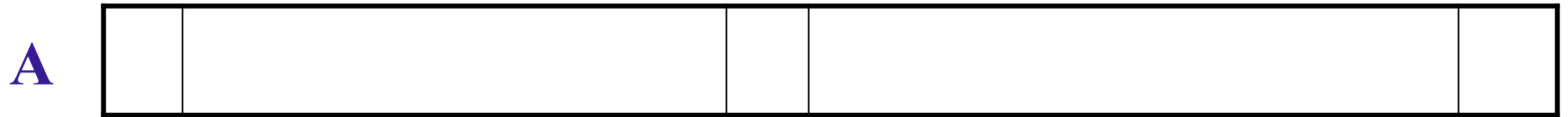


heapsort

[CLRS10] cap. 6, par. 6.1 - 6.4

Heapsort



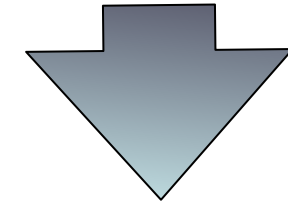
1

....

....

n

maxHeap



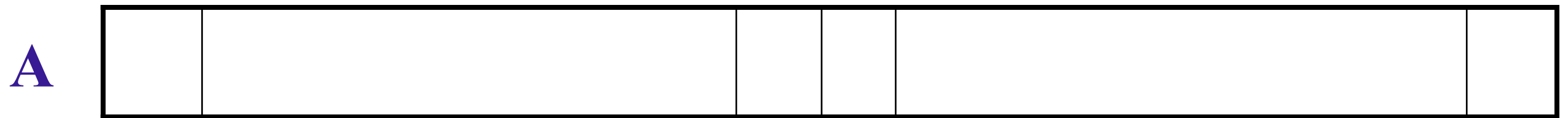
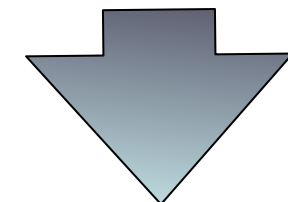
1

....

....

n

ordinati



1

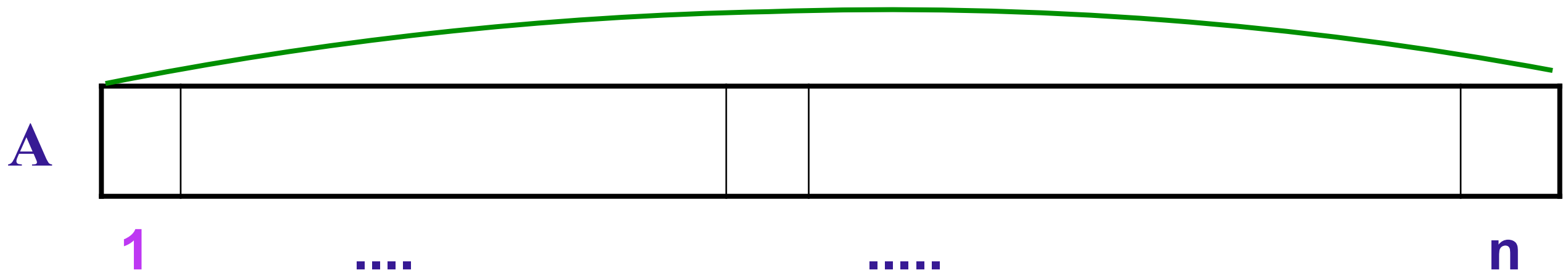
....

....

n

Heapsort: l'idea

maxHeap

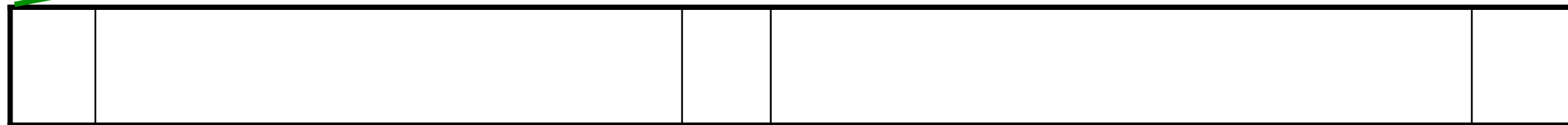


In un maxHeap, il massimo si trova nella prima posizione mentre in un array ordinato in ordine crescente dovrebbe stare nell'ultima.

