Pile e code (stacks and queues)

Liceo G.B. Brocchi - Bassano del Grappa (VI) Liceo Scientifico - opzione scienze applicate Giovanni Mazzocchin

- Realizziamo un ADT (Abstract Data Type) che rappresenta uno stack (pila)
- La nostra prima implementazione sarà basata su array
- Uno stack è una struttura dati **LIFO** (*Last-In, First-Out, l'ultimo ad entrare è il primo ad uscire*), la cui interfaccia è costituita da 2 operazioni:
 - push(item): aggiunge item in cima alla pila
 - pop(): rimuove l'elemento dalla cima della pila
- Per realizzare uno stack è necessario tenere traccia dell'indice della cima (top, spesso chiamato stack pointer). Nell'implementazione array-based, top sarà semplicemente un indice intero. Analizziamo graficamente il comportamento delle operazioni push e pop

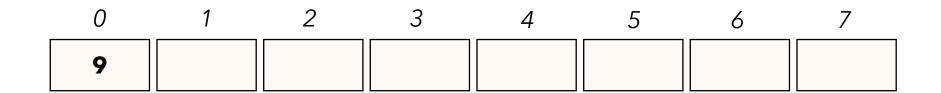


top

Attenzione:
in queste implementazioni, le
operazioni di inserimento e
cancellazione non allocano/
deallocano memoria, ma
riassegnano soltanto degli indici

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 0 (EMPTY)

la pila ha memoria allocata per 8 elementi, ma finora nessun elemento è stato aggiunto



top

push(9)

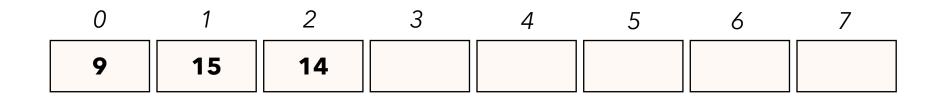
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 1



top

push(15)

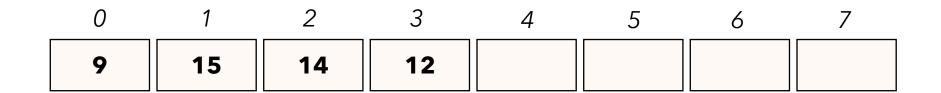
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 2



top

push(14)

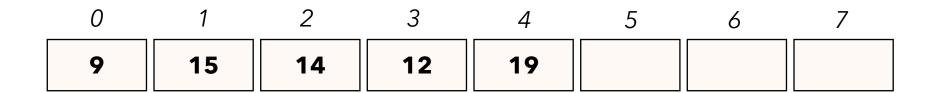
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 3



top

push(12)

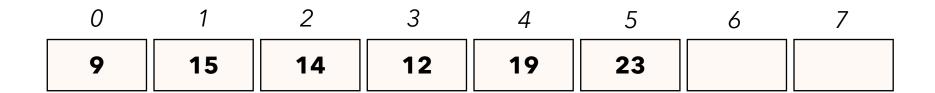
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 4



top

push(19)

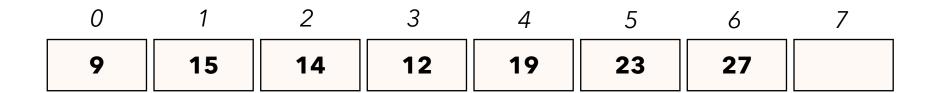
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 5



top

push(23)

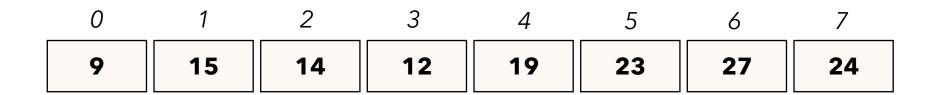
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 6



top

push(27)

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 7

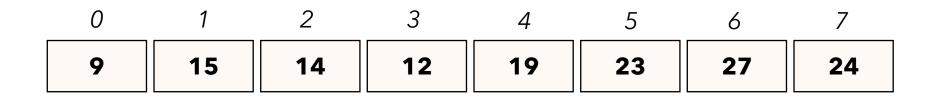


top

push(24)

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 8 (FULL)

la pila è in stato FULL quando STACK_SIZE è uguale a STACK_CAPACITY

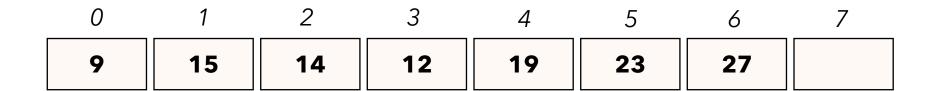


top

push(30)

