# Instrucciones SIMD

Programación Paralela y Concurrente Esteban Rodríguez Betancourt

# Taxonomía de Flynn

		Flujo de datos		
		Único	Múltiple	
Flujo de instrucciones	Único	SISD	SIMD	
	Múltiple	MISD	MIMD	

# Single Instruction/Multiple Data (SIMD)



Se aplica la misma instrucción a múltiples flujos Disponible en CPUs de datos

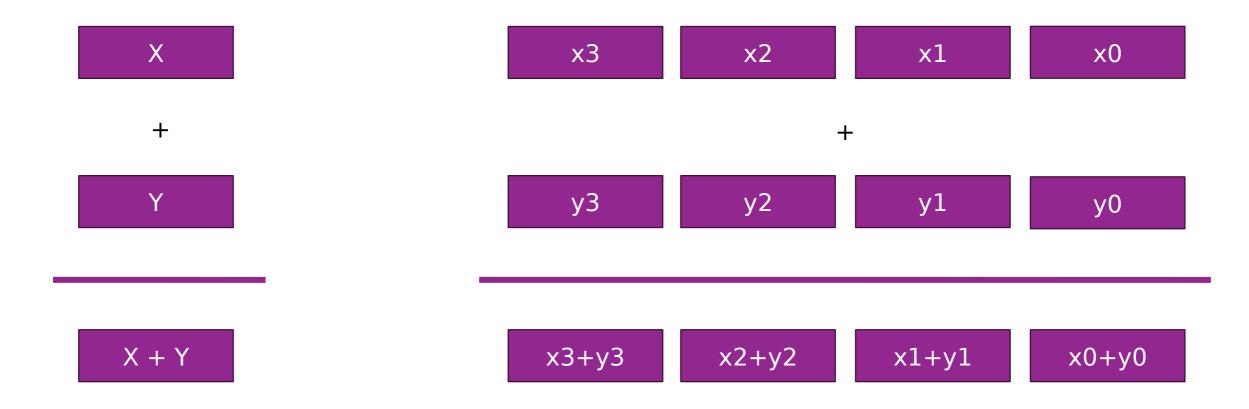


NO es paralelismo a nivel de tarea o instrucciones



Permite realizar más procesamiento por instrucción

### Vs procesamiento escalar



## Implicaciones

Más trabajo en menos instrucciones

Instrucciones especiales como Fused Multiply Add

Optimización del compilador

#### Ayuda al compilador

- Flags
- Reordenar el código
- Intrinsics
- Ensamblador

#### Rendimiento del CPU

# Cores

 Paralelismo a nivel de instrucción

FLOPS / instrucción

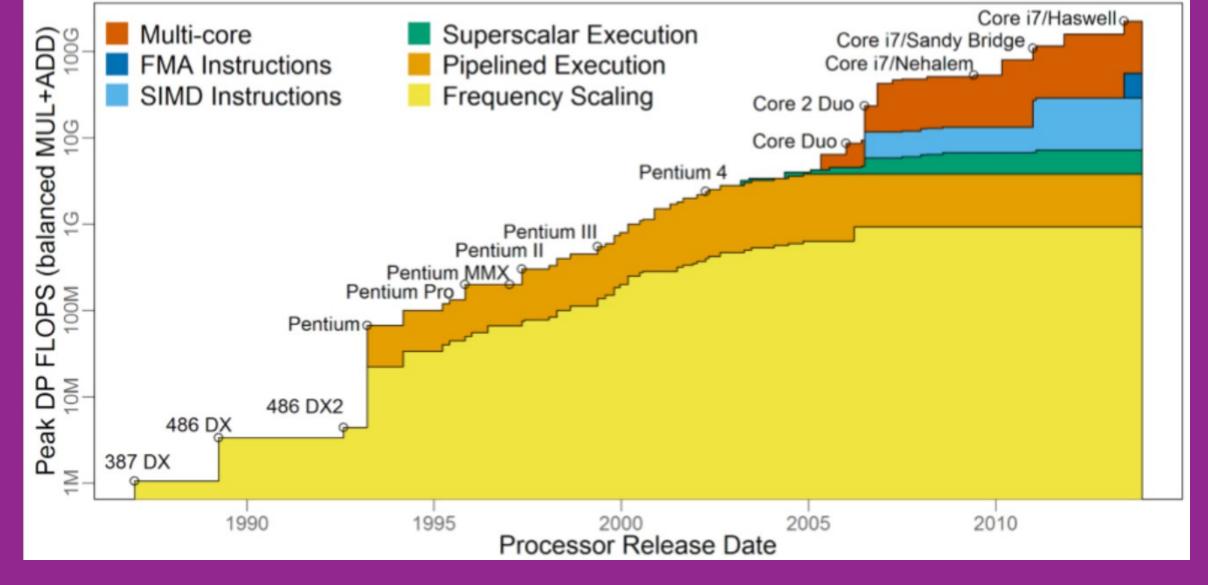
SIMD y FMA

Instrucciones por ciclo

 Paralelismo a nivel de instrucción

Ciclos por segundo

Frecuencia



Componentes del rendimiento

# Single Instruction – Multiple Data



Instrucciones especiales que funcionan con arreglos pequeños de tamaño fijo



Por ejemplo:

MMX soporta arrays de 4 elementos de 16 bits

SSE2 soporta arrays de 2 elementos de flotantes de doble precisión

### ¡SIMD es más eficiente!



Más instrucciones para procesar datos que en el conjunto de instrucciones típico



Abs, min, max, aritmética saturada, etc



Es posible ganar más rendimiento que el largo de los vectores

