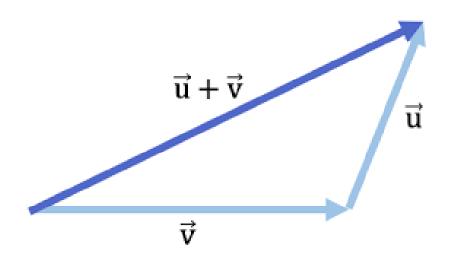
## Práctica 03 Suma de vectores



Materia: Tópico II. (Procesamiento Paralelo con CUDA)

Dra. Sandra Luz Canchola Magdaleno

U.A.Q. Fac. de Informática

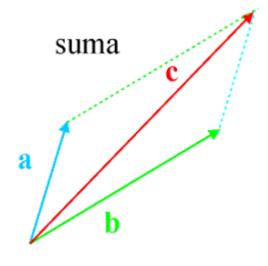
Correo: sandra.canchola@uaq.mx

#### Suma de vectores 2D y 3D

Sea  $\vec{u}$  y  $\vec{v}$  vectores en el mismo espacio, entonces:

2D: 
$$\vec{u} + \vec{v} = (u_1 + v_1, u_2 + v_2)$$

3D: 
$$\vec{u} + \vec{v} = (u_1 + v_1, u_2 + v_2, u_3 + v_3)$$



$$\mathbf{a} + \mathbf{b} = \mathbf{c}$$

#### Suma de vectores n-Dimensionales

### Operaciones de memoria (CPU)

• Memset. - asigna valores en secciones de memoria.

```
Ejemplo:
```

```
Memset(variable, valor_a_asignar, tamaño_de_memoria)
```

Donde: tamaño de memoria se define como n \* sizeof(tipo)

#### Operaciones de memoria (GPU)

• cudaMalloc. - asigna una sección de memoria en GPU de acuerdo con el espacio solicitado. Ejemplo: cudaMalloc((void\*\*) & apuntador, tamaño de memoria) Donde: tamaño de memoria se define como n \* sizeof(tipo) • cudaMemset. - asigna valores en secciones de memoria. Ejemplo: Memset (apuntador, valor a asignar, tamaño de memoria) Donde: tamaño de memoria se define como n \* sizeof(tipo) • cudaMemcpy. - copia memoria hacia y dese el device. Ejemplo: cudaMemcpy(destino, origen, tamaño de memoria, indicador flujo de inf) Donde Indicador = cudaMemcpyHostToDevice, cudaMemcpyDeviceToHost, cudaMemcpyDeviceToDevice • cudaFree.-libera la memoria reservada por un apuntador. Ejemplo: cudaFree (apuntador)

#### Memoria

E10

Memoria reservada

Apuntador

CPU (Host)											
A01	length	50									
A05	maxHilos	1024									
A10	а	α	ф	η	λ	τ	κ	π	3		ω
A15	b	χ	γ	φ	θ	ι	ធ	υ	β		δ
A20	gpu_c	α + χ	γ + φ	η + φ	λ + θ	τ + ι	κ + σ	π + υ	ε + β	•••	ω + δ
в01	cpu_c	α + χ	φ + γ	η + φ	λ + θ	τ + ι	κ + σ	π + υ	ε + β	•••	ω + δ
В05											
В10	dev_a	D10									
B15	dev_b	D45									
B20	dev_c	D90									
C30											
E07											

#### GPU (Device)

	α	ф	η	λ	τ	κ	π	3	 ω
	χ	γ	φ	θ	ι	$\omega$	υ	β	 δ
	α	ф	η	λ	τ	κ	π	3	 ω
	+	+ >	+	+ θ	+ 1	+	+ ပ	+ β	+ δ
	χ	γ	φ	U	ı	$\omega$	U	þ	U

