?

Архитектура CPU



instruction pointer

Умеет считать:

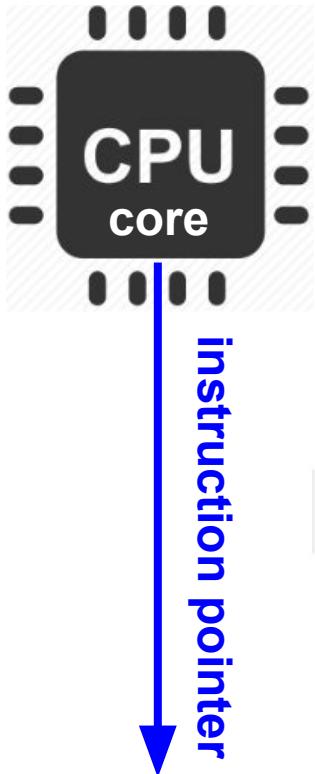
- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

```
if (a < b) {  
    c = d + e;  
} else {  
    f = h + g;  
}
```

} ILP - Instruction Level
Parallelism
+
Branch Prediction

Архитектура CPU



Умеет считать:

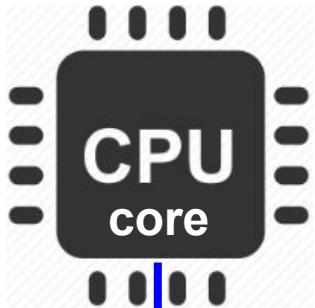
- ALU - Arithmetic Logical Unit
 - FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹** операций в секунду!
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

```
for (int i = 0; i < n; ++i) {
    sum += a[i];
}
```

- ILP - Instruction Level Parallelism
- + Branch Prediction

Архитектура CPU



instruction pointer

Умеет считать:

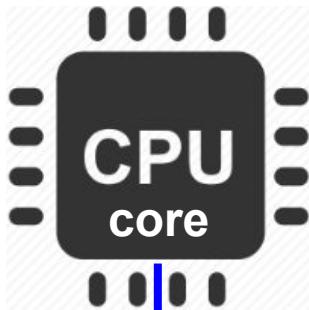
- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10⁹ операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

```
start:  
    sum += a[i];  
    ++i;  
    if (i < n)  
        goto start;
```

ILP - Instruction Level
Parallelism
+
Branch Prediction

Архитектура CPU



instruction pointer

Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

if (...) { Деление на ноль!

a = b / value;

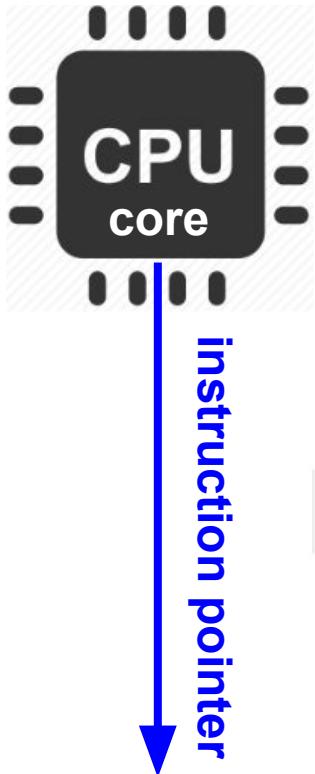
}

А что будет если value=0?

A Branch Predictor не предупредили!!!

} ILP - Instruction Level Parallelism + Branch Prediction

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
 - FPU - Floating-Point Unit

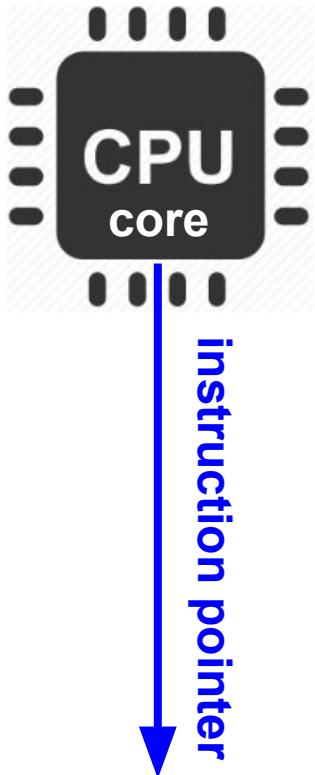
**Делает это быстро! 5 GHz - $5 * 10^9$ операций в секунду!
На операцию тратит меньше 1 наносекунды!**

```
for (int i = 0; i < n; ++i) {  
    sum += a[i]; Page Fault!  
}
```

А что будет если і за пределами $a[]$?
A Branch Predictor не предупредили!!!

- ILP - Instruction Level Parallelism
- + Branch Prediction

Архитектура CPU



Умеет считать:

- ALU - Arithmetic Logical Unit
- FPU - Floating-Point Unit

Делает это быстро! 5 GHz - **5 * 10^9 операций в секунду!**
На операцию тратит меньше **1 наносекунды!**

ILP - Instruction Level
Parallelism
+
Branch Prediction

Значит ли это что ILP + Branch
Prediction + Data Pre-Fetching
не имеют побочных эффектов?
Может тогда они и не нужны?!

Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData[N] = [a, b, c, d]  
myData[AndKernel[N+M]] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData[N] = [a, b, c, d]
myDataAndKernel[N+M] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```

```
while (true) {
    if (myData[myDataAndKernel[ptr]]) { // много итераций ptr < N
        ...
    }
}
```



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData [N] = [a, b, c, d]
myDataAndKernel[N+M] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```

```
while (true) {
    if (myData[ myDataAndKernel[ptr] ]) { // много итераций ptr < N
        ...
    }
}
```



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData [N] = [a, b, c, d]
myDataAndKernel[N+M] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```

```
while (true) {
    if (myData[ myDataAndKernel[ptr] ]) { // много итераций ptr < N
        ...
    }
}
```

```
for (int i = 0; i < N; ++i) {
    ...
    ... = myData[i]; // считываем каждый элемент
}
```



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData [N] = [a, b, c, d]
myDataAndKernel[N+M] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```

```
while (true) {
    if (myData[ myDataAndKernel[ptr] ]) { // много итераций ptr < N
        ...
    } // резко меняем ptr = N+K + break
}
```

```
for (int i = 0; i < N; ++i) {
    startTime = currentTime();
    ... = myData[i]; // считываем каждый элемент
    time = currentTime() - startTime;
}
```



Архитектура CPU

Meltdown/Spectre уязвимости

```
myData      [N]  = [a, b, c, d]
myDataAndKernel[N+M] = [a, b, c, d, e, f, g, secret value]
```

```
while (true) {
    if (myData[ myDataAndKernel[ptr] ]) { // много итераций ptr < N
        ...
    }
}
```

```
for (int i = 0; i < N; ++i) {
    startTime = currentTime();
    ... = myData[i]; // считываем каждый элемент
    time = currentTime() - startTime;
    if (time < typicalTyme) {
        // i - индекс по которому сработал pre-fetching, значит ptr[N+K] = i
    }
}
```



Последствия:

- в JavaScript точность [performance.now\(\)](#): стала 10^{-4} секунд (ухудшили x20)
- микрокодом добавили ограничений в branch predictor

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс

x100 →

Раз доступ к памяти настолько медленнее чем вычисления из регистров - промазываем L1/L2/L3/L4 кэшами!



Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	< 80 GB/s per-core
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс

x100 →

???

Архитектура CPU

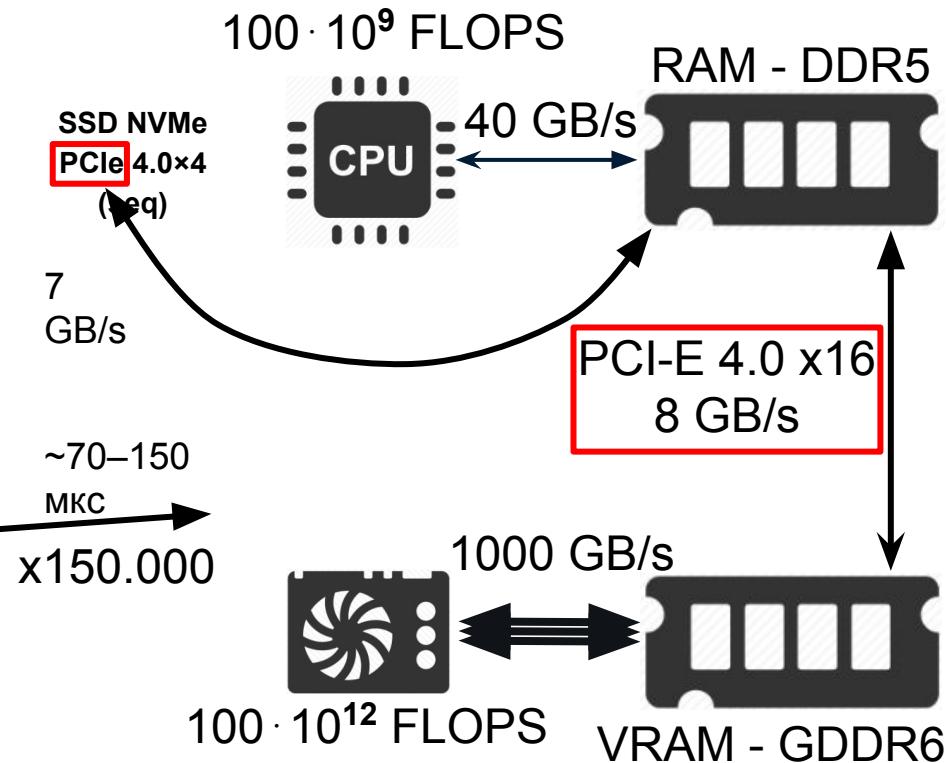
Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s per-core	7 GB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс

↗ x150.000

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

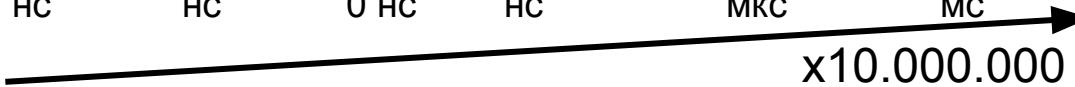
Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (req) 7 GB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 HC	~2–5 HC	~10–20 0 HC	~60–120 HC	~70–150 МКС



* Числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–2 0 нс	~60–120 нс	~70–150 МКС	~8–12 МС



x10.000.000

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s per-core	7 GB/s	250 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс

→ x10.000.000

Это важный факт если вспомнить что в некоторых задачах объем данных **не влезает в RAM!**
См. алгоритмы во внешней памяти (**out-of-core**).

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s per-core	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 МКС	~8–12 МС	~0.2–2 МС

x10.000.000

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	???
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	???
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 МКС	~8–12 МС	~0.2–2 МС	???

x10.000.000

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	Магнитная лента
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	300–400 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс	~0.2–2 мс	~10–120 сек до первого байта

x10.000.000

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Огромный объем!
Долгое хранение! (20 лет)
По промокоду **GPGPUCOURSE** - лилипут в подарок!

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс



Магнитная лента

300–400 MB/s

~10–120 сек до первого байта

* числа условные, все совпадени

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	Магнитная лента
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	300–400 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс	~0.2–2 мс	~10–120 сек до первого байта

Можем ли сделать HDD бесконечно долгим для хранения?

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	Магнитная лента
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	300–400 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс	~0.2–2 мс	~10–120 сек до первого байта

Можем ли сделать HDD бесконечно долгим для хранения?
Можем ли сделать HDD гораздо быстрее? (**bandwidth**)

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	Магнитная лента
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	300–400 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс	~0.2–2 мс	~10–120 сек до первого байта

Можем ли сделать HDD бесконечно долгим для хранения?
Можем ли сделать HDD гораздо быстрее? (**bandwidth**) RAID!

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Тип	L1 cache	L2 cache	L3 cache	DDR5 (2-channels)	SSD NVMe PCIe 4.0×4 (seq)	HDD 7200 rpm (seq)	Ethernet 1 GbE	Магнитная лента
Пропускная способность (bandwidth)	60–120 GB/s per-core	30–80 GB/s per-core	10–40 GB/s per-core	80 GB/s	7 GB/s	250 MB/s	120 MB/s	300–400 MB/s
Задержка доступа (latency)	~0.5–1 нс	~2–5 нс	~10–20 нс	~60–120 нс	~70–150 мкс	~8–12 мс	~0.2–2 мс	~10–120 сек до первого байта

Можем ли сделать HDD бесконечно долгим для хранения?
Можем ли сделать HDD гораздо быстрее? (**bandwidth**) RAID!
Можем ли сделать HDD гораздо быстрее? (**latency**)

* числа условные, все совпадения с реальностью - случайны

Архитектура CPU

Что вы думаете про этот код?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

Архитектура CPU

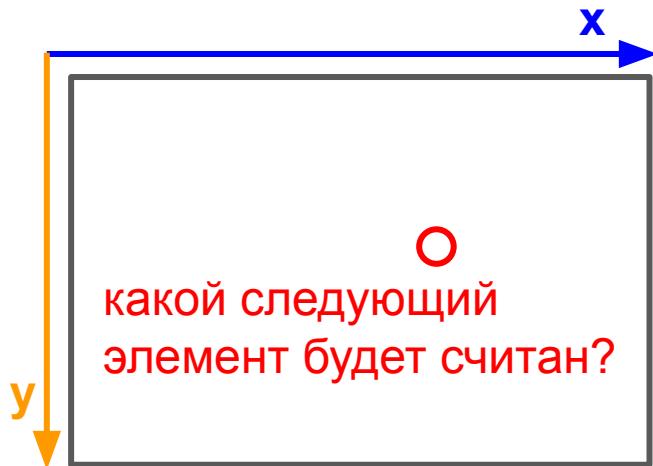
Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

Архитектура CPU

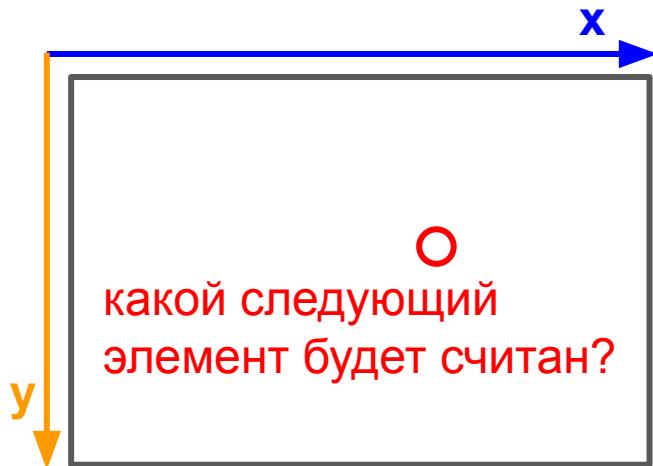
```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

Архитектура CPU

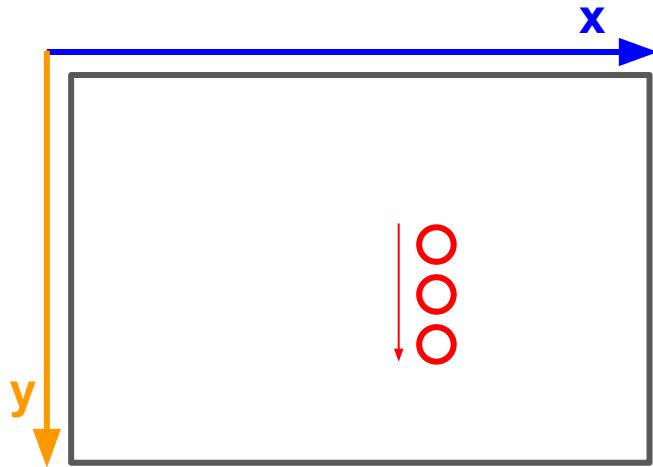
```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