Se si scambiassero i due elementi avrei “sistemato” un elemento, e considerando come maxheap gli elementi di A da 1 a $n-1$, otterrei una situazione che la maxheapify può risolvere: solo il primo elemento in $A[1:n-1]$ viola la proprietà del max-heap.

maxHeap

A

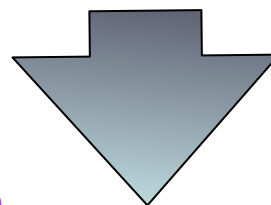


1

....

.....

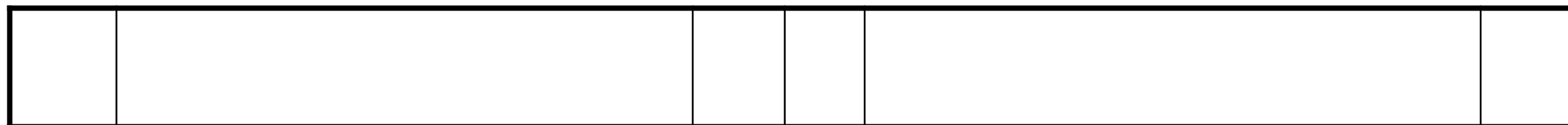
n



maxHeap

ordinati

A



1

....

i

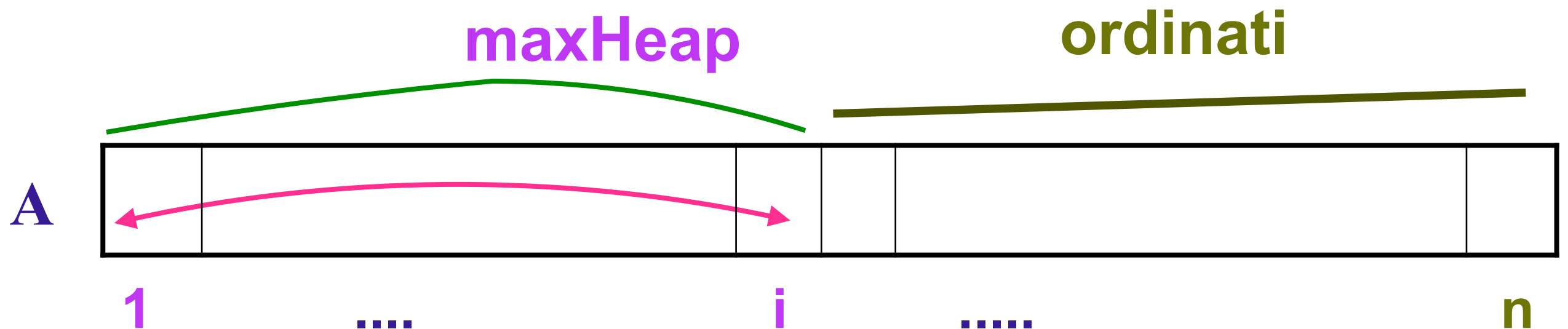
.....

n

In un passo intermedio gli elementi da 1 a i sono un maxHeap, mentre i rimanenti da $i+1$ a n sono ordinati e sono più grandi di quelli nel maxHeap.

Come posso espandere la zona degli ordinati?

In un passo intermedio gli elementi da 1 a i sono un maxHeap, mentre i rimanenti da $i+1$ a n sono ordinati e sono più grandi di quelli nel maxHeap.



Per espandere la zona degli ordinati, basta osservare che mettendo il primo elemento nel maxheap nella posizione i , abbiamo esteso di uno la porzione degli ordinati, visto che è il massimo tra i più piccoli di quelli già sistemati. L'elemento di indice i va quindi al primo posto. Ma dopo questo scambio, occorre ripristinare la proprietà di essere MaxHeap sui primi $i-1$ elementi, perché può essere violata nella prima posizione.