D01

D05

D10

D45

D90

F01

F05

F10

F15

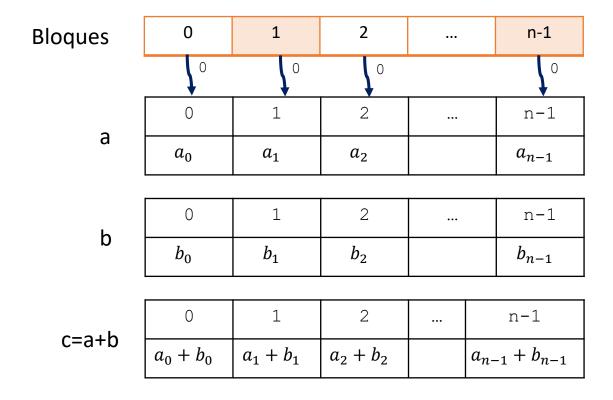
F20

G30

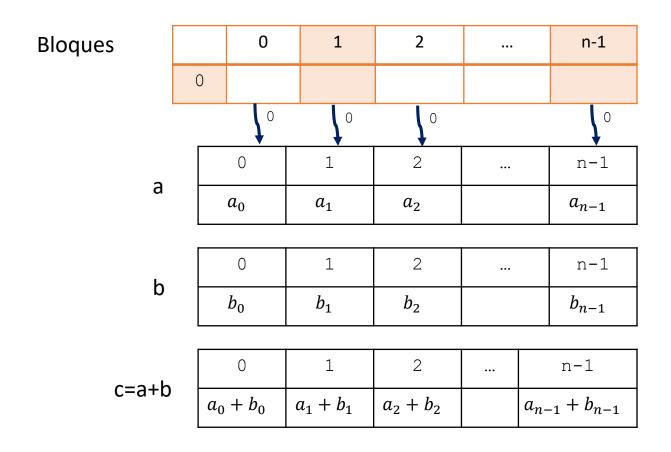
H07

I10

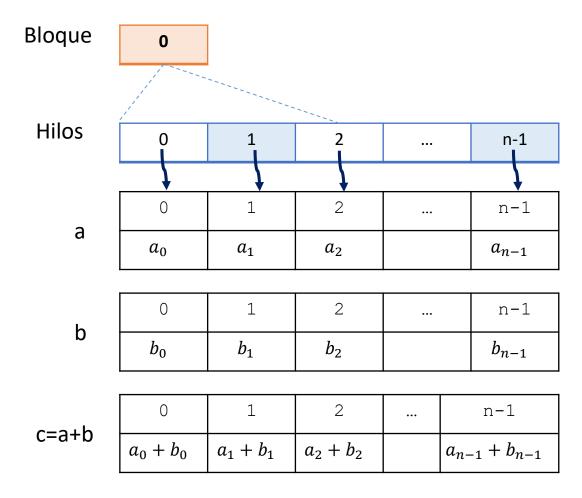
#### Caso 1. N Bloques con un hilo único



### Caso 2. 1xN Bloques con un hilo único



### Caso 3. Un bloque con N hilos

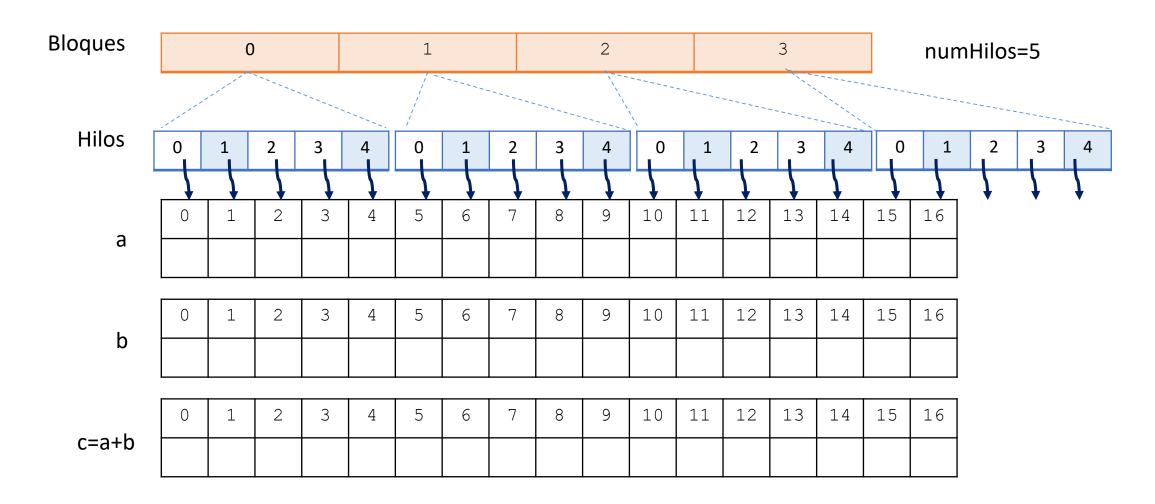


### Caso 4. X bloques con numHilos c/u

#### Ejemplo:

```
Si length es 5000 y numHilos es 1024, entonces se generan [(5000/1024)≈5] 5 bloques, por lo tanto tenemos 5120 hilos. Si se requieren 5000 hilos, tenemos 120 hilos extras sin hacer trabajo (ociosos).
```