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 8 (FULL)

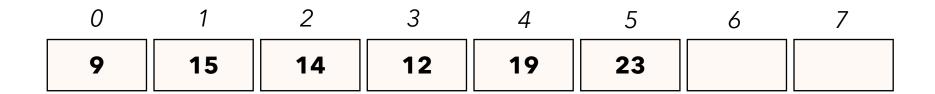
una push su un pila piena è una no-operation, i.e. non succede niente



top

pop()

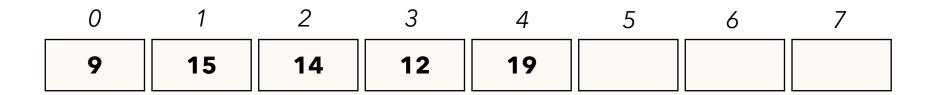
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 7



top

pop()

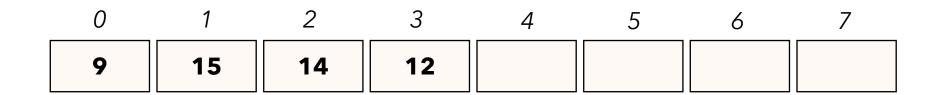
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 6



top

pop()

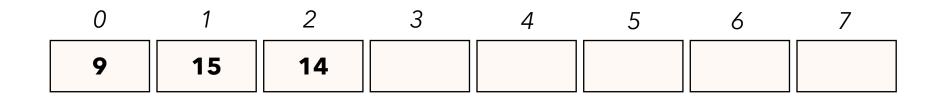
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 5



top

pop()

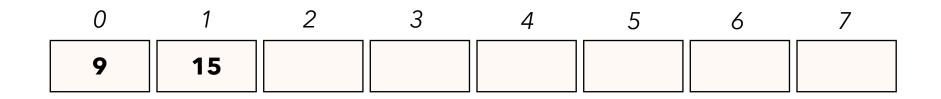
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 4



top

pop()

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 3



top

pop()

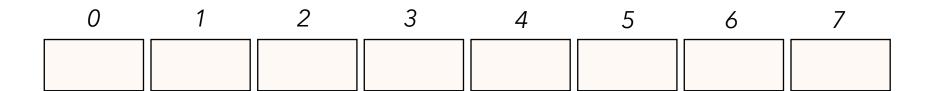
STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 2



top

pop()

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 1



top

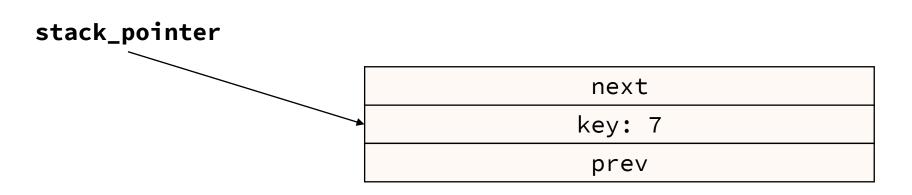
pop()

STACK_CAPACITY: 8
STACK_SIZE: 0 (EMPTY)

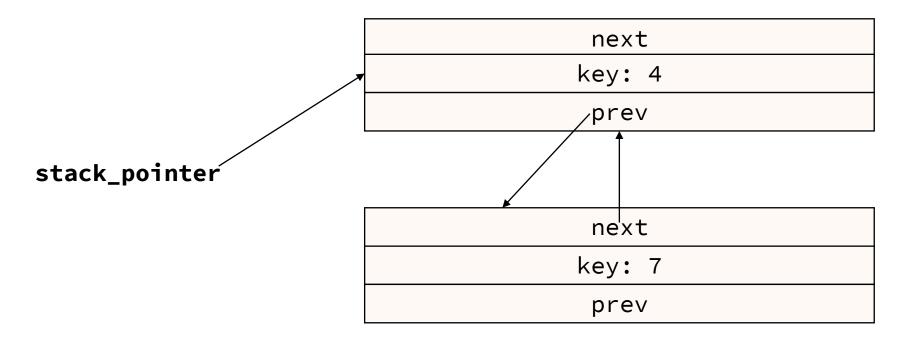
una pop su un pila vuota è una no-operation, i.e. non succede niente

- Per implementare uno stack dinamico, la cui dimensione può variare in base alle necessità del programma a runtime, possiamo utilizzare una lista concatenata
- Su questa lista sarà possibile inserire e rimuovere solo dalla coda
- Nelle liste concatenate viste nelle scorse lezioni era invece possibile aggiungere e rimuovere un nodo in qualsiasi posizione
- La lista dovrà essere doppiamente concatenata (doubly-linked list)
- È necessario tenere traccia della cima dello stack con un puntatore, detto **stack pointer**