## ¡SIMD es más eficiente!

```
uint32_t a[4];
uint32_t b[4];

a[0] = a[0] > b[0] ? a[0] : b[0];
a[1] = a[1] > b[1] ? a[1] : b[1];
a[2] = a[2] > b[2] ? a[2] : b[2];
a[3] = a[3] > b[3] ? a[3] : b[3];
```

```
uint32x4_t a;
uint32x4_t b;
a = max(a, b); // Special instruction!
```

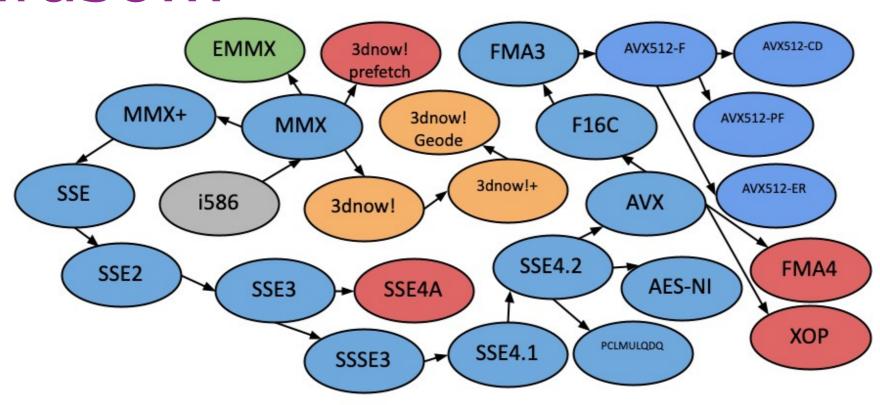
#### 20 instrucciones RISC:

- 8 loads
- 4 cmp
- 4 move condicional
- 4 store

```
4 instrucciones RISC
```

- 2 SIMD load
- 1 SIMD max
- 1 SIMD store

# Aunque puede ser algo confuso...



# ¿Cómo usarlo?

En gcc/clang, deben usar una arquitectura que soporte las instrucciones que deseen usar. Ejm:

-march=corei7

El compilador además intentará usar dichas instrucciones, de ser posible

NO pueden usar estas instrucciones en procesadores que no las soportan



### Auto vectorización

Algunos compiladores intentarán usar instrucciones SIMD automáticamente gcc y clang lo hacen con la opción -O3 o -ftree-vectorize icc (Intel) lo hace por default

Lo anterior funciona para lenguajes como C, C++, Fortran

Lenguajes que usan el mismo backend, como Rust, también lo soportan

Otros lo han ido añadiendo recientemente

.NET (C# y otros):

https://devblogs.microsoft.com/dotnet/performance-improvements-in-net-8/# vectorization

JVM (Java y otros): Java Superword (<a href="https://eme64.github.io/blog/2023/02/23/SuperWord-Introduction.html">https://eme64.github.io/blog/2023/02/23/SuperWord-Introduction.html</a>)