Архитектура CPU

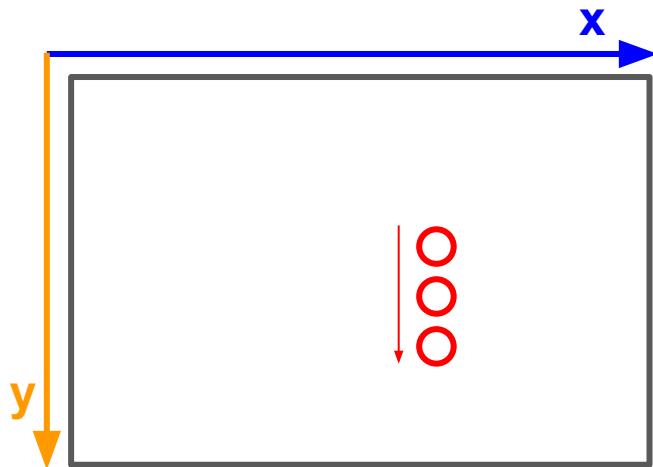
```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



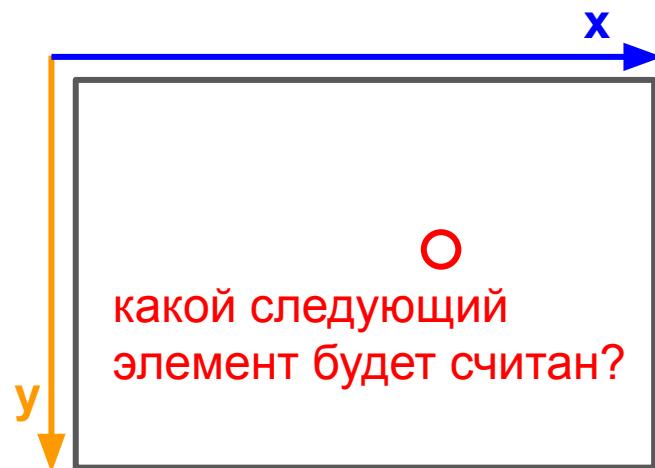
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

Архитектура CPU

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



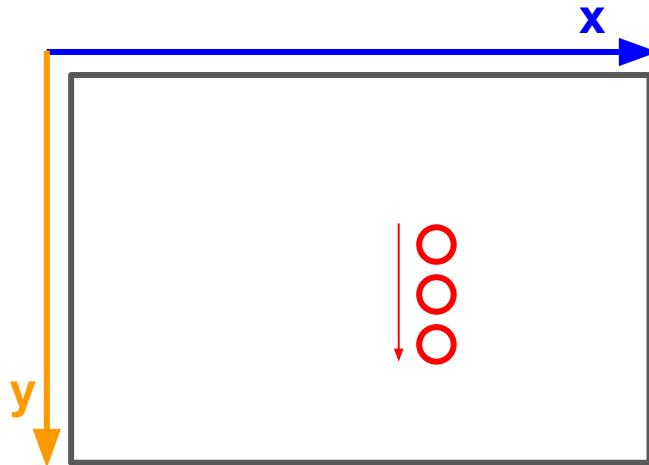
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



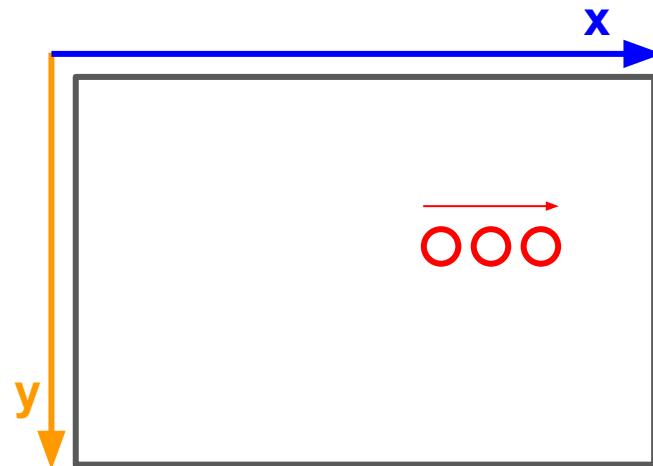
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



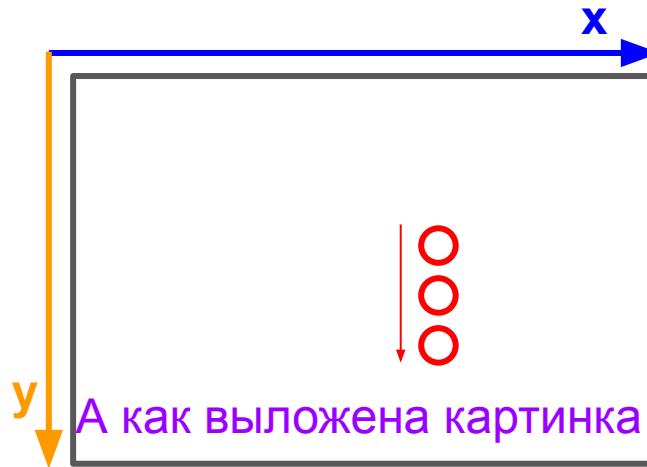
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



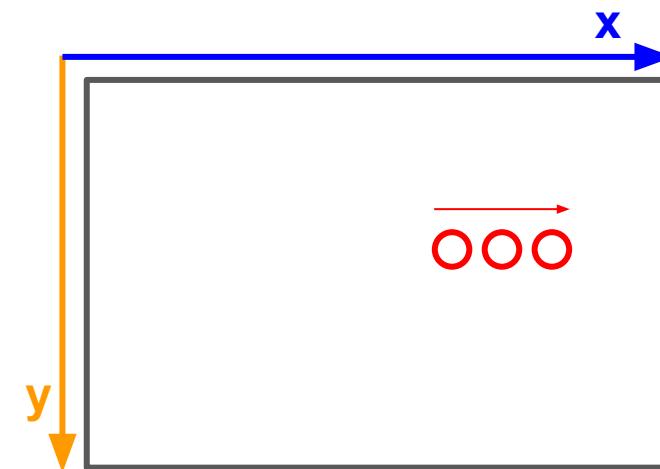
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



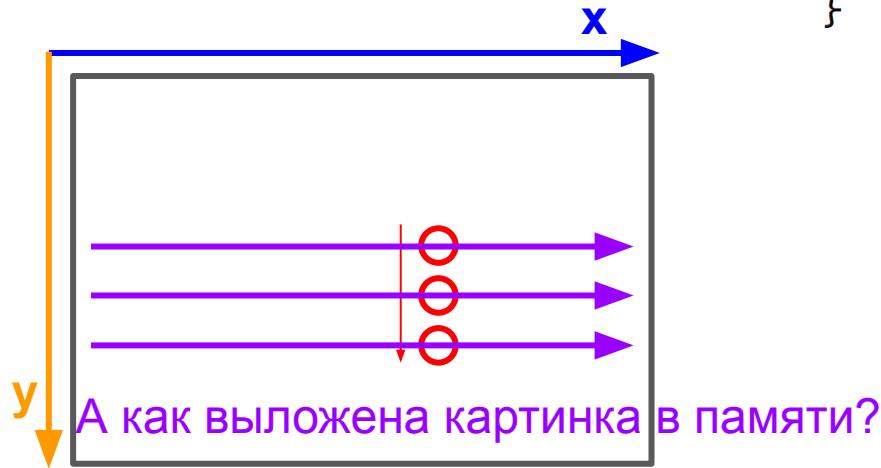
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



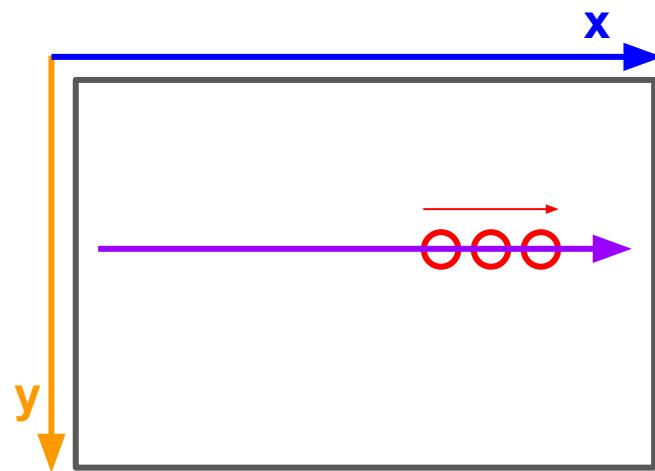
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



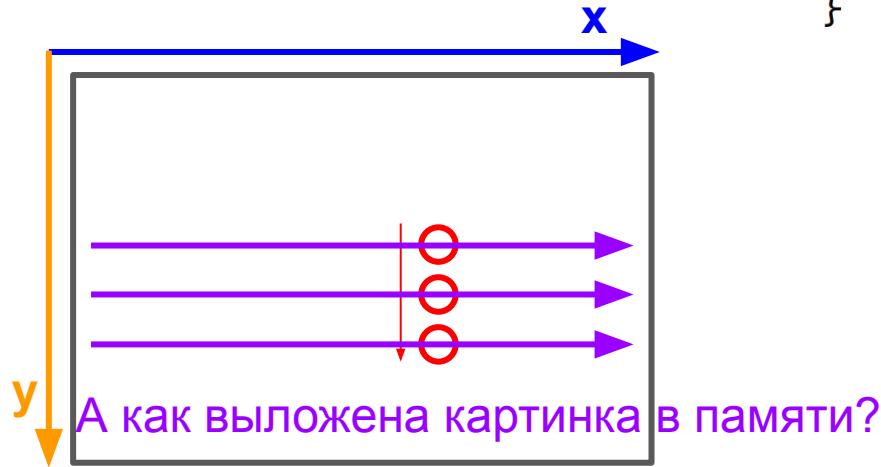
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



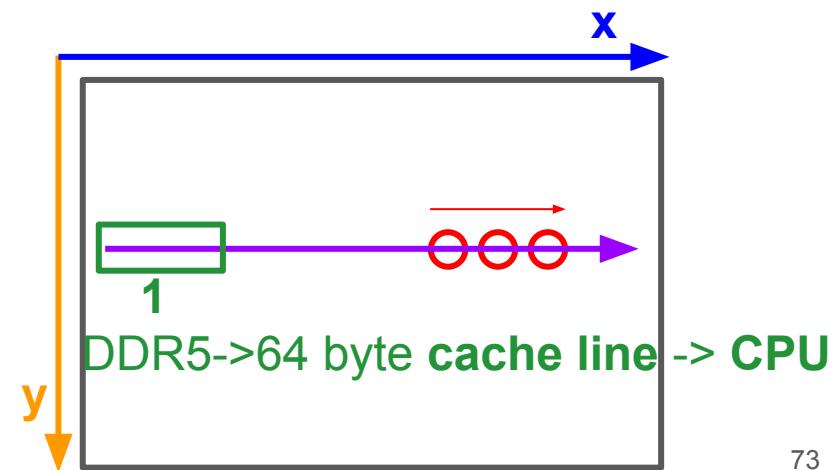
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



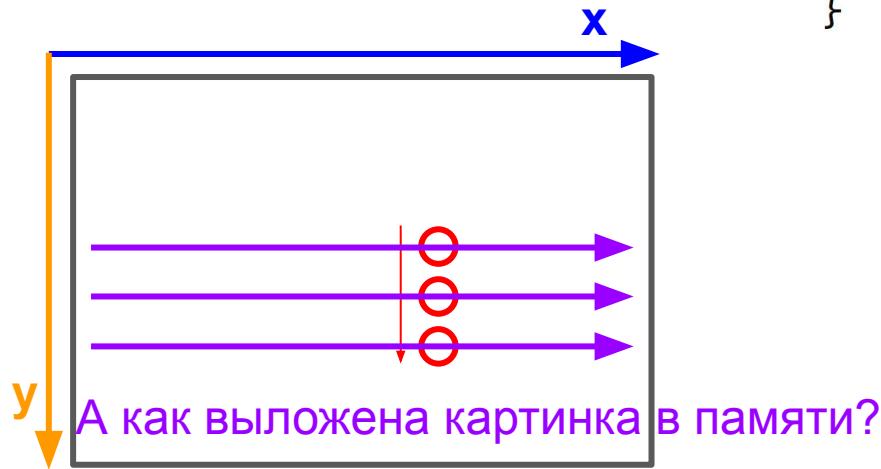
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



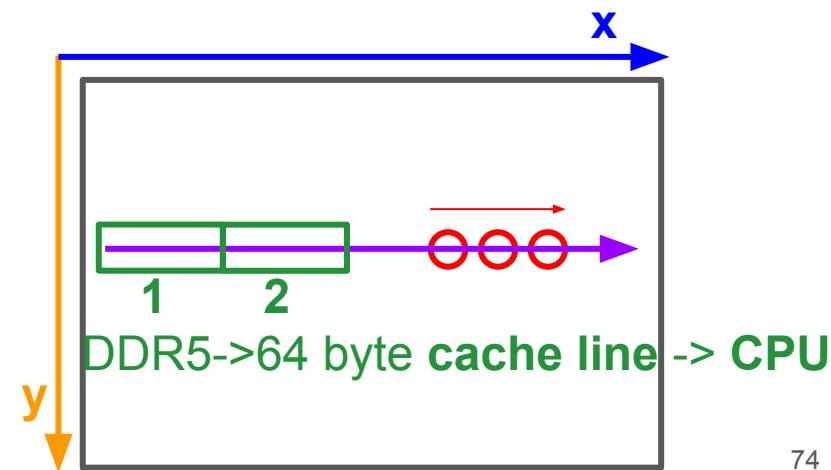
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



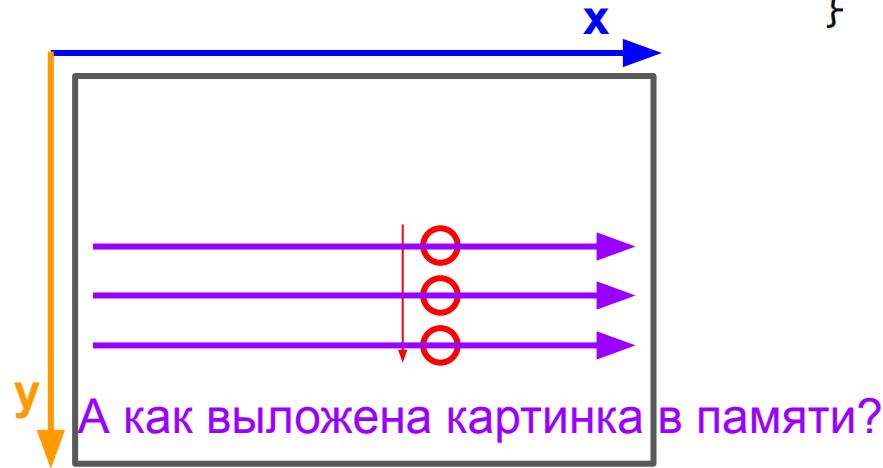
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



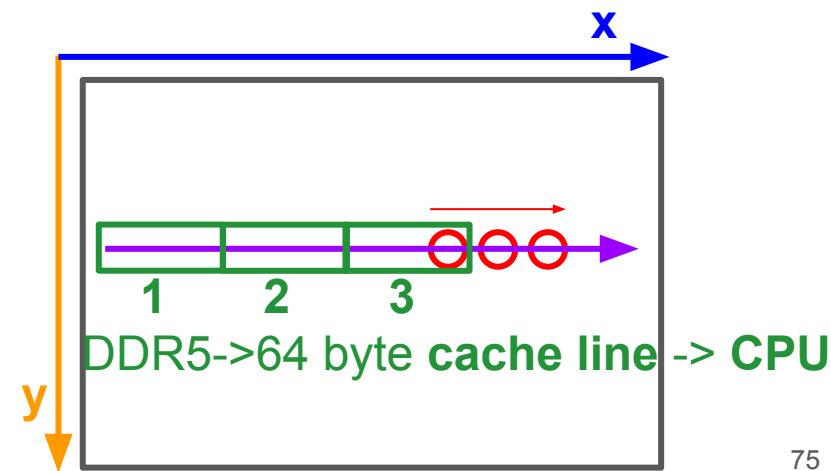
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



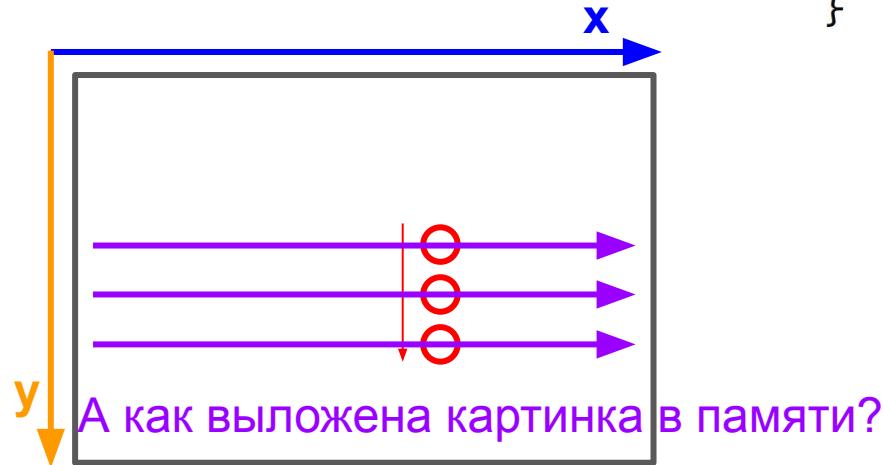
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



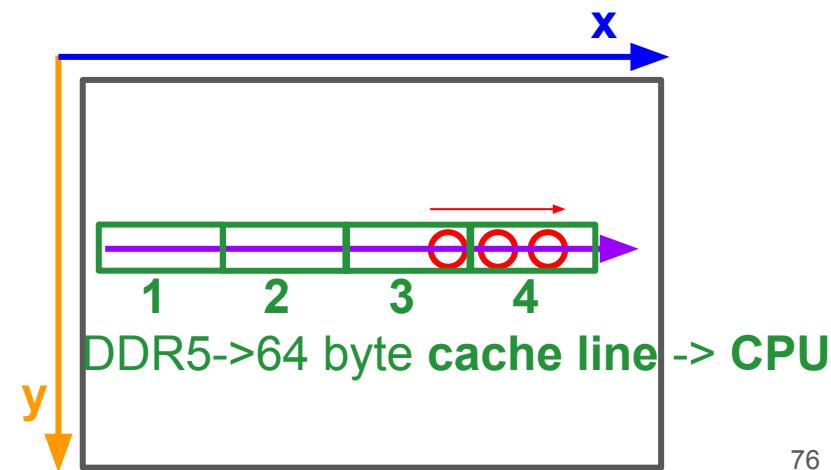
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



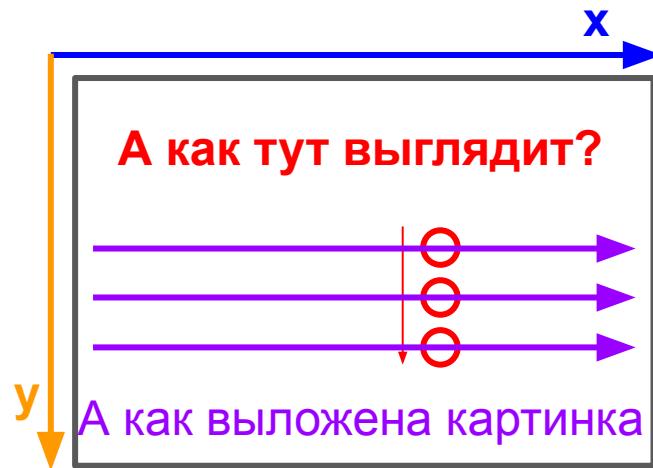
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



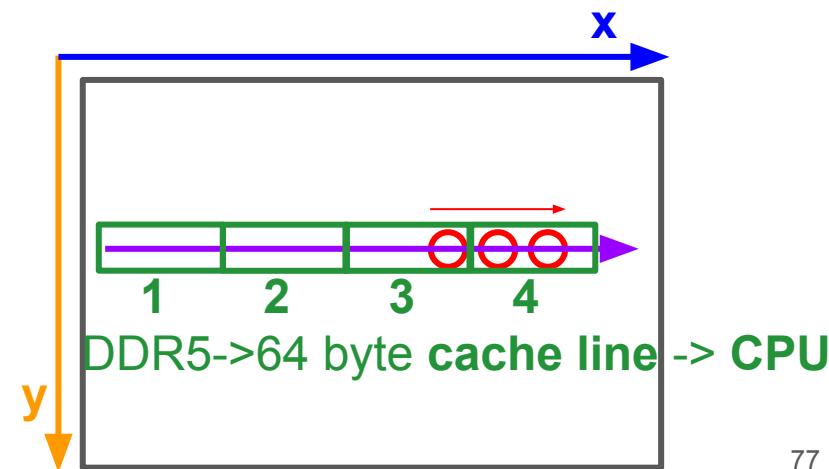
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



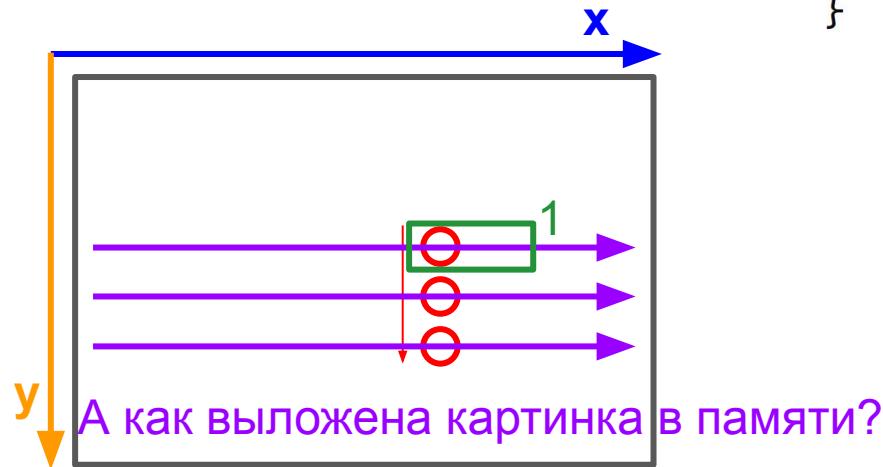
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



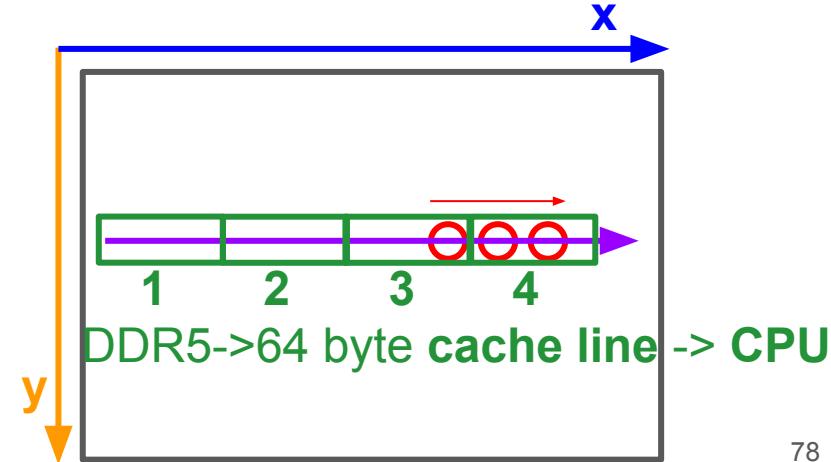
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



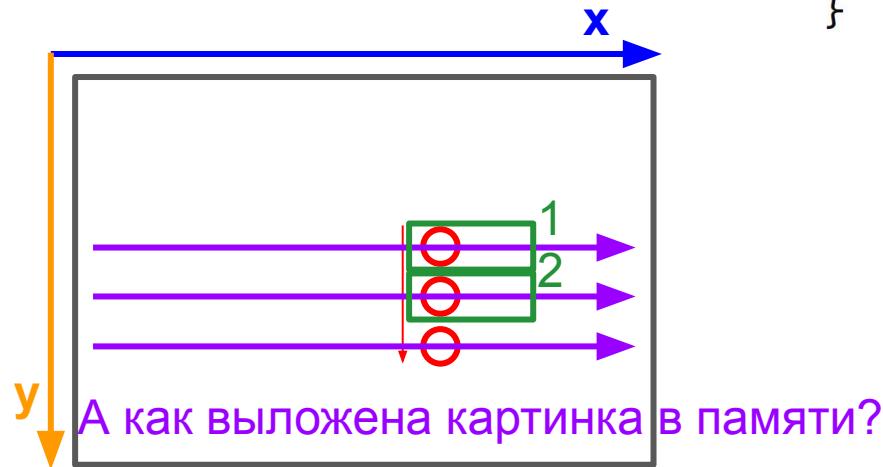
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



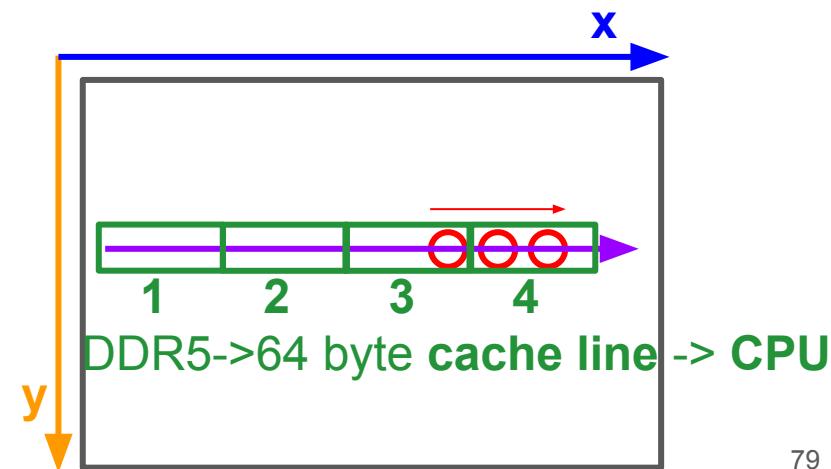
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



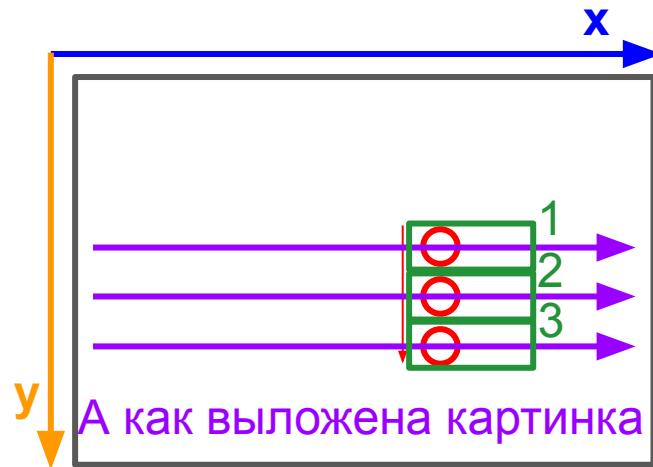
```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