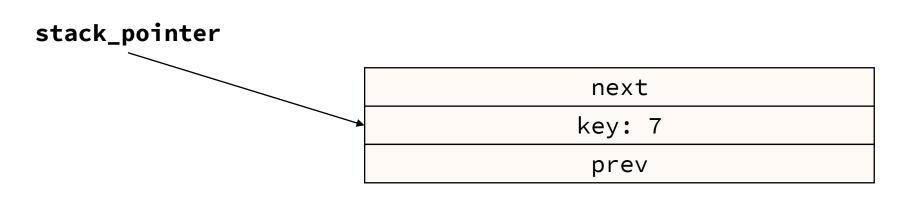
push(7)



push(4)



pop()



- La **queue** (coda) è un Abstract Data Type caratterizzato da due operazioni:
 - enqueue(item): permette di aggiungere un elemento in fondo alla coda
 - dequeue(): permette di rimuovere l'elemento in testa alla coda
- Non sono ammesse altre operazioni: è una struttura dati **FIFO** (**F**irst-**I**n, **F**irst-**O**ut il primo che entra è il primo ad uscire)

• Facciamo alcuni esempi su una coda di interi

enqueue(8)

enqueue(12)



enqueue(16)



12

enqueue(11)

8

12

16

dequeue()

8

12

16

dequeue()

12

16



tail head

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 0 (EMPTY)

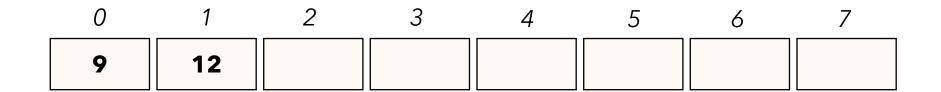
la coda ha memoria allocata per 8 elementi, ma finora nessun elemento è stato aggiunto



head tail

enqueue(9)

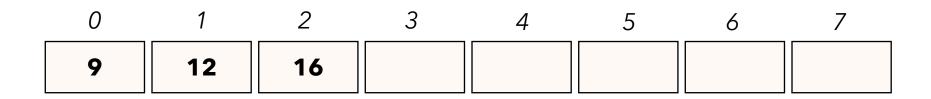
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 1



head tail

enqueue(12)

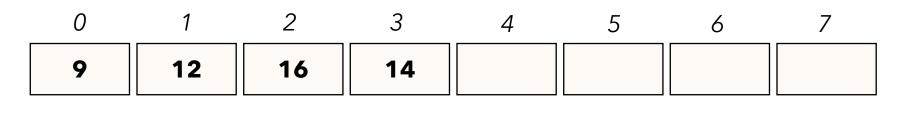
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 2



head tail

enqueue (16)

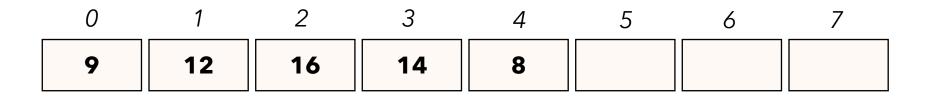
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 3



head tail

enqueue (14)

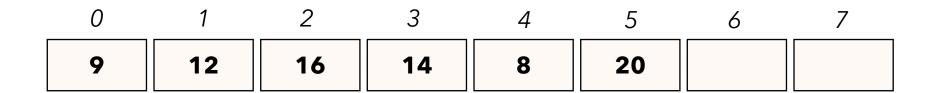
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 4



head tail

enqueue(8)

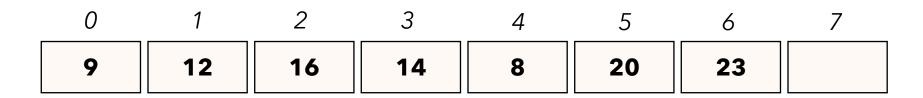
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 5



head tail

enqueue(20)

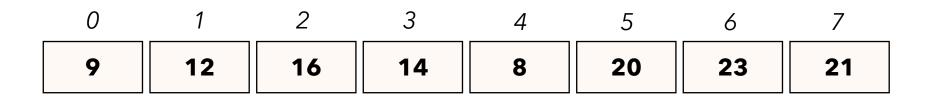
QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 6



head tail

enqueue(23)