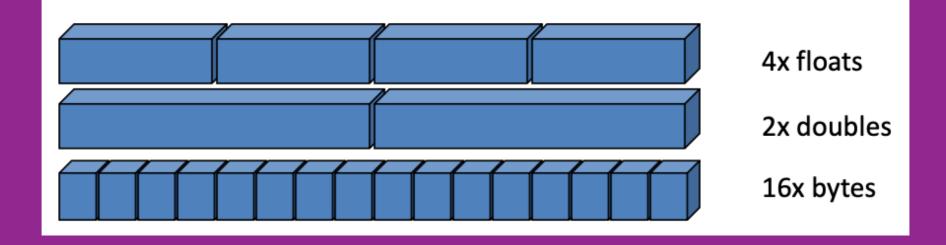
### intrinsics

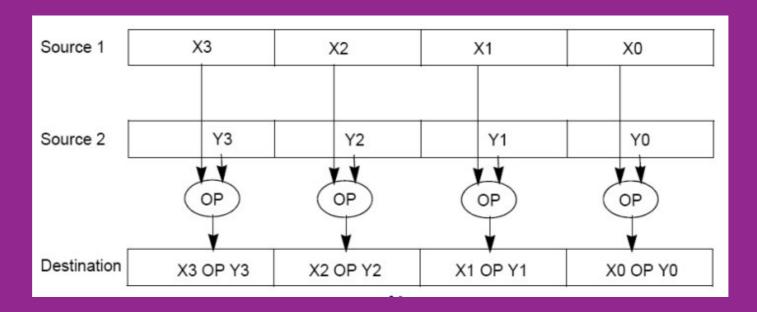
El compilador no siempre puede optimizar nuestro código usando SIMD

Requiere ayuda para seleccionar las instrucciones apropiadas

Se puede indicar qué instrucción en ensamblador usar usando intrinsics

Los intrinsics usualmente funcionan sobre tipos de datos especiales (vectores)





Registros SSE

### Extensiones SIMD de Intel/AMD

MMX

• Registros de 64 bits, reusaba registros de punto flotante

SSE2/3/4

• 8 registros de 128 bits

AVX

• Registros de 256 bits

**AVX512** 

Registros de 512 bits

# Registros Intel SSE2+ 128 bit SIMD

Word = 16 bits

Precisión simple FP: double word (32 bits)

Precisión doble FP: quad word (64 bits)

#### Divisiones:

Packed bytes: 16 bytes

Packed words: 8 words = 8x16bits

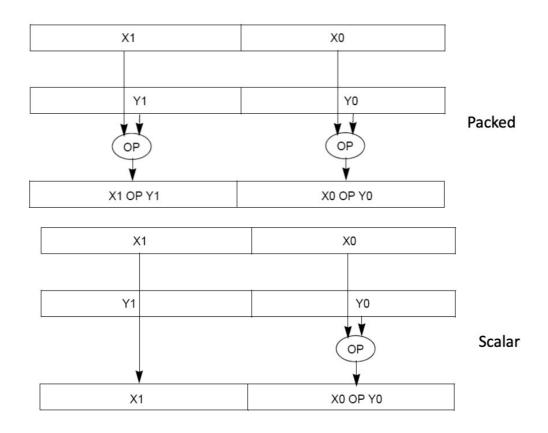
Packed double words: 4 x 32 bits

Packed quad words: 2 x 64 bits

## Tipos de datos

```
#include<x86intrin.h>
m128
 4 flotantes de precisión simple
m128d
 2 flotantes de precisión doble
m128i
 2 enteros de 64 bits
 4 enteros de 32 bits
 8 enteros de 16 bits
 16 enteros de 8 bits
```

### Packed vs scalar



Move does both load and store

Data transfer	Arithmetic	Compare			
MOV{A/U}{SS/PS/SD/PD} xmm, mem/xmm	ADD(SS/PS/SD/PD) xmm, mem/xmm	CMP{SS/PS/SD/PD}			
	<pre>SUB{SS/PS/SD/PD} xmm, mem/xmm</pre>				
MOV {H/L} {PS/PD} xmm, mem/xmm	<pre>MUL{SS/PS/SD/PD} xmm, mem/xmm</pre>				
	<pre>DIV{SS/PS/SD/PD} xmm, mem/xmm</pre>				
	SQRT{SS/PS/SD/PD} mem/xmm				
	MAX {SS/PS/SD/PD} mem/xmm				
	MIN(SS/PS/SD/PD) mem/xmm				