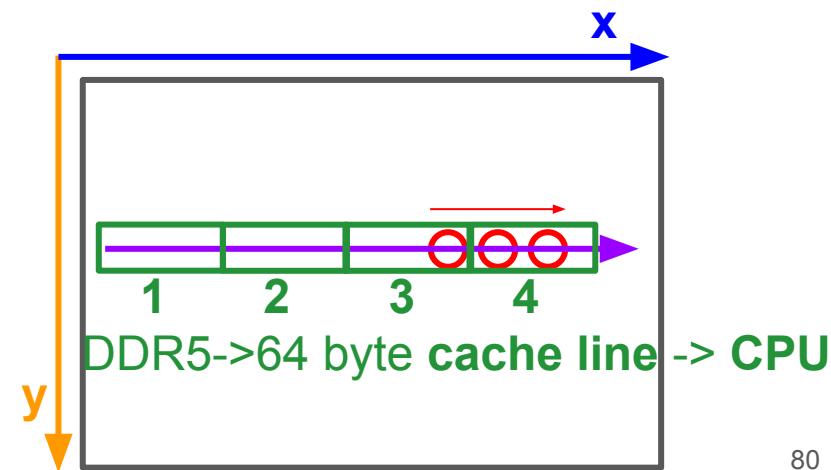
Архитектура CPU

Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

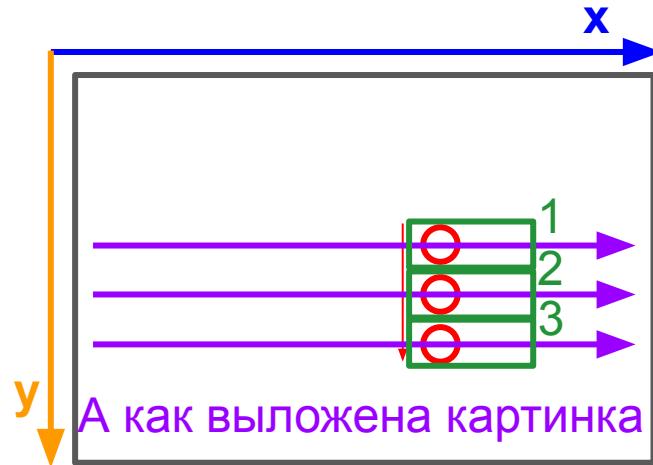


```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```



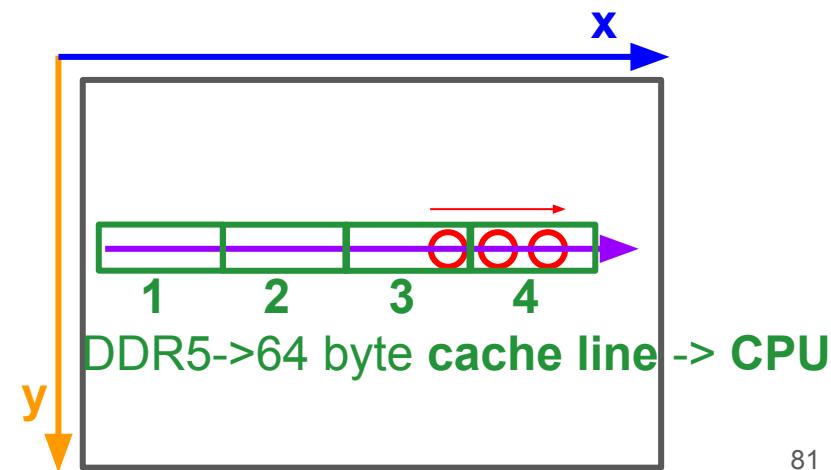
Архитектура CPU

```
sum = 0;  
for (int x = 0; x < width; ++x) {  
    for (int y = 0; y < height; ++y) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

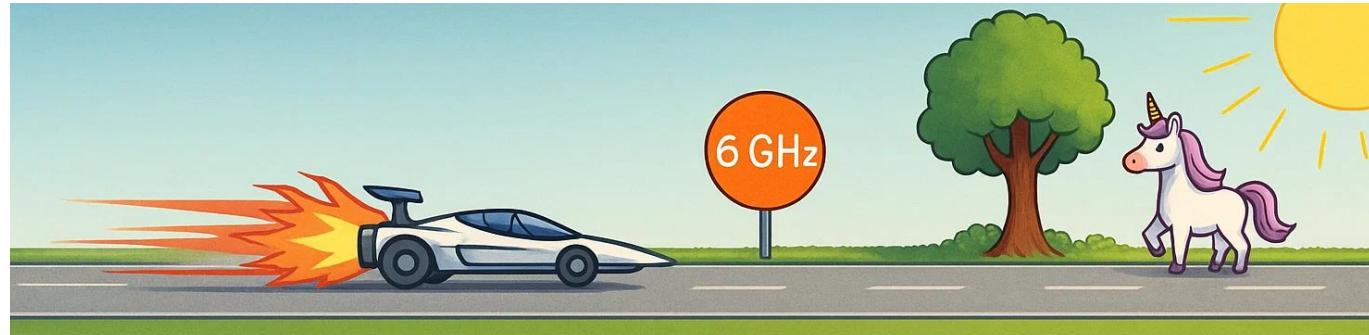
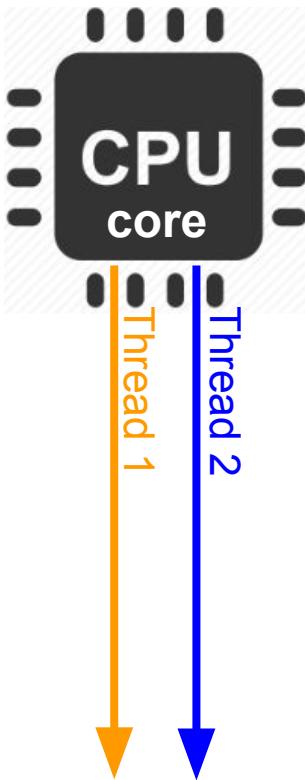


Какая предельная разница в скорости?
Какой код выбрали бы вы?

```
sum = 0;  
for (int y = 0; y < height; ++y) {  
    for (int x = 0; x < width; ++x) {  
        sum += image[y * width + x];  
    }  
}
```

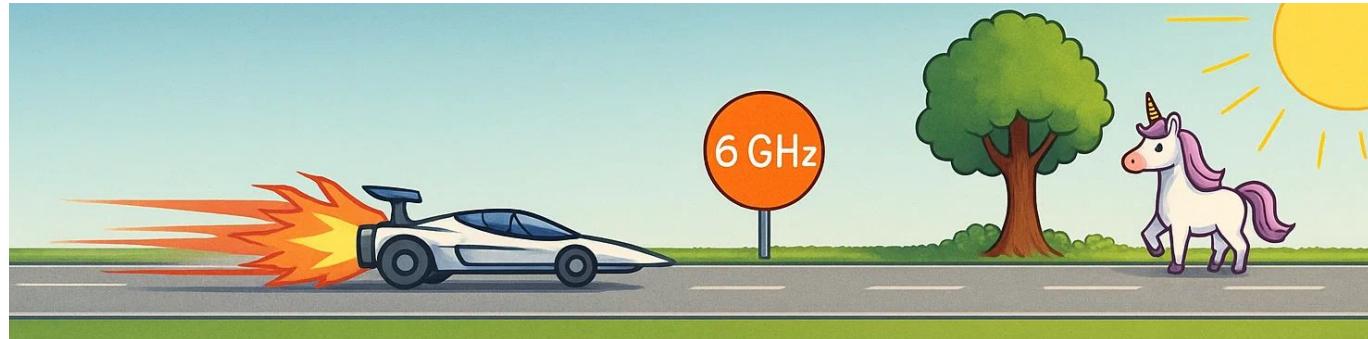
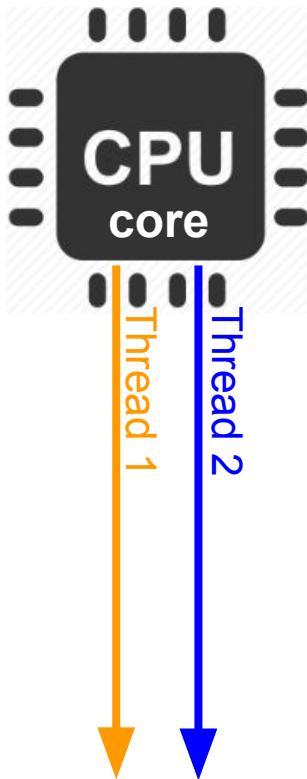


Архитектура CPU: многопоточность



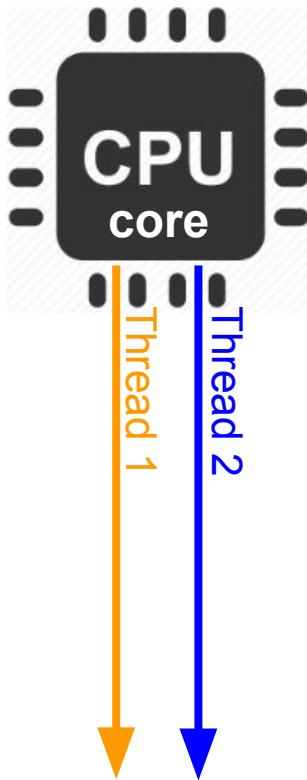
Многопоточность благодаря переключению контекста!