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 7

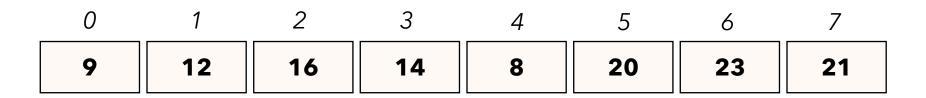


head tail

enqueue(21)

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 8 (FULL)

la coda è in stato FULL quando QUEUE_SIZE è uguale a QUEUE_CAPACITY



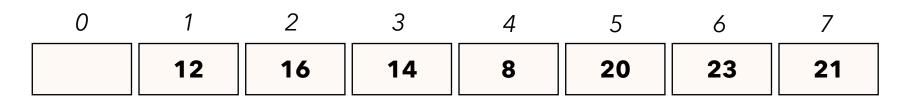
head tail

enqueue (19)

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 8 (FULL)

una enqueue su una coda FULL è una no-operation, i.e. non succede niente

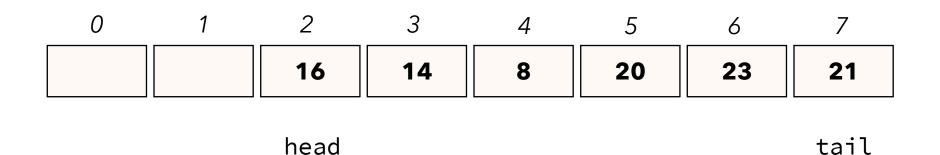
dualmente, una dequeue su una coda vuota è anch'essa una no-operation



head tail

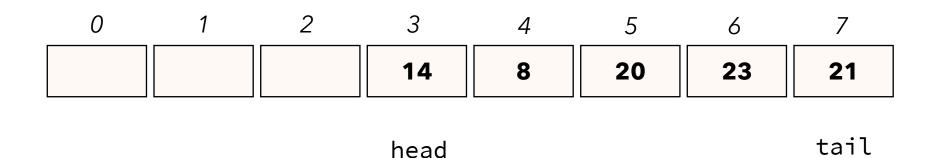
dequeue()

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 7



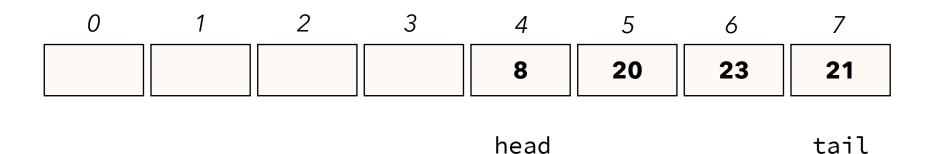
dequeue()

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 6



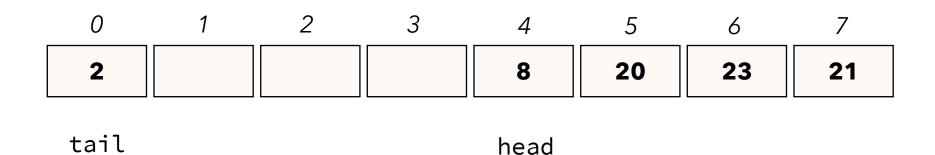
dequeue()

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 5



dequeue()

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 4

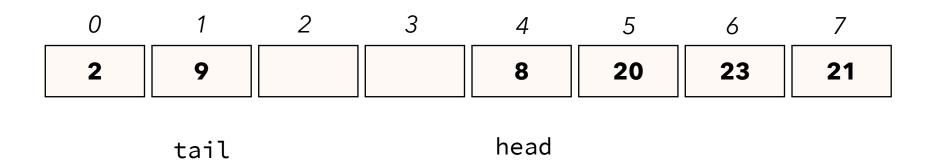


enqueue(2)

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 5

la size aumenta ad ogni enqueue andata a buon fine

si noti che l'array è gestito circolarmente



enqueue(9)

QUEUE_CAPACITY: 8
QUEUE_SIZE: 6

Queue - implementazione linked-list-based

• Si tratta di implementare una lista concatenata semplice per la quale sono ammesse solo le operazioni di <u>inserimento in coda</u> e <u>rimozione dalla testa</u>

 Bisogna mantenere 2 puntatori, uno al nodo in testa e un altro al nodo in coda

• L'operazione enqueue aggiornerà il puntatore al nodo in coda

L'operazione dequeue aggiornerà il puntatore al nodo in testa

Codice sorgente

- https://github.com/Cyofanni/high-school-cs-class/tree/main/cplusplus/oop/stack
- https://github.com/Cyofanni/high-school-cs-class/tree/main/cplusplus/oop/queue