xmm: one operand is a 128-bit SSE2 register

mem/xmm: other operand is in memory or an SSE2 register

{SS} Scalar Single precision FP: one 32-bit operand in a 128-bit register

{PS} Packed Single precision FP: four 32-bit operands in a 128-bit register

{SD} Scalar Double precision FP: one 64-bit operand in a 128-bit register

{PD} Packed Double precision FP, or two 64-bit operands in a 128-bit register

{A} 128-bit operand is aligned in memory

{U} means the 128-bit operand is unaligned in memory

{H} means move the high half of the 128-bit operand

{L} means move the low half of the 128-bit operand

#### Resumen de operaciones SSE/SSE2

#### En C++

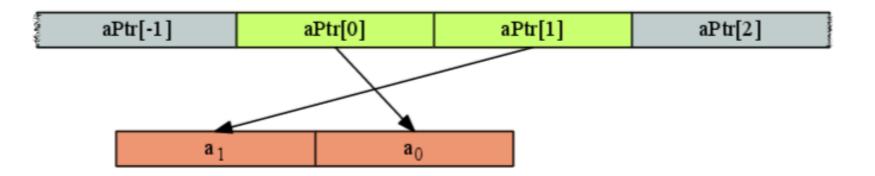
```
double *aPtr = ...

// Load 2 doubles from memory

_m128d a = _mm_loadu_pd(aPtr);

// Store 2 doubles to memory

_mm_storeu_pd(aPtr, a);
```



#### En C++

```
Do operation <op> on a and b, write result
                                               // Division: ci = ai / bi
to c:
                                               c = _mm_div_pd(a, b);
_{m128d\ c = _{mm} < op >_{pd(a, b)}}
                                               // Minimum: ci = fmin(ai, bi)
Example operations:
                                               c = _mm_min_pd(a, b);
// Addition: ci = ai + bi
                                               // Maximum: ci = fmax(ai, bi)
c = _mm_add_pd(a, b);
                                               c = _mm_max_pd(a, b);
// Subtraction: ci = ai - bi
                                               // Square root: ci = sqrt(ai)
c = _mm_sub_pd(a, b);
                                               c = mm \ sqrt \ pd(a);
// Multiplication: ci = ai * bi
c = _mm_mul_pd(a, b);
```

# Transformar código a SIMD

Usualmente en loops

```
For(i=0; i < 1000; i++)
x[i] = x[i] + s
```

# Transformar código a SIMD

Unroll loop!

```
For(i=0; i < 1000/4; i += 4)

x[i] = x[i] + s

x[i+1] = x[i+1] + s

x[i+2] = x[i+2] + s

x[i+3] = x[i+3] + s
```

# Transformar código a SIMD

Un loop de n iteraciones

K copias del cuerpo del loop (loop unrolling)

Caso de que n % k != 0:

Use el loop original para los últimos n % k elementos

O los primeros n % k. ¡¡¡Pero consideren el alineamiento de memoria!!!

# Memoria alineada y rendimiento

Processor	Xeon E5- 2670		Xeon X5550		Xeon	X eon =5440 1		Opteron 6282 SE		Opteron 8350		Opteron 244	
Frequency	2600	2600 MHz 26		MHz 2833 MH		MHz	2600 MHz		2000 MHz		1800 MHz		
Microarchitecture		Sandy Bridge Nehalem		alem	Harpe	ertown	Bulldozer		K10		K8		
Aligned	Yes	No	Yes	No	Yes	No	Yes	No	Yes	No	Yes	No	
Naive	8.84	8.84	9.28	9.28	11.42	11.42	8.98	8.98	24.77	24.77	26.15	26.15	
SSE2	1.36	1.36	1.56	1.56	1.99	1.99	1.2	1.23	1.78	1.78	2.18	2.18	
SSE2 aligned load	1.36	1.37	1.54	1.54	1.97	1.99	1.21	1.23	1.78	1.86	1.66	1.75	
AVX	0.78	0.89					0.83	0.9					
AVX aligned load	0.78	0.82					0.81	0.88					

# SIMD es útil en muchos contextos

¡Usen su creatividad!

No todo es optimizar fórmulas matemáticas

On-Demand JSON: A Better Way To Parse Documents? <a href="https://arxiv.org/abs/2312.17149">https://arxiv.org/abs/2312.17149</a>

Number Parsing at a Gigabyte Per Second. <a href="https://arxiv.org/abs/2101.11408">https://arxiv.org/abs/2101.11408</a>

Validating UTF-8 in Less Than One Instruction Per Byte. <a href="https://arxiv.org/abs/2010.03090">https://arxiv.org/abs/2010.03090</a>

• • •

#### Referencias

SIMD Programming, UCSB CS 240A, 2017

Marat Dukhan SIMD Optimization

https://learn.microsoft.com/en-us/cpp/intrinsics/compiler-intrinsics?view=msvc-170