Архитектура CPU: многопоточность



Многопоточность благодаря переключению контекста!
Что нужно перещелкнуть в состоянии ЦПУ ядра для другого потока?

Архитектура CPU: многопоточность

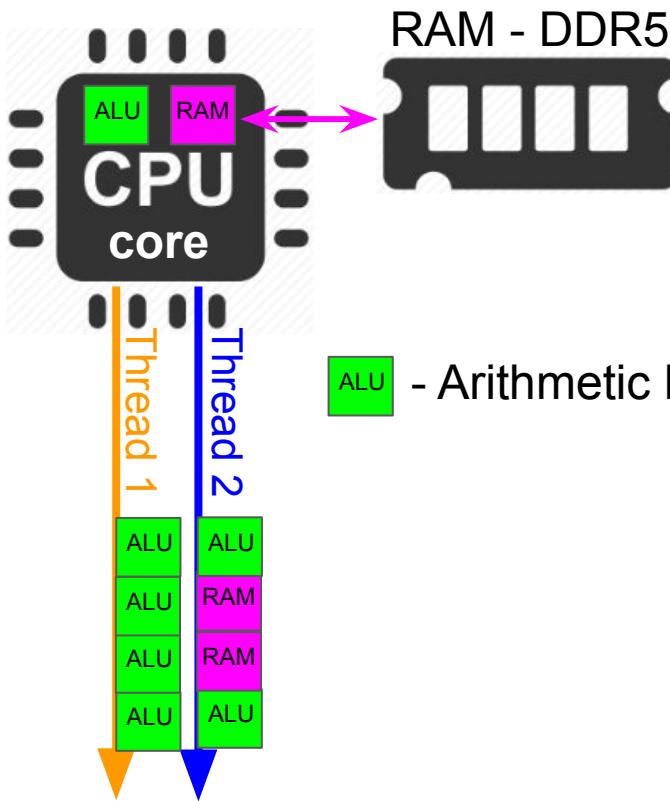


Многопоточность благодаря переключению контекста!

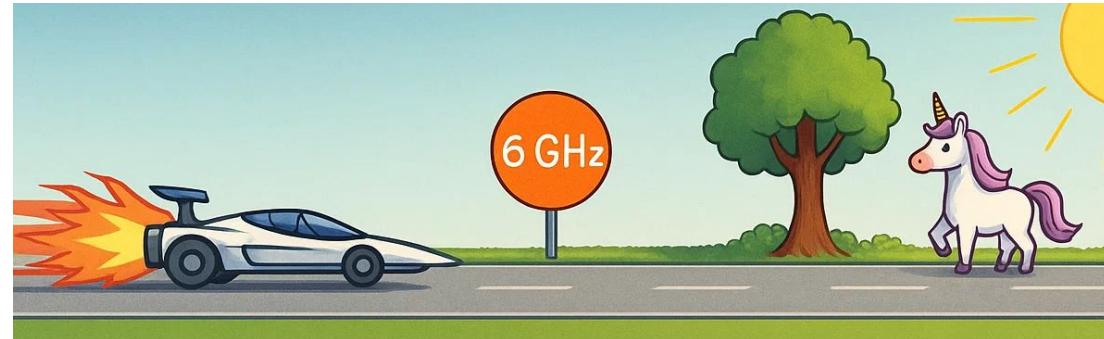
Context switch:

- Обновляет Instruction pointer (указатель на строку кода)
- Подгружает значения регистров процессора (**откуда?**)

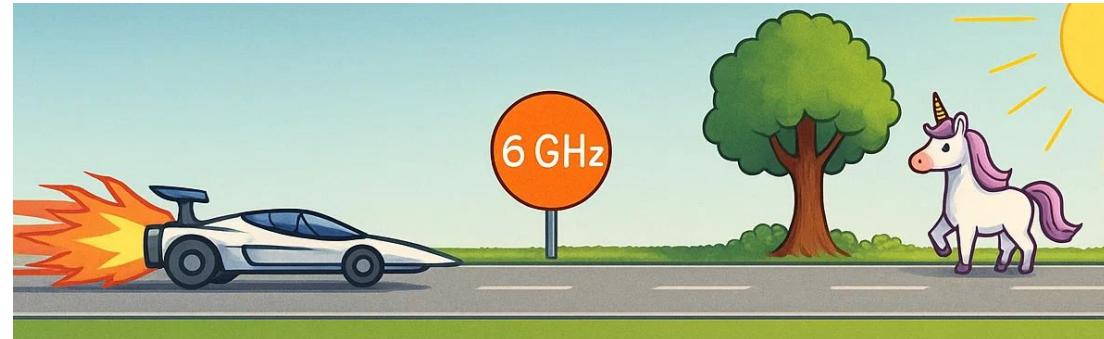
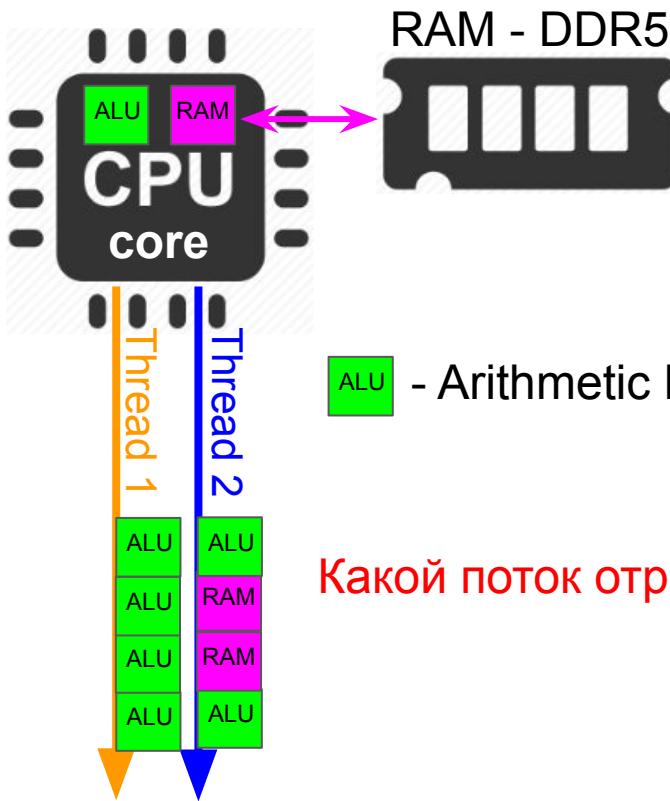
Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



ALU - Arithmetic Logical Unit



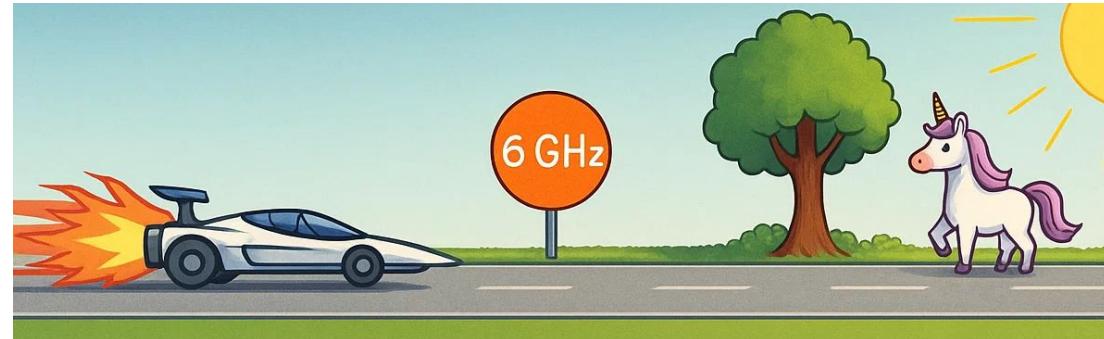
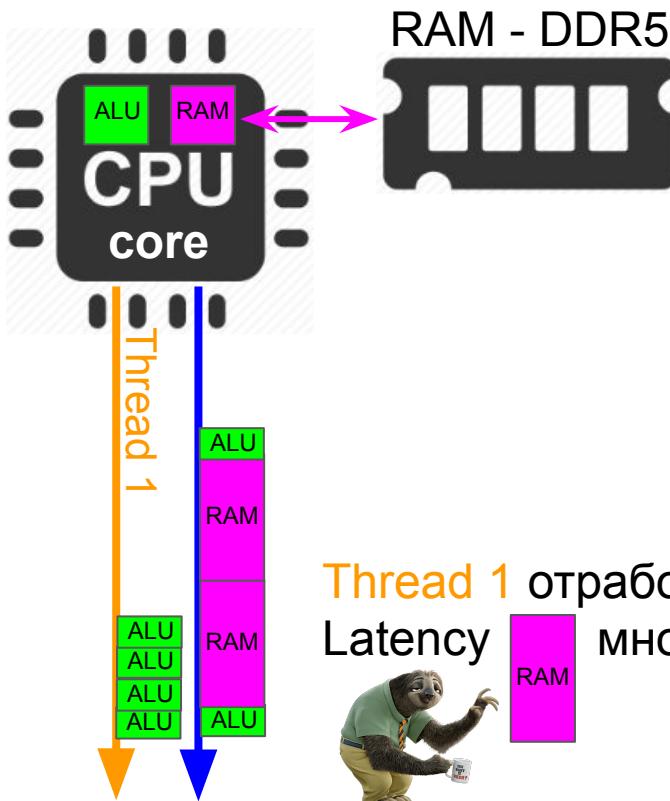
Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



ALU - Arithmetic Logical Unit

Какой поток отработает быстрее?

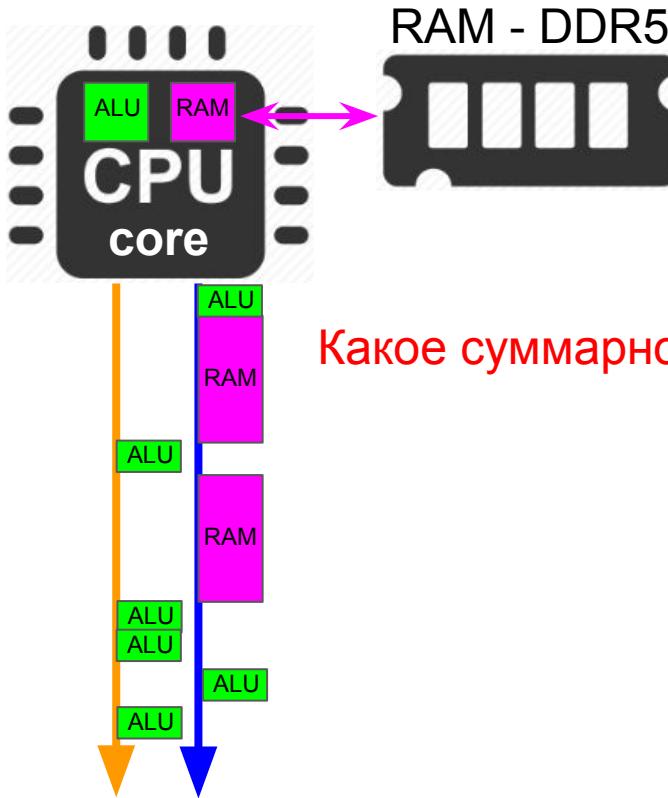
Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



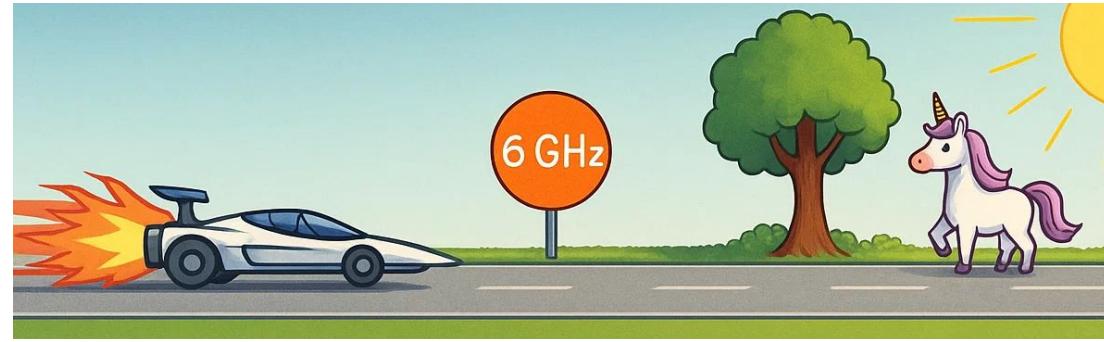
Thread 1 отработает быстрее!
много больше чем у



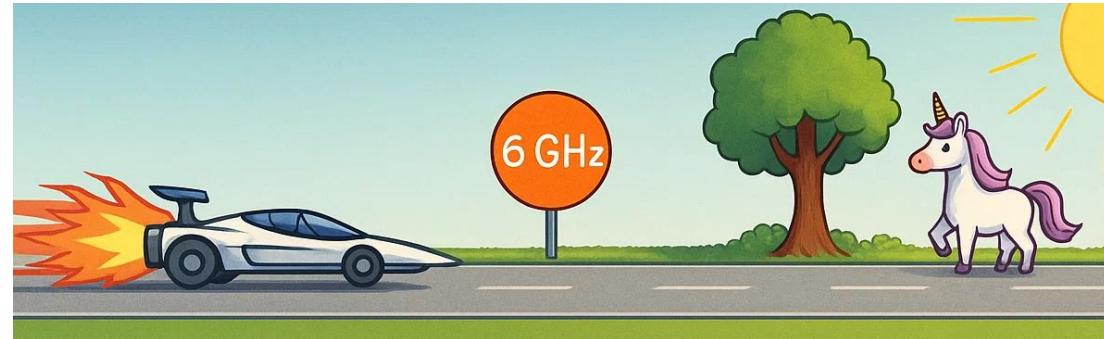
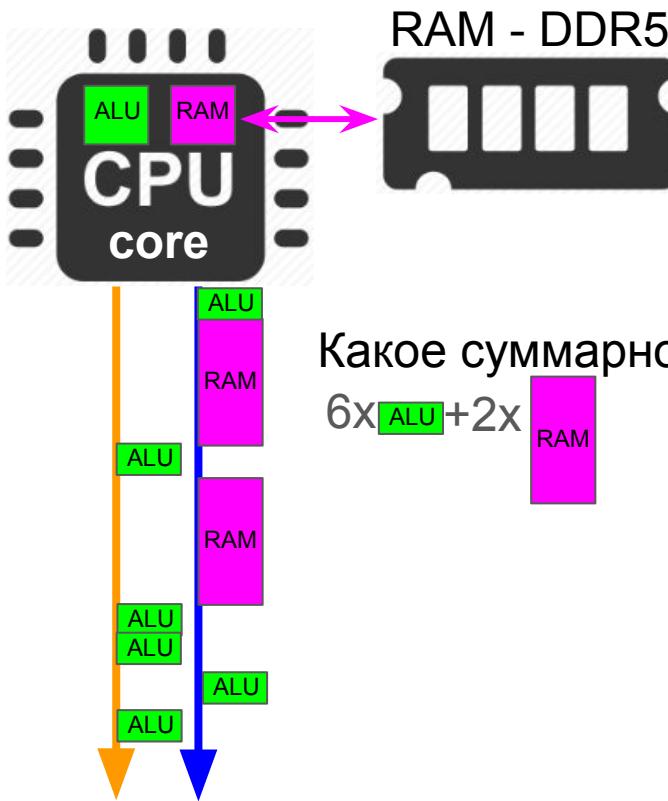
Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



Какое суммарное время работы двух таких потоков?