L'algoritmo heapsort

1. trasforma l'array dato in un max-heap
2. scambia il primo (è il **massimo!**) e l'ultimo elemento del maxheap
3. riduci la dimensione del maxHeap
4. ripristina la proprietà del maxHeap sugli elementi iniziali,
5. ripeti i passi 2-4 fino a che tutto l'array è ordinato

Heapsort: più dettaglio

A.length = n

Heapsort(A)

Trasforma A in un MaxHeap

for i = A.length **downto** 2 **do**

In ogni passo gli elementi A[1.. i] costituiscono un maxheap su i elementi di A, gli elementi A[i+1.. n] sono più grandi di quelli in A[1.. i] e sono ordinati in ordine crescente

scambia A[1] e A[i]

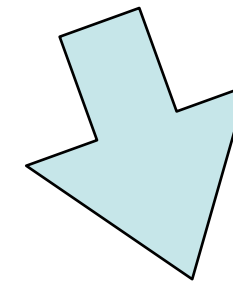
A.heap-size = A.heap-size - 1

Max-Heapify (A,1)

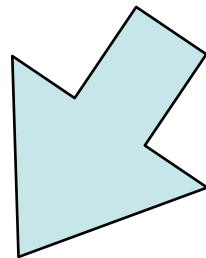
Heapsort: esempio

4	1	3	2	16	9	10	14	8	7
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

trasformato in un maxHeap



scambio



16	14	10	8	7	9	3	2	4	1
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

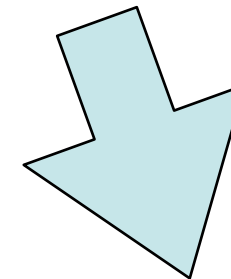
1	14	10	8	7	9	3	2	4	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Max-Heapify

Heapsort: esempio

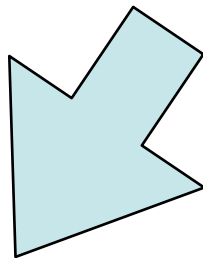
1	14	10	8	7	9	3	2	4	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Max-Heapify



14	8	10	4	7	9	3	2	1	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

scambio

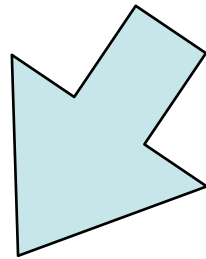


1	8	10	4	7	9	3	2	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Max-Heapify

Heapsort: esempio

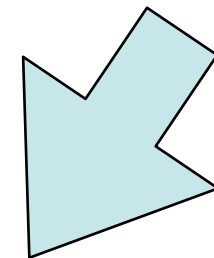
Max-Heapify



1	8	10	4	7	9	3	2	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

10	8	9	4	7	1	3	2	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

scambio

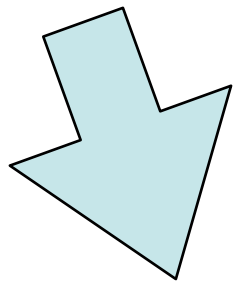


2	8	9	4	7	1	3	10	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Max-Heapify

Heapsort: esempio

Max-Heapify



2	8	9	4	7	1	3	10	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10



1	2	3	4	7	8	9	10	14	16
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Heapsort: analisi

Heapsort(A)

$n = A.length$

trasforma A in un Maxheap

for $i = n$ **downto** 2 **do**

 scambia $A[1]$ e $A[i]$

$A.heap-size = A.heap-size - 1$

 Max-Heapify (A,1)

$n = A.length$

$O(n)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$O(\log n)$

$O(n \log n)$

In tutti i casi, per l'Heapsort $T(n) = O(n \log n)$

Inoltre l'Heapsort ordina **in loco**, cioè non usa memoria aggiuntiva più che costante.

Faremo vedere in seguito come trasformare un array qualunque in un maxHeap in tempo lineare.