## Caso 4. X bloques con numHilos c/u



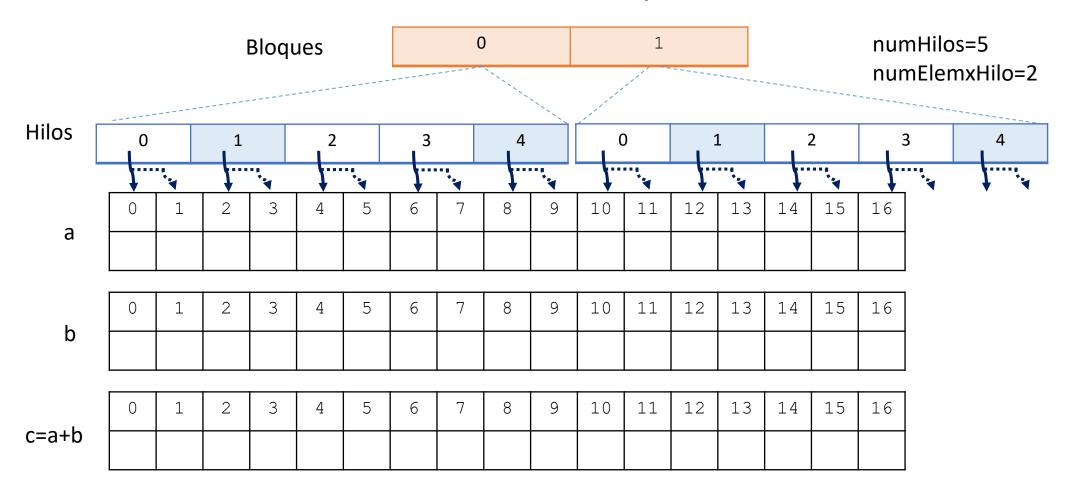
blockIdx.x	ckIdx.x threadIdx.x		
0	0	0	
0	1	1	
0	2	2	
0	3	3	
0	4	4	
1	0	5	
1	1	6	
1	2	7	
1	3	8	
1	4	9	
2	0	10	
2	1	11	
2	2	12	
2	3	13	
2	4	14	
3	0	15	
3	1	16	
3	2	17	
3	3	18	
3	4	19	

tid= (blockIdx.x\*blockDim.x)+threadIdx.x

# Caso 5. X bloques con numHilos c/u tratando de generar los menos hilos ociosos

```
Ejemplo:
Si length es 5000 y maxHilos es 1024, entonces:
NumBloques= 5000/1024 = 4.8828 \approx 5
NumHilos= 5000/5 = 1000 (Hilos totales 5000)
Si length es 4833 y maxHilos es 1024, entonces:
NumBloques= 4833/1024 = 4.7197 \approx 5
NumHilos= 4833/5 = 966.6 \approx 967 (Hilos totales 4835)
Si length es 2512 y maxHilos es 1024, entonces:
NumBloques= 2512/1024 = 2.453 \approx 3
NumHilos= 2512/3 = 837.333 \approx 838 (Hilos totales 2514)
```

# Caso 6. X bloques con numHilos que atienden cada uno a numElemxHilo c/u



blockIdx.x	threadIdx.x	tid	Elementos atendidos
0	0	0	0,1
0	1	1	2,3
0	2	2	4,5
0	3	3	6 <b>,</b> 7
0	4	4	8,9
1	0	5	10,11
1	1	6	12,13
1	2	7	14,15
1	3	8	16,17
1	4	9	18,19

tid= (blockIdx.x\*blockDim.x)+threadIdx.x PrimerElemento = tid \* numElemxHilo