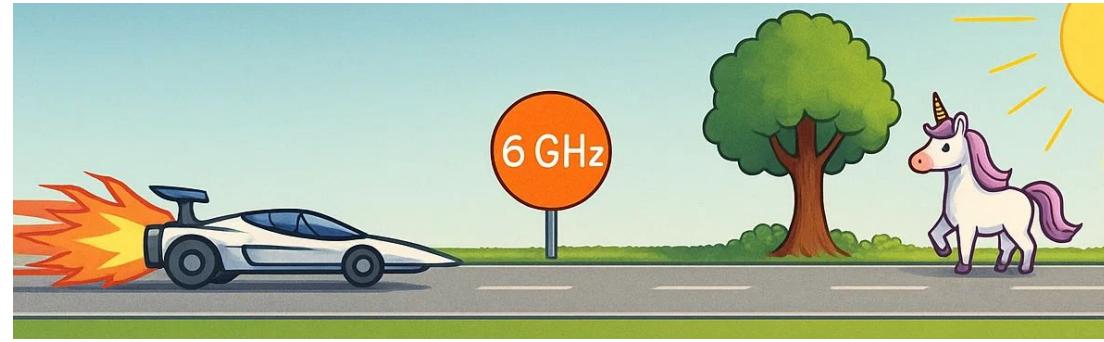
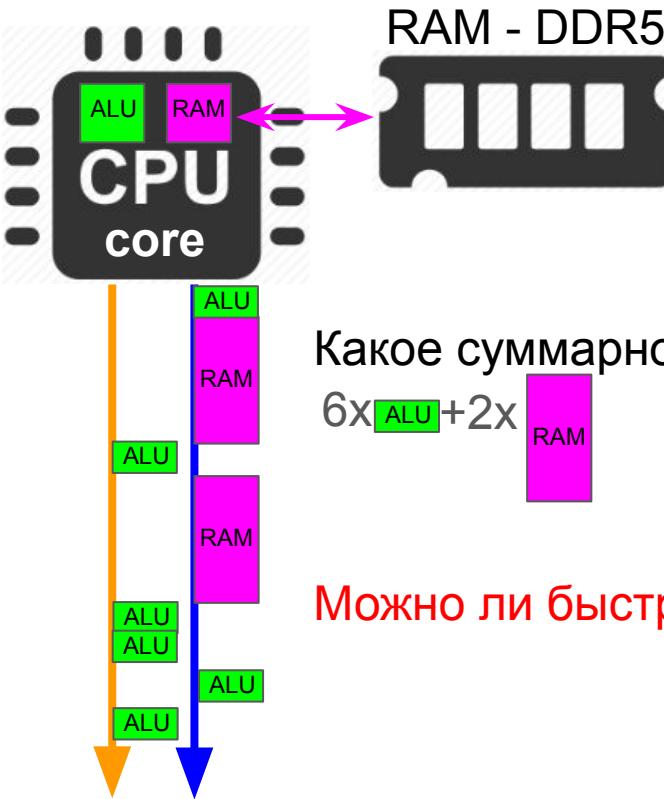


Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



Какое суммарное время работы двух таких потоков?
 $6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$

Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT

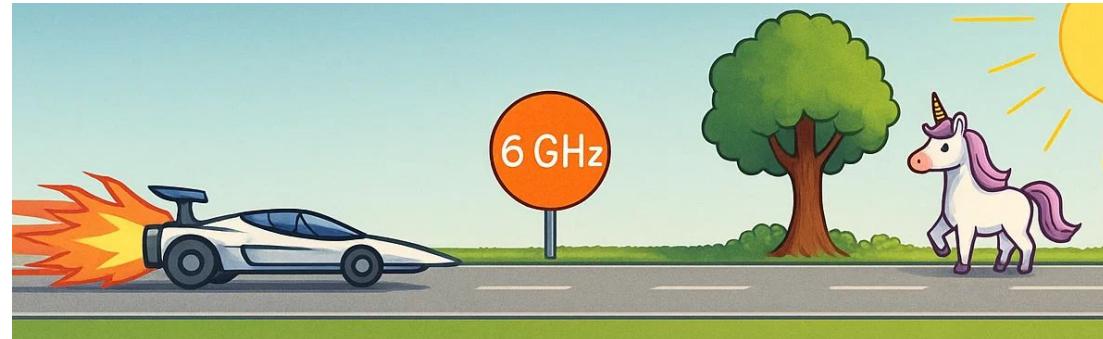
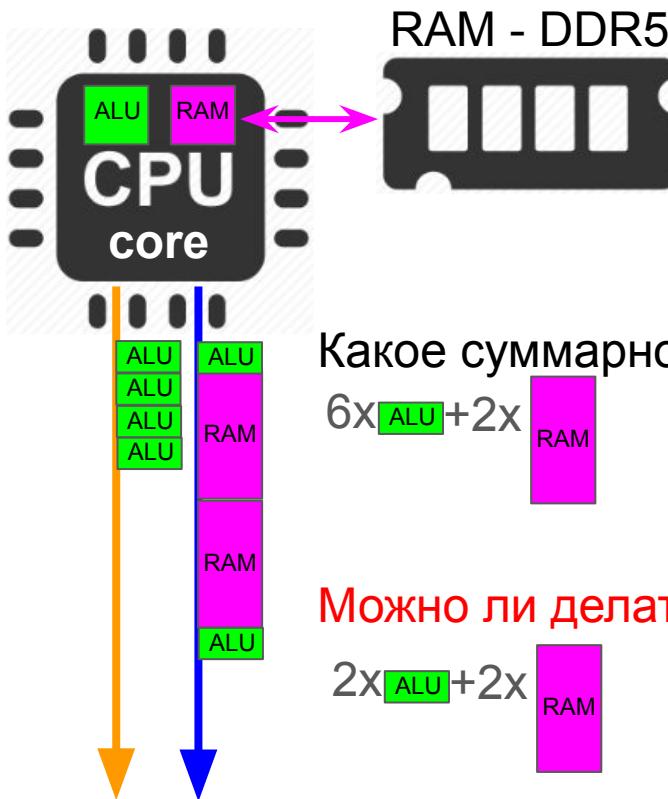


Какое суммарное время работы двух таких потоков?

6x ALU + 2x RAM

Можно ли быстрее?

Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



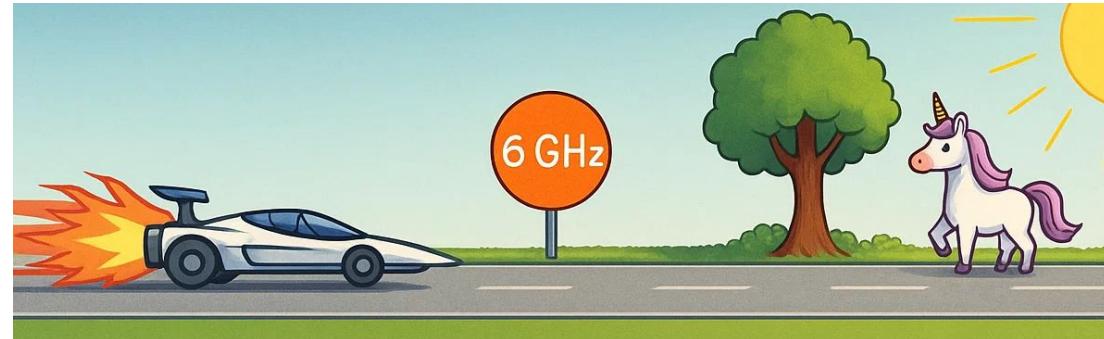
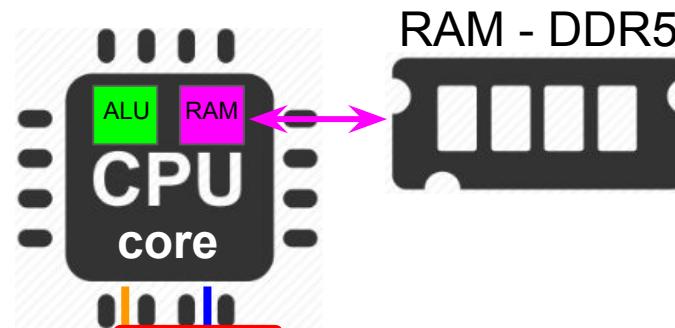
Какое суммарное время работы двух таких потоков?

$$6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

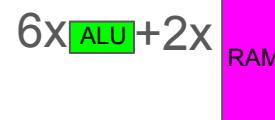
Можно ли делать ALU пока ждем RAM ?

$$2 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

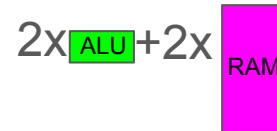
Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



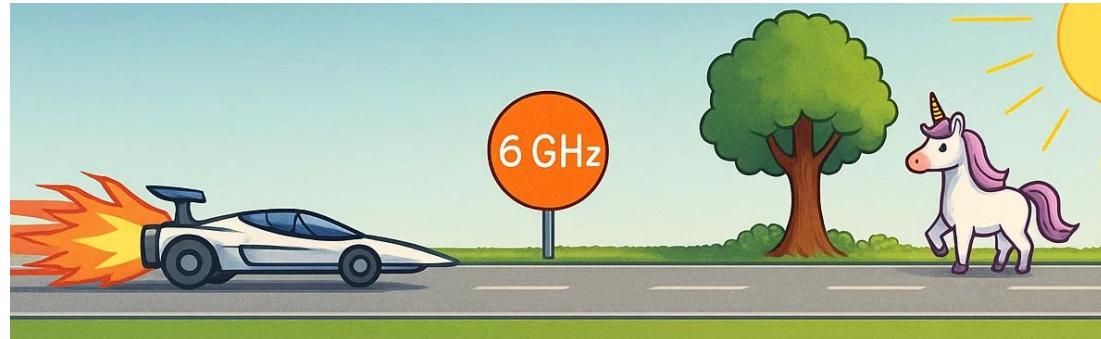
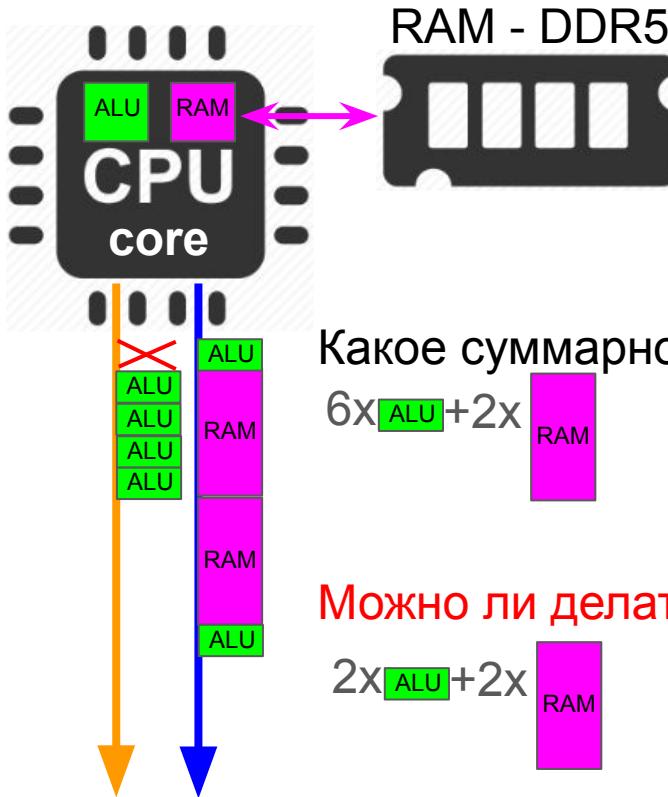
Какое суммарное время работы двух таких потоков?



Можно ли делать ALU пока ждем RAM ?



Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



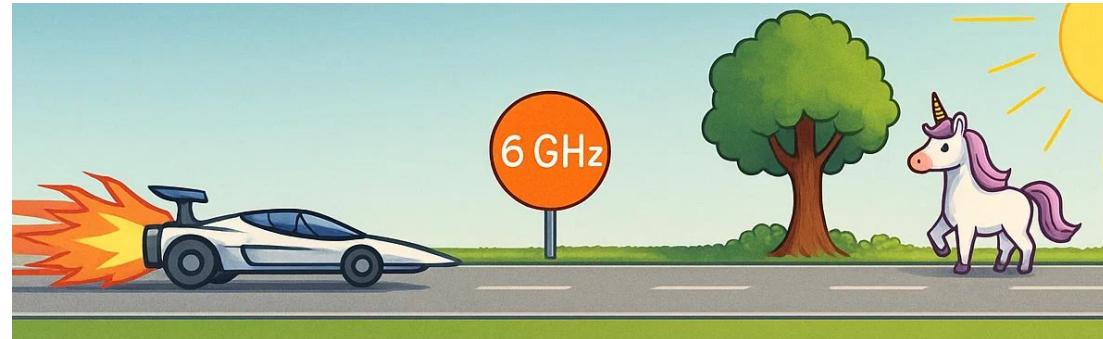
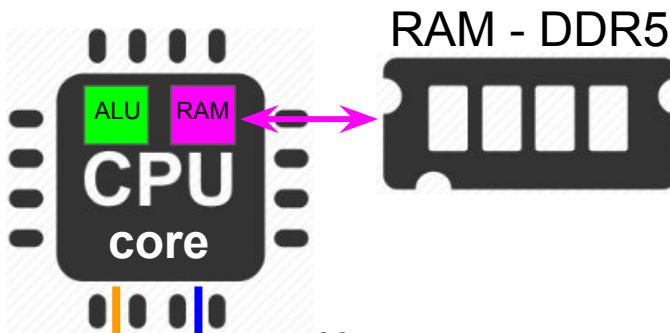
Какое суммарное время работы двух таких потоков?

$$6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

Можно ли делать ALU пока ждем RAM ?

$$2 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



Какое суммарное время работы двух таких потоков?

$$6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

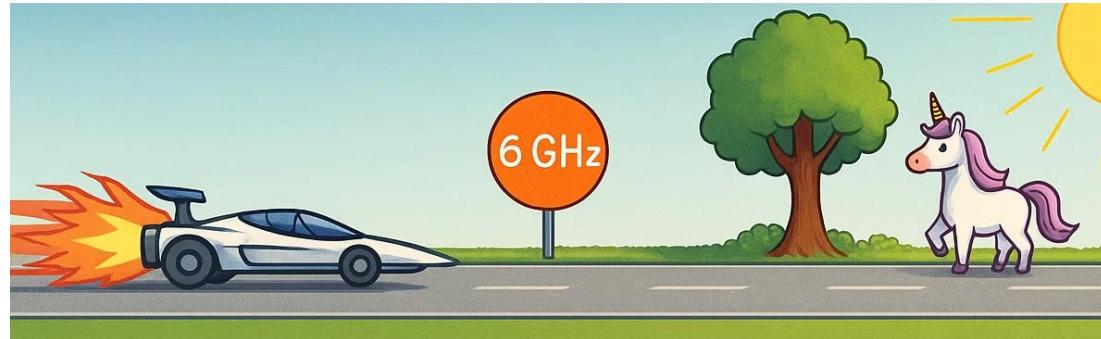
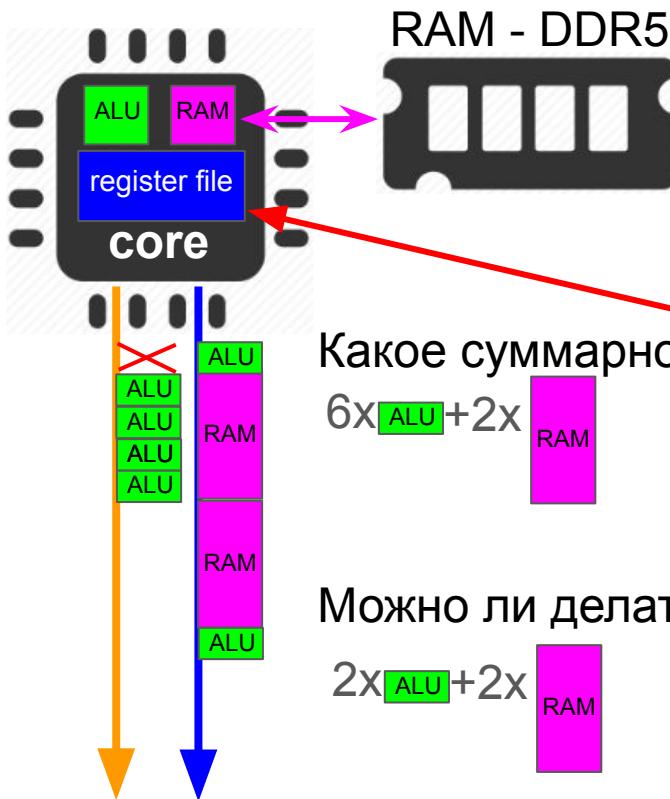
Можно ли делать ALU пока ждем RAM ?

$$2 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

Context switch - дорого!
Долго подгружает регистры!



Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



Какое суммарное время работы двух таких потоков?

$$6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

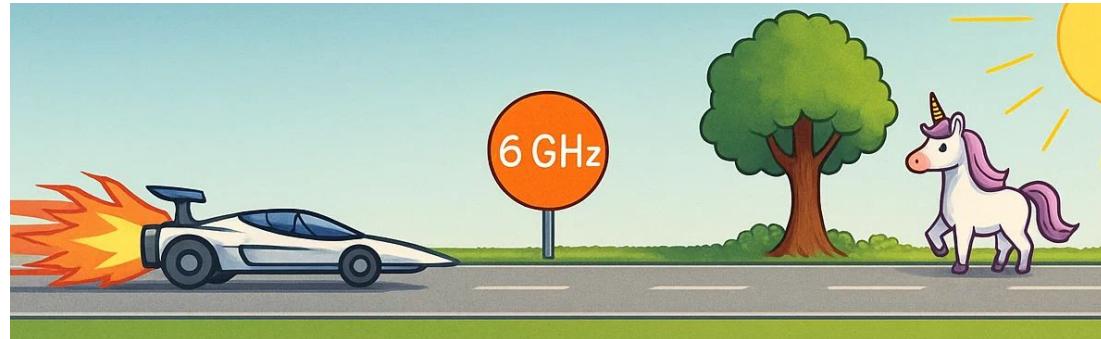
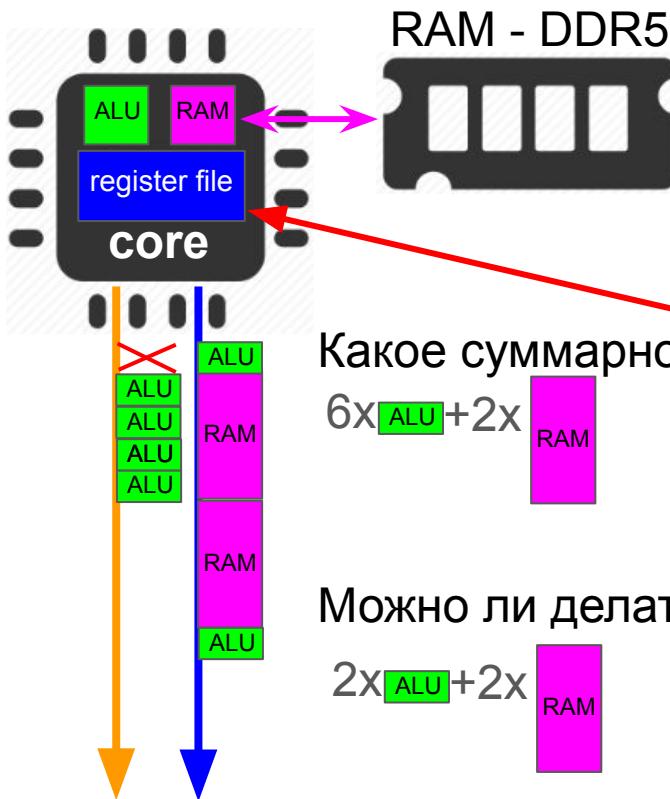
Давайте держать два множества регистров!

Можно ли делать ALU пока ждем RAM ?

$$2 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$



Архитектура CPU: Hyper-Threading, SMT



Какое суммарное время работы двух таких потоков?

$$6 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

Давайте держать два множества регистров!

Можно ли делать ALU пока ждем RAM ? Это и есть SMT и HT!

$$2 \times \text{ALU} + 2 \times \text{RAM}$$

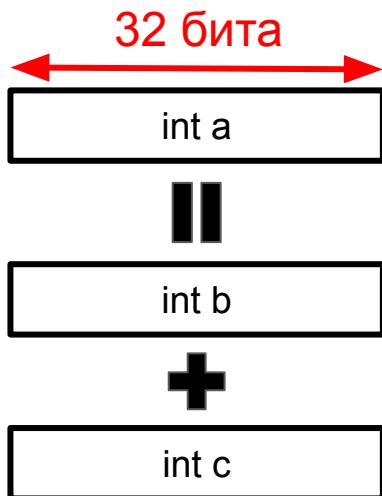
Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

Архитектура CPU: SIMD intrinsics (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}, 4 \times \text{short}, 2 \times \text{int}$

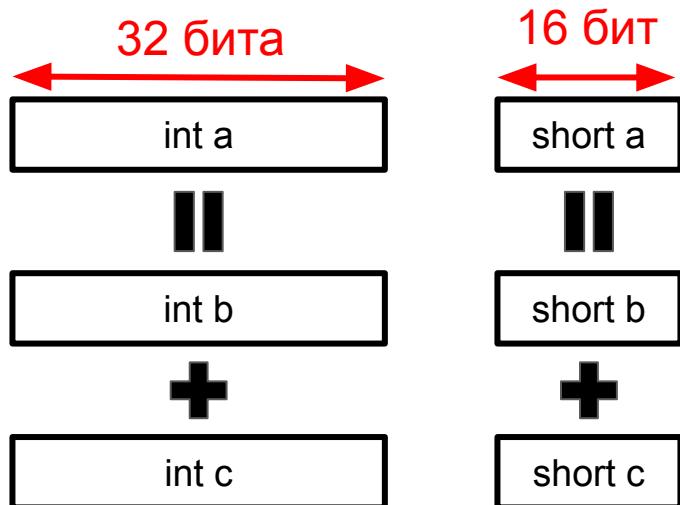
Было:



Архитектура CPU: SIMD intrinsics (т.е. встроенные)

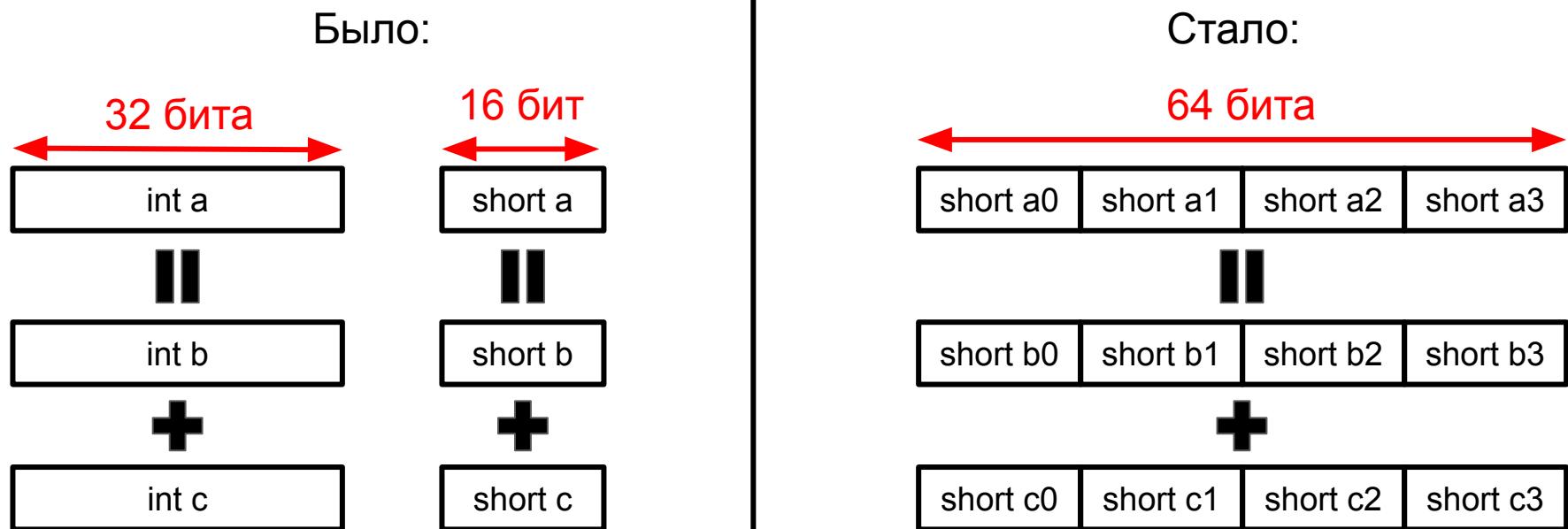
1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

Было:



Архитектура CPU: SIMD intrinsics (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: 8 x char, 4 x short, 2 x int

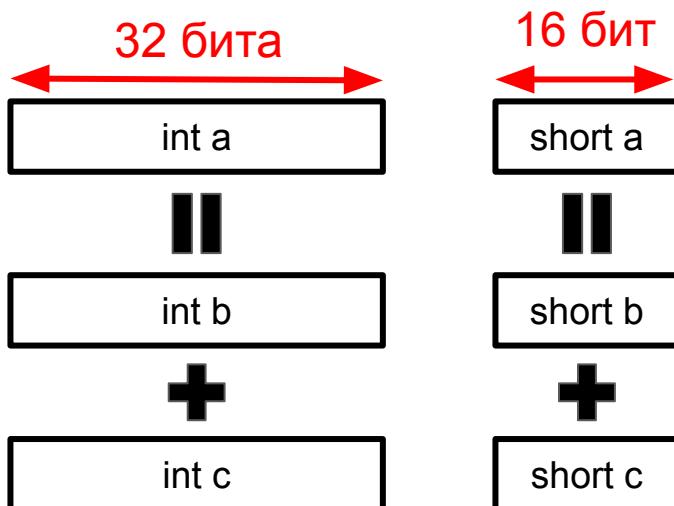


Архитектура CPU: SIMD intrinsics (т.е. встроенные)

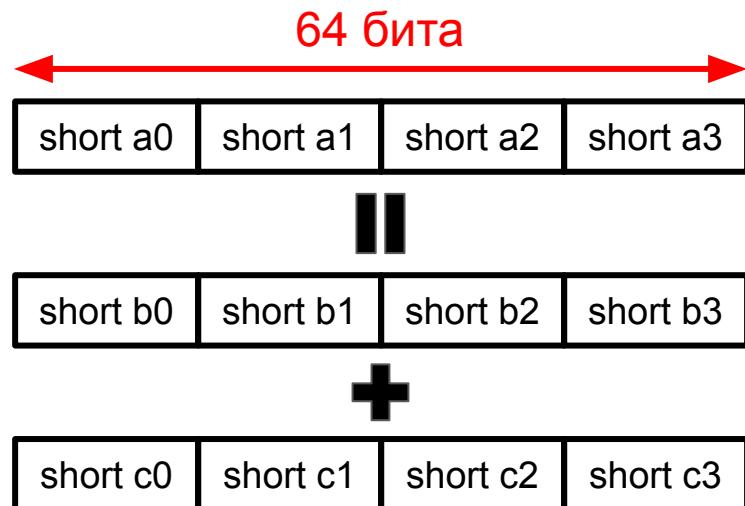
1997 - MMX - 64 бита: 8 x char, 4 x short, 2 x int

Какое следовало бы ожидать ускорение?

Было:



Стало:



Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2000 - SSE2 - 128 бит, теперь и над целыми: $16 \times \text{char}$, $8 \times \text{short}$, $4 \times \text{int}$, $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2000 - SSE2 - 128 бит, теперь и над целыми: $16 \times \text{char}$, $8 \times \text{short}$, $4 \times \text{int}$, $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2004-2006 SSE3 / SSSE3 / SSE4 / SSE4.1 / SSE4.2 - расширения набора инструкций
(горизонтальная работа в регистре, функции для видеокодирования и обработки строк)

Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2000 - SSE2 - 128 бит, теперь и над целыми: $16 \times \text{char}$, $8 \times \text{short}$, $4 \times \text{int}$, $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2004-2006 SSE3 / SSSE3 / SSE4 / SSE4.1 / SSE4.2 - расширения набора инструкций
(горизонтальная работа в регистре, функции для видеокодирования и обработки строк)

2011 - AVX - 256 бит: $8 \times \text{float}$, $4 \times \text{double}$

Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2000 - SSE2 - 128 бит, теперь и над целыми: $16 \times \text{char}$, $8 \times \text{short}$, $4 \times \text{int}$, $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2004-2006 SSE3 / SSSE3 / SSE4 / SSE4.1 / SSE4.2 - расширения набора инструкций
(горизонтальная работа в регистре, функции для видеокодирования и обработки строк)

2011 - AVX - 256 бит: $8 \times \text{float}$, $4 \times \text{double}$

2013 - AVX2 - 256 бит, теперь и над целыми: $32 \times \text{char}$, $16 \times \text{short}$, $8 \times \text{int}$, $4 \times \text{long}$

Архитектура CPU: SIMD **intrinsics** (т.е. встроенные)

1997 - MMX - 64 бита: $8 \times \text{char}$, $4 \times \text{short}$, $2 \times \text{int}$

1999 - SSE - 128 бит: $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2000 - SSE2 - 128 бит, теперь и над целыми: $16 \times \text{char}$, $8 \times \text{short}$, $4 \times \text{int}$, $4 \times \text{float}$, $2 \times \text{double}$

2004-2006 SSE3 / SSSE3 / SSE4 / SSE4.1 / SSE4.2 - расширения набора инструкций
(горизонтальная работа в регистре, функции для видеокодирования и обработки строк)

2011 - AVX - 256 бит: $8 \times \text{float}$, $4 \times \text{double}$

2013 - AVX2 - 256 бит, теперь и над целыми: $32 \times \text{char}$, $16 \times \text{short}$, $8 \times \text{int}$, $4 \times \text{long}$

2016 - AVX512 - 512 бит, впервые появился в **Intel Xeon Phi**
(~60 pentium ядер, это pivot закрытого GPGPU-проекта Larrabee)

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
float x = 0.0f; 1  
float y = 0.0f;
```

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
float x = 0.0f;           2
float y = 0.0f;
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
```

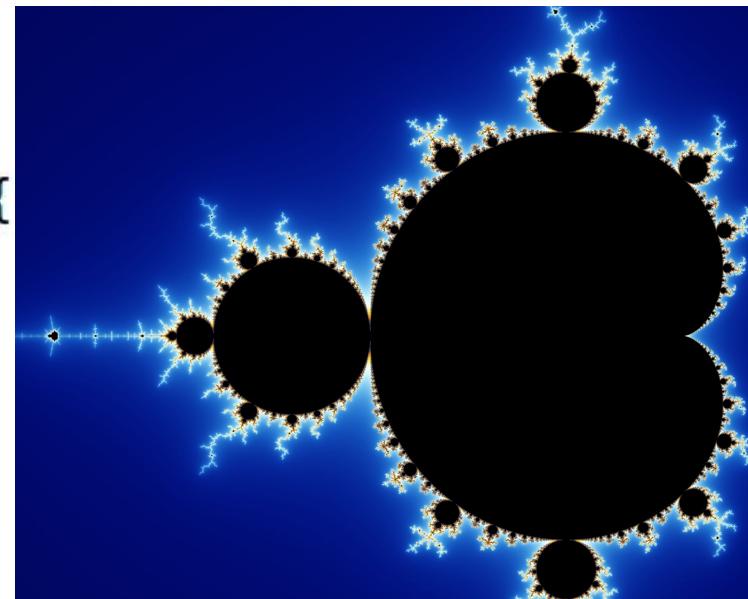
Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
float x = 0.0f;  
float y = 0.0f;  
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {  
    float xn = x * x - y * y + x0;  
    y = 2 * x * y + y0;  
    x = xn; 3
```

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
float x = 0.0f;  
float y = 0.0f;  
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {  
    float xn = x * x - y * y + x0;  
    y = 2 * x * y + y0;  
    x = xn;  
    if (x * x + y * y > INFINITY) {  
        break;        4  
    }  
}
```

быстрый выход
если ряд разошелся



Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
float x = 0.0f;
float y = 0.0f;
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    float xn = x * x - y * y + x0;
    y = 2 * x * y + y0;
    x = xn;
    if (x * x + y * y > INFINITY) {    Во что мы упираемся?
        break;                            Compute bound
                                            или
                                            memory-bandwidth
                                            bound?
    }
}
```

4

быстрый выход
если ряд разошелся

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

```
_m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
_m128i iters = _mm_setzero_si128();
_m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
_m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);
```

128 бит = 4 x float

1

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

128 бит = 4 x float

```
_m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
_m128i iters = _mm_setzero_si128();
_m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
_m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {  
    2
```

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

128 бит = 4 x float

```
_m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
_m128i iters = _mm_setzero_si128();
_m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
_m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);
for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    _m128 xsn = _mm_add_ps(_mm_sub_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)), xs0);
    _m128 ysn = _mm_add_ps(_mm_mul_ps(_mm_mul_ps(_mm_set1_ps(2.0f), xs), ys), _mm_set1_ps(y0));
    xs = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, xsn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, xs));
    ys = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, ysn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, ys));
```

3

Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

128 бит = 4 x float

```
m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
m128i iters = _mm_setzero_si128();
m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);

for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    m128 xsn = _mm_add_ps(_mm_sub_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)), xs0);
    m128 ysn = _mm_add_ps(_mm_mul_ps(_mm_mul_ps(_mm_set1_ps(2.0f), xs), ys), _mm_set1_ps(y0));
    xs = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, xsn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, xs));
    ys = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, ysn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, ys));

    maskAll = _mm_or_si128(_mm_castps_si128(_mm_cmpge_ps(_mm_add_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)),
        iters = _mm_add_epi16(iters, _mm_andnot_si128(maskAll, _mm_set1_epi16(1)));
    int mask = _mm_movemask_epi8(maskAll);
    if (mask == 0xffff) {
        break;
    }
    iters = _mm_shuffle_epi8(iters, _mm_setr_epi8(12, 13, 8, 9, 4, 5, 0, 1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1));
```

4



Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

128 бит = 4 x float

```
m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
m128i iters = _mm_setzero_si128();
m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);

for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    m128 xsn = _mm_add_ps(_mm_sub_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)), xs0);
    m128 ysn = _mm_add_ps(_mm_mul_ps(_mm_mul_ps(_mm_set1_ps(2.0f), xs), ys), _mm_set1_ps(y0));
    xs = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, xsn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, xs));
    ys = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, ysn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, ys));

    maskAll = _mm_or_si128(_mm_castps_si128(_mm_cmpge_ps(_mm_add_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)),
    iters = _mm_add_epi16(iters, _mm_andnot_si128(maskAll, _mm_set1_epi16(1)));
    int mask = _mm_movemask_epi8(maskAll); 4
    if (mask == 0xffff) { 4.5
        break;
    }
    iters = _mm_shuffle_epi8(iters, _mm_setr_epi8(12, 13, 8, 9, 4, 5, 0, 1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1));
```



Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

128 бит = 4 x float

```
m128i maskAll = _mm_setzero_si128();
m128i iters = _mm_setzero_si128();
m128 xs = _mm_set1_ps(0.0f);
m128 ys = _mm_set1_ps(0.0f);

for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    m128 xsn = _mm_add_ps(_mm_sub_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)), xs0);
    m128 ysn = _mm_add_ps(_mm_mul_ps(_mm_mul_ps(_mm_set1_ps(2.0f), xs), ys), _mm_set1_ps(y0));
    xs = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, xsn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, xs));
    ys = _mm_add_ps(_mm_andnot_ps((__m128) maskAll, ysn), _mm_and_ps((__m128) maskAll, ys));

    maskAll = _mm_or_si128(_mm_castps_si128(_mm_cmpge_ps(_mm_add_ps(_mm_mul_ps(xs, xs), _mm_mul_ps(ys, ys)),
    iters = _mm_add_epi16(iters, _mm_andnot_si128(maskAll, _mm_set1_epi16(1)));
    int mask = _mm_movemask_epi8(maskAll);
    if (mask == 0xffff) {
        break;
    }
}

iters = _mm_shuffle_epi8(iters, _mm_setr_epi8(12, 13, 8, 9, 4, 5, 0, 1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1, -1));
```



Архитектура CPU: SIMD (Фрактал Мандельброта)

256 бит = 8 x float

```
m256i maskAll = _mm256_setzero_si256();
m256i iters = _mm256_setzero_si256();
m256 xs = _mm256_set1_ps(0.0f);
m256 ys = _mm256_set1_ps(0.0f);

for (iteration = 0; iteration < MAX_ITERATIONS; iteration++) {
    m256 xsn = _mm256_add_ps(_mm256_sub_ps(_mm256_mul_ps(xs, xs), _mm256_mul_ps(ys, ys)), xs0);
    m256 ysn = _mm256_add_ps(_mm256_mul_ps(_mm256_mul_ps(_mm256_set1_ps(2.0f), xs), ys), _mm256_set1_ps(
        xs = _mm256_add_ps(_mm256_andnot_ps((m256) maskAll, xsn), _mm256_and_ps((m256) maskAll, xs));
        ys = _mm256_add_ps(_mm256_andnot_ps((m256) maskAll, ysn), _mm256_and_ps((m256) maskAll, ys));

    maskAll = (m256i) _mm256_or_ps(_mm256_cmp_ps(_mm256_add_ps(_mm256_mul_ps(xs, xs), _mm256_mul_ps(ys,
    iters = _mm256_add_epi16(iters, _mm256_andnot_si256(maskAll, _mm256_set1_epi16(1)));
    int mask = _mm256_movemask_epi8(maskAll);
    if (mask == (int) 0xffffffff) {
        break;
    }
}

iters = _mm256_shuffle_epi8(iters, _mm256_setr_epi8(0, 1, -1, -1, 4, 5, -1, -1, 8, 9, -1, -1, 12, 13, -1,
```



Глава 2: история GPU

Fixed pipeline rendering, vertex + fragment shaders

История GPU

До 1996 года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

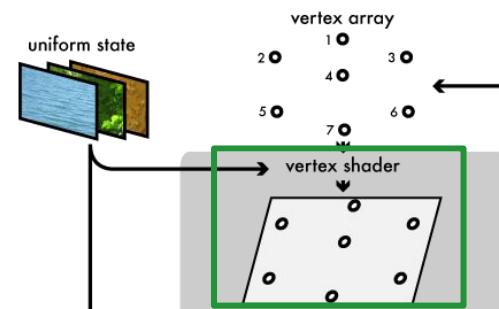
2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL
появляются программируемые **шейдеры**
(vertex + fragment shaders)

История GPU

До 1996 года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, |

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo
Fixed pipeline нет возможности исполнять произв

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL
появляются **программируемые шейдеры**
(*vertex + fragment shaders*)



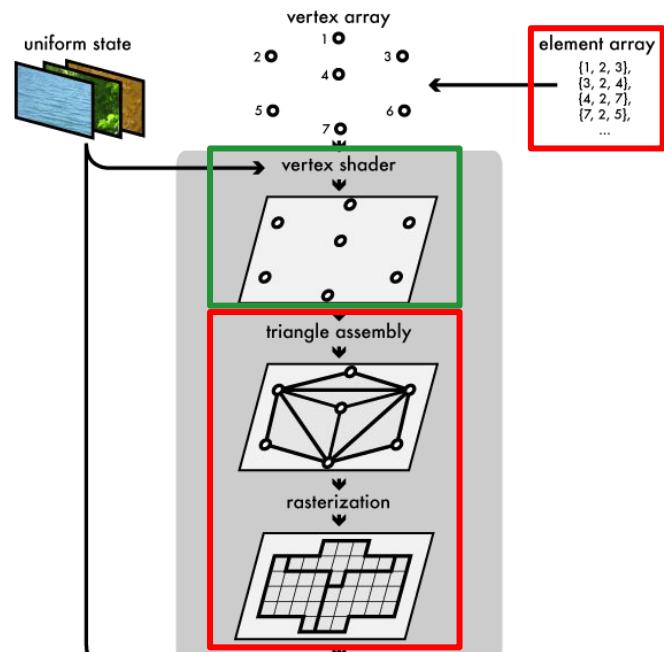
История GPU

До 1996 года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, ...)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo. **Fixed pipeline** нет возможности исполнять произв.

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)



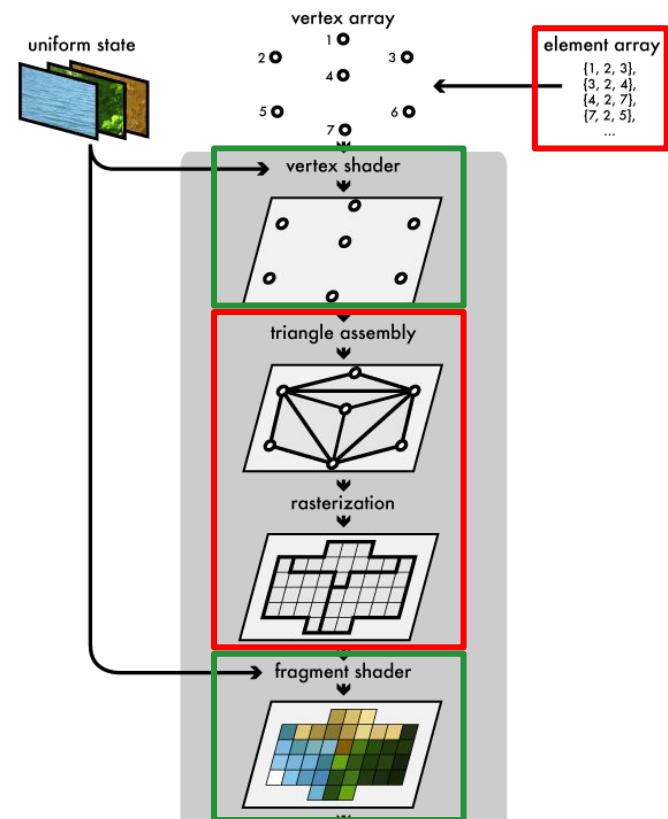
История GPU

До 1996 года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, ...)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo. **Fixed pipeline** нет возможности исполнять произв...

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)



В каждом пикселе
работает наш
произвольный код!

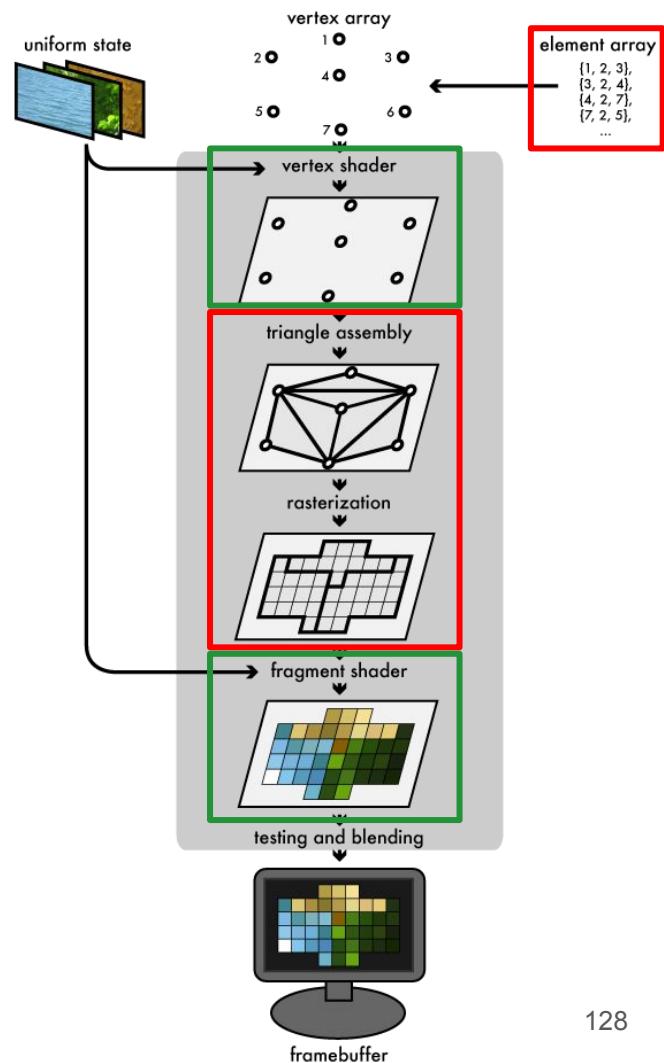
История GPU

До 1996 года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, ...)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo. **Fixed pipeline** нет возможности исполнять произв.

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

Как посчитать какую-нибудь численную схему распространения тепла?



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

Как посчитать какую-нибудь численную схему распространения тепла?



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

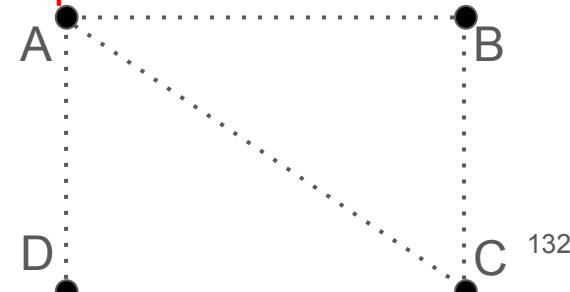
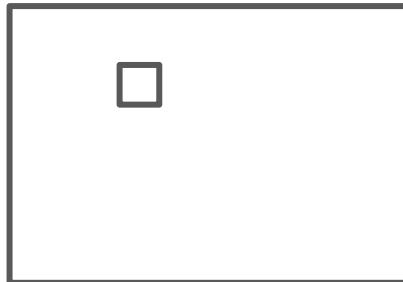
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

Как посчитать какую-нибудь численную схему распространения тепла?



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

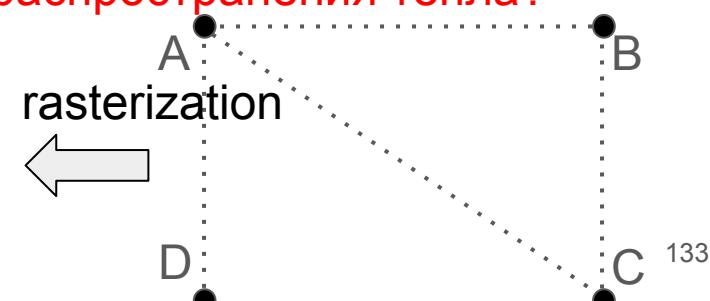
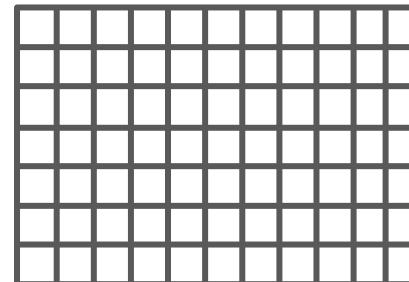
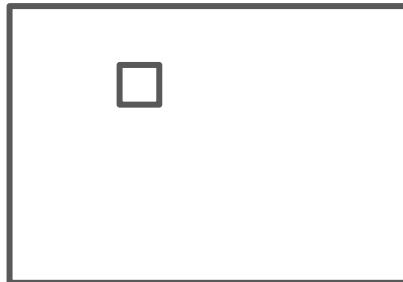
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

Как посчитать какую-нибудь численную схему распространения тепла?



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

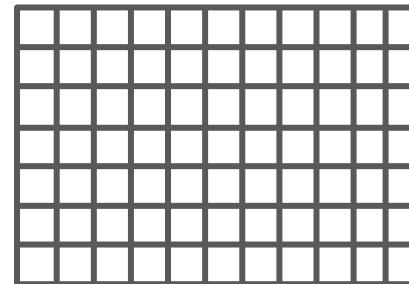
S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

Как посчитать какую-нибудь численную схему распространения тепла?



История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

2002-2004 - Cg (NVIDIA) и Brook (Stanford) - зарождение **GPGPU**

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

2002-2004 - Cg (NVIDIA) и Brook (Stanford) - зарождение **GPGPU**

2006-2008 - Close-to-Metal (ATI/AMD), **CUDA** (NVIDIA), **OpenCL** (Khronos)

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

2002-2004 - Cg (NVIDIA) и Brook (Stanford) - зарождение **GPGPU**

2006-2008 - Close-to-Metal (ATI/AMD), **CUDA** (NVIDIA), **OpenCL** (Khronos)

2012 - **Compute Shaders** в OpenGL

История GPU

До **1996** года 3D графика на CPU (DOOM, Quake, Nukem 3D)

1995-1997 - становятся популярны 3D-ускорители:

S3 ViRGE, ATI 3D Rage (куплена **AMD**), 3dfx Voodoo (куплена **NVIDIA**)

Fixed pipeline нет возможности исполнять произвольный код

2000-2002 - в DirectX 8.0 и OpenGL

появляются **программируемые шейдеры** (*vertex + fragment shaders*)

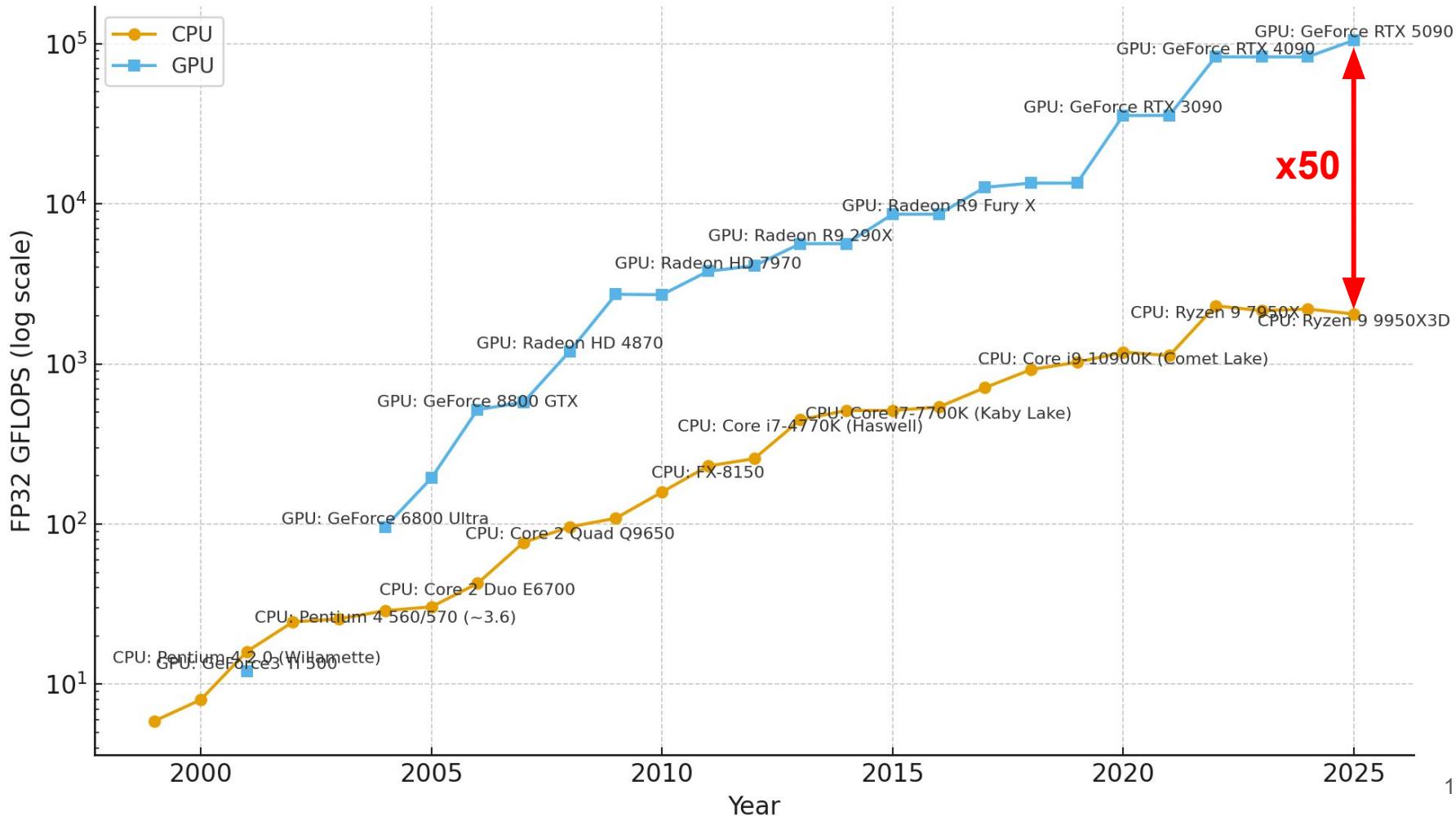
2002-2004 - Cg (NVIDIA) и Brook (Stanford) - зарождение **GPGPU**

2006-2008 - Close-to-Metal (ATI/AMD), **CUDA** (NVIDIA), **OpenCL** (Khronos)

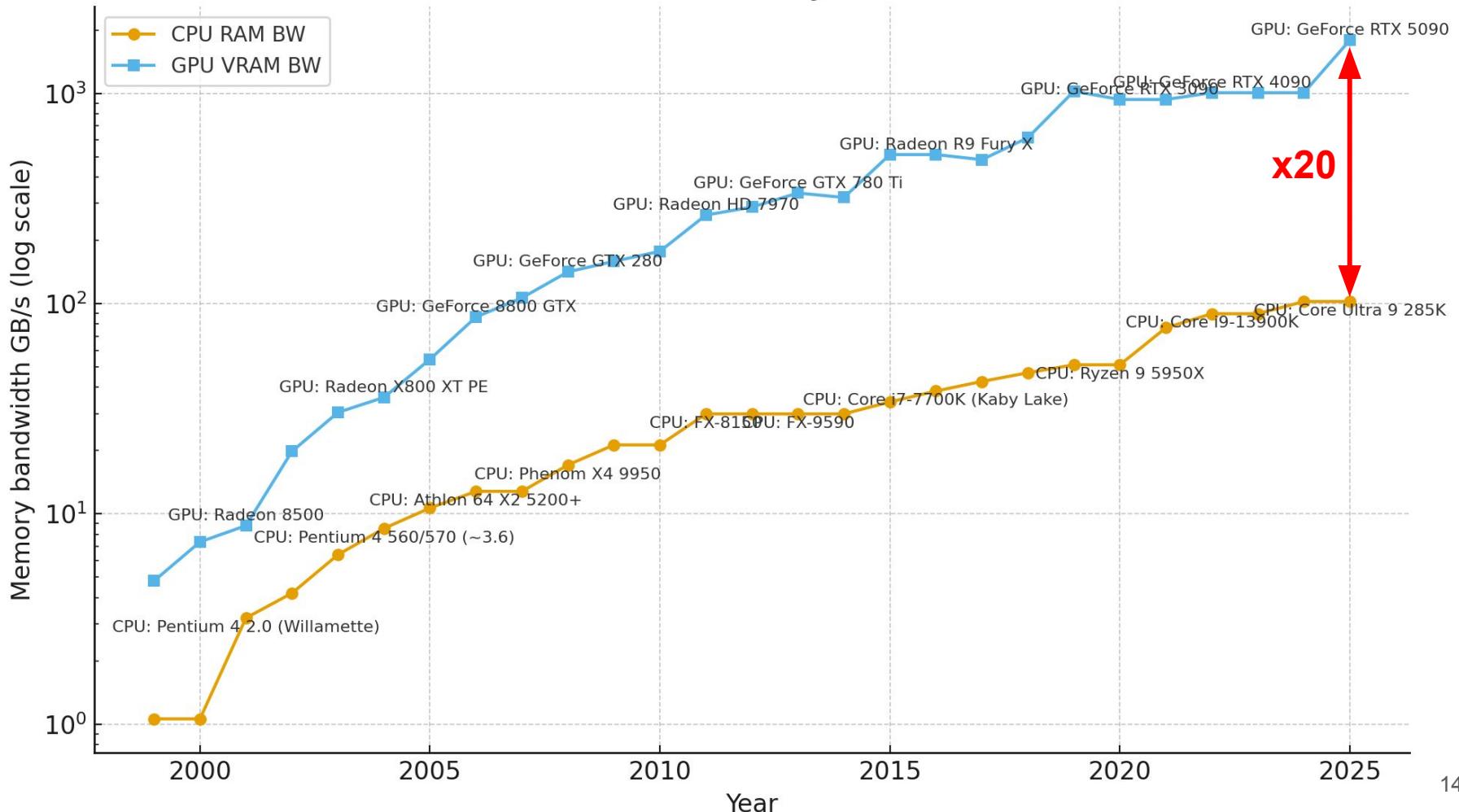
2012 - **Compute Shaders** в OpenGL

2016 - Vulkan

CPU vs GPU FP32 Peak



CPU vs GPU Memory Bandwidth



Глава 3: OpenCL API

это красиво, это открыто, это стандарт

Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/           intel64.icd      nvidia.icd
```

Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

intel64.icd

/opt/intel/oneapi/redist/lib/libintelocl.so

icd = Installable Client Driver

nvidia.icd

...

libnvidia-opencl.so.1

Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

intel64.icd

nvidia.icd

...

/opt/intel/oneapi/redist/lib/libintellocl.so

libnvidia-opencl.so.1

icd = Installable Client Driver

```
$ clinfo -l
```

Platform #0: NVIDIA CUDA

-- Device #0: NVIDIA GeForce RTX 5070 Ti

Введение в OpenCL API

icd = Installable Client Driver

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

intel64.icd

nvidia.icd

...

/opt/intel/oneapi/redist/lib/libintellocl.so

libnvidia-opencl.so.1

```
$ clinfo -l
```

Platform #0: NVIDIA CUDA

 `-- Device #0: NVIDIA GeForce RTX 5070 Ti

Platform #1: Intel(R) OpenCL

 `-- Device #0: AMD Ryzen 9 9950X3D 16-Core Processor

Введение в OpenCL API

icd = Installable Client Driver

\$ ls /etc/OpenCL/vendors/

intel64.icd

nvidia.icd

...

OpenCL платформы



Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

intel64.icd

nvidia.icd

...

icd = Installable Client Driver

OpenCL платформы



Введение в OpenCL API

\$ ls /etc/OpenCL/vendors/

intel64.icd

nvidia.icd

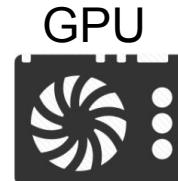
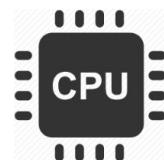
...

icd = Installable Client Driver

OpenCL платформы



OpenCL устройства



Введение в OpenCL API

\$ ls /etc/OpenCL/vendors/

intel64.icd

nvidia.icd

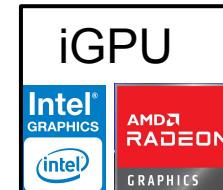
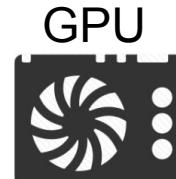
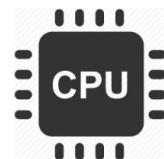
...

icd = Installable Client Driver

OpenCL платформы



OpenCL устройства



Введение в OpenCL API

\$ ls /etc/OpenCL/vendors/

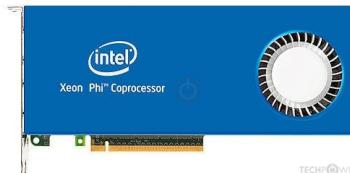
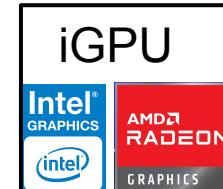
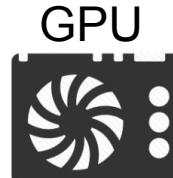
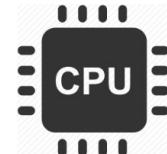
OpenCL платформы

OpenCL устройства

intel64.icd

nvidia.icd

...



Введение в OpenCL API

\$ ls /etc/OpenCL/vendors/

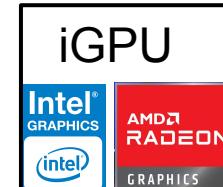
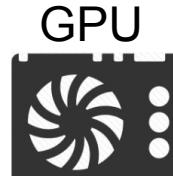
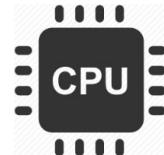
OpenCL платформы

OpenCL устройства

intel64.icd

nvidia.icd

...



Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

OpenCL платформы

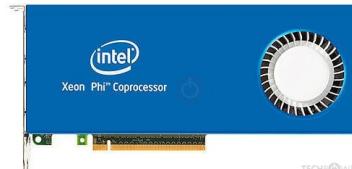
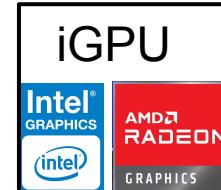
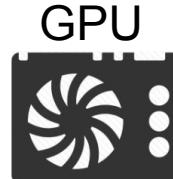
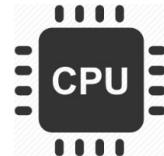
OpenCL устройства

Может ли в одной платформе
быть два устройства?

intel64.icd

nvidia.icd

...



icd = Installable Client Driver

Введение в OpenCL API

```
$ ls /etc/OpenCL/vendors/
```

intel64.icd

nvidia.icd

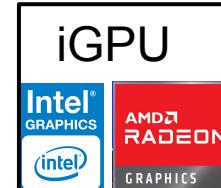
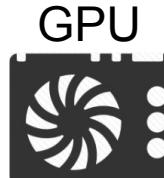
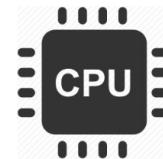
...

icd = Installable Client Driver

OpenCL платформы

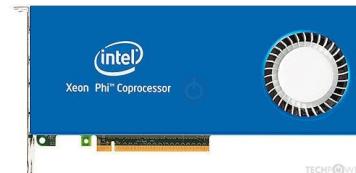


OpenCL устройства



Может ли в одной платформе
быть два устройства?

Может ли одно и то же hardware-
устройство быть видно из двух платформ?



Домашние задания на github.com/GPGPUCourse

В этом репозитории предложены задания для курса по вычислениям на видеокартах 2025.

[Остальные задания.](#)

Задание 0. Вводное.



Установка OpenCL-драйвера для процессора

Установить OpenCL-драйвер для процессора полезно, даже если у вас есть видеокарта, т.к. на нем удобно тестировать приложение (драйвер видеокарты гораздо чаще может повиснуть вместе с ОС).

Windows

1. Откройте <https://software.intel.com/content/www/us/en/develop/tools/opencl-cpu-runtime.html> -> `For Intel CPUs` (для AMD тоже работает)
2. Скачайте, если у вас нет прокси то с зеркала - [файл w_opencl_runtime_p_2025.2.0.768.exe](#)
3. Установите

Linux (Рекомендуется Ubuntu 24.04)

Выполните скрипт [install_intel_opencl.sh](#)

Домашние задания на github.com/GPGPUCourse

Задание

0. Сделать fork проекта
1. Прочитать все комментарии подряд и выполнить все **TODO** в файле `src/main.cpp`. Для разработки под Linux рекомендуется использовать CLion. Под Windows рекомендуется использовать CLion+MSVC. Также под Windows можно использовать Visual Studio Community.
2. Отправить **Pull-request** с названием `Task00 <Имя> <Фамилия> <Аффилиация>`. **Аффилиация** - SPbU/HSE/ITMO.
3. В тексте **PR** укажите вывод программы при исполнении на сервере Github CI (Github Actions) и на вашем компьютере (в `pre`-тэгах, чтобы сохранить форматирование, см. [пример](#)). И ваш бранч должен называться так же, как и у меня - `task00`.
4. Убедиться что Github CI (Github Actions) смог скомпилировать ваш код и что все хорошо, при отправке первого задания CI может не запуститься пока я вручную не нажму `Approve` - если я этого не сделал в течение суток - напомните мне пожалуйста в чате курса
5. Ждать комментарии проверки

Дедлайн: 23:59 22 сентября. Но убедитесь, что хотя бы одно OpenCL-устройство у вас обнаруживается, лучше как можно раньше, чтобы было больше времени на решение проблем если они возникнут (см. [Проверка окружения](#) выше).

Домашние задания на github.com/GPGPUCourse

```
29 #define OCL_SAFE_CALL(expr) reportError(expr, __FILE__, __LINE__)
30
31 ▶ int main()
32 {
33     // Пытаемся сlinkовать с символами OpenCL API в runtime (через библиотеку libs/clew)
34     if(!ocl_init())
35         throw std::runtime_error( Message: "Can't init OpenCL driver!");
36
37     // Откройте
38     // https://www.khronos.org/registry/OpenCL/sdk/1.2/docs/man/xhtml/
39     // Нажмите слева: "OpenCL Runtime" -> "Query Platform Info" -> "clGetPlatformIDs"
40     // Прочтайте документацию clGetPlatformIDs и убедитесь, что этот способ узнать, сколько есть платформ, соответствует документации:
41     cl_uint platformsCount = 0; ←
42     OCL_SAFE_CALL(clGetPlatformIDs( num_entries: 0, platforms: nullptr, num_platforms: &platformsCount));
43     std::cout << "Number of OpenCL platforms: " << platformsCount << std::endl;
```

Домашние задания на github.com/GPGPUCourse

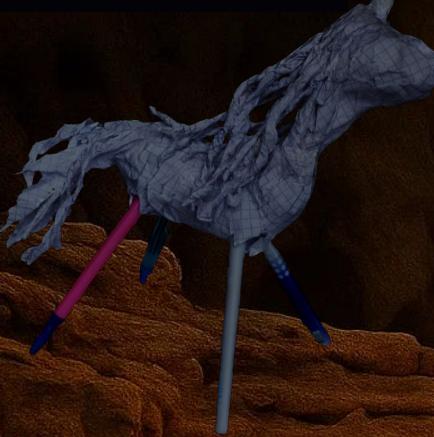
```
29 #define OCL_SAFE_CALL(expr) reportError(expr, __FILE__, __LINE__)
30
31 ▶ int main()
32 {
33     // Пытаемся сlinkовать с символами OpenCL API в runtime (через библиотеку libs/clew)
34     if(!ocl_init())
35         throw std::runtime_error( Message: "Can't init OpenCL driver!");
36
37     // Откройте
38     // https://www.khronos.org/registry/OpenCL/sdk/1.2/docs/man/xhtml/
39     // Нажмите слева: "OpenCL Runtime" -> "Query Platform Info" -> "clGetPlatformIDs"
40     // Прочтайте документацию clGetPlatformIDs и убедитесь, что этот способ узнать, сколько есть платформ, соответствует документации:
41     cl_uint platformsCount = 0;
42     OCL_SAFE_CALL(clGetPlatformIDs( num_entries: 0, platforms: nullptr, num_platforms: &platformsCount));
43     std::cout << "Number of OpenCL platforms: " << platformsCount << std::endl;
44
45     // Тот же метод используется для того, чтобы получить идентификаторы всех платформ - сверьтесь с документацией, что это сделано верно:
46     std::vector<cl_platform_id> platforms( count: platformsCount );
47     OCL_SAFE_CALL(clGetPlatformIDs( num_entries: platformsCount, platforms: platforms.data(), num_platforms: nullptr));
```

Домашние задания на github.com/GPGPUCourse

```
29 #define OCL_SAFE_CALL(expr) reportError(expr, __FILE__, __LINE__)
30
31 ▶ int main()
32 {
33     // Пытаемся сlinkовать с символами OpenCL API в runtime (через библиотеку libs/clew)
34     if(!ocl_init())
35         throw std::runtime_error( Message: "Can't init OpenCL driver!");
36
37     // Откройте
38     // https://www.khronos.org/registry/OpenCL/sdk/1.2/docs/man/xhtml/
39     // Нажмите слева: "OpenCL Runtime" -> "Query Platform Info" -> "clGetPlatformIDs"
40     // Прочтайте документацию clGetPlatformIDs и убедитесь, что этот способ узнать, сколько есть платформ, соответствует документации:
41     cl_uint platformsCount = 0;
42     OCL_SAFE_CALL(clGetPlatformIDs( num_entries: 0, platforms: nullptr, num_platforms: &platformsCount));
43     std::cout << "Number of OpenCL platforms: " << platformsCount << std::endl;
44
45     // Тот же метод используется для того, чтобы получить идентификаторы всех платформ - сверьтесь с документацией, что это сделано верно:
46     std::vector<cl_platform_id> platforms( Count: platformsCount );
47     OCL_SAFE_CALL(clGetPlatformIDs( num_entries: platformsCount, platforms: platforms.data(), num_platforms: nullptr));
48
49     for(int platformIndex = 0; platformIndex < platformsCount; ++platformIndex)
50     {
51         std::cout << "Platform #" << (platformIndex + 1) << "/" << platformsCount << std::endl;
52         cl_platform_id platform = platforms[platformIndex];
```



CS Space
Клуб технологий и науки



Вопросы?

RTX 4030



NVIDIA
CUDA



[@UnicornGlade](https://t.me/UnicornGlade)
 [@PolarNick239](https://t.me/PolarNick239)
 polarnick239@gmail.com
 Николай Полярный

Activate Ubuntu
Go to Settings to activate Ubuntu.