Java: pile e code (stacks and queues)

Classi quarte Scientifico - opzione scienze applicate
Bassano del Grappa, Novembre 2022
Prof. Giovanni Mazzocchin

- Realizziamo un tipo che rappresenti la struttura dati *stack* (pila) di interi tramite un array di interi (o di caratteri, o di qualche altro tipo)
- Uno stack è una struttura dati LIFO (Last in, first out), che mette a disposizione solo 2 operazioni:
 - push(item): aggiunge item in cima alla pila e restituisce il nuovo stack pointer
 - pop(): rimuove l'elemento dalla cima della pila
 - **peek()**: restituisce l'elemento alla cima della pila senza rimuoverlo (operazione non indispensabile, aggiunta per comodità)
- Per realizzare uno stack è necessario tenere traccia dell'indice della cima della pila (top, spesso chiamato stack pointer). Nell'implementazione array-based **top** sarà semplicemente un indice intero.

```
class StackChar{
       private char[] stack_array;
       private int top;
       private int size;
       public StackInt(int size){
              this.stack_array = new char[size];
              this.top = -1;
              this.size = size;
```

Provate a immaginare cosa potrebbe succedere se i membri qui sopra non fossero privati

- L'interfaccia pubblica sarà costituita dai metodi:
 - int push(int item) → restituisce il nuovo stack pointer
 - int pop() → restituisce il nuovo stack pointer
 - int peek() → restituisce l'elemento alla cima della pila

```
public int push(char item){
    if (top < size-1){
        top++;
        stack_array[top] = item;
    }

    return top;
}</pre>
```

- L'interfaccia pubblica sarà costituita dai metodi:
 - int push(int item) → restituisce il nuovo stack pointer
 - int pop() → restituisce il nuovo stack pointer
 - int peek() > restituisce l'elemento alla cima della pila

```
public int pop(){
    if (top >= 0){
        top---;
    }
}
return top;
```

- L'interfaccia pubblica sarà costituita dai metodi:
 - int push(int item) → restituisce il nuovo stack pointer
 - int pop() → restituisce il nuovo stack pointer
 - int peek() → restituisce l'elemento alla cima della pila

```
public char peek() throws StackPeekException{
    if (top >= 0){
        return stack_array[top];
    }
    else {
        throw new StackPeekException();
    }
}
```

- L'interfaccia pubblica sarà costituita dai metodi:
 - boolean is_empty();
 - boolean is_full();

```
public boolean is_empty(){
    return top == -1;
}

public boolean is_full(){
    return top == size - 1;
}
```

- Vogliamo verificare se una stringa che rappresenta un'espressione algebrica è bilanciata a livello di parentesi tonde (ad ogni parentesi aperta ne deve corrispondere una chiusa)
- I compilatori (gli analizzatori di sintassi in generale) devono effettuare controlli di questo tipo per verificare la correttezza della sintassi del codice sorgente scritto dal programmatore
- Esempi:
 - ((a) + (b a) * (b + ((c d)))) è bilanciata
 - ())((non è bilanciata
 - l'espressione vuota è bilanciata
 - (2*3))) non è bilanciata

```
static boolean checkParenthesisBalance(String expr){
             boolean balanced = false;
             StackChar st = new StackChar(expr.length() * 3);
             boolean moreClosed = false;
             for (int i = 0; i < expr.length() && moreClosed == false; i++){
                           if (expr.charAt(i) == '('){
                                        int sp = st.push('(');
                           else {
                                        if (expr.charAt(i) == ')'){
                                                      if (st.is_empty() == false){
                                                                   int sp = st.pop();
                                                      else{
                                                                   //')' when the stack is already empty \rightarrow cannot be balanced
                                                                   moreClosed = true;
             if (st.is_empty() && moreClosed == false){
                                        balanced = true;
             return balanced;
```

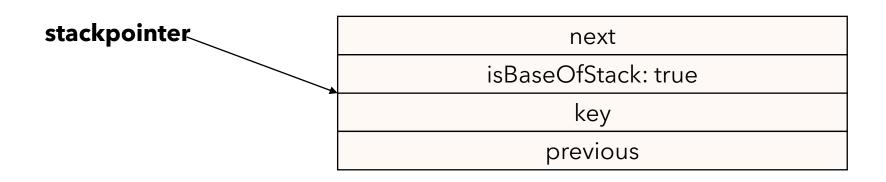
Stack - implementazione linked-list-based

- Implementiamo uno stack **dinamico**, la cui dimensione varia in base alle necessità del programma a *runtime*
- Possiamo utilizzare una lista concatenata, sulla quale è possibile inserire nodi solo in coda (push) e rimuovere soltanto l'ultimo nodo (pop)
- Nelle liste concatenate viste nelle scorse lezioni era invece possibile aggiungere e rimuovere un nodo in qualsiasi posizione
- Creiamo uno stack con un nodo base fisso, che una volta creato non può essere poppato. Questo per poter invocare i metodi della classe senza incorrere in NullPointerException
- L'interfaccia pubblica restituirà sempre lo *stack pointer*, ossia un riferimento alla nodo in cima allo stack
- Le operazioni push e pop devono richiedere un tempo di esecuzione costante, ossia indipendente dal numero di elementi presenti nello stack
 - eg) una push su uno stack di 10^2 nodi deve costare come una push su uno stack contenente 10^4 nodi

Stack – implementazione linked-list-based

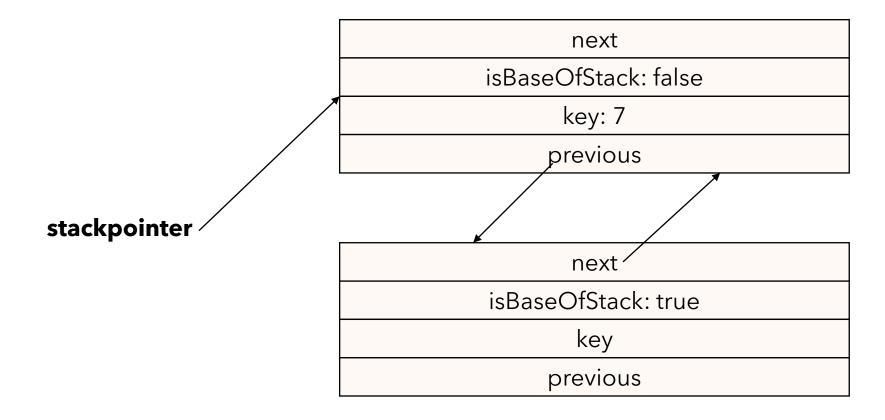
- **NB**: per eseguire *push* e *pop* non dobbiamo scorrere tutto lo stack partendo dalla base!
 - se fosse così, push e pop avrebbe un costo non costante, ma **lineare** sul numero di nodi presenti nello stack
- Uno stack è una struttura dati (*Abstract Data Type*) **LIFO**, quindi ci interessa avere sempre a disposizione un puntatore alla sua cima, detto **stack pointer** (nella versione *array-based* lo chiamavamo indice *top* perché era solo un intero e non un vero puntatore)

Stack - implementazione linked-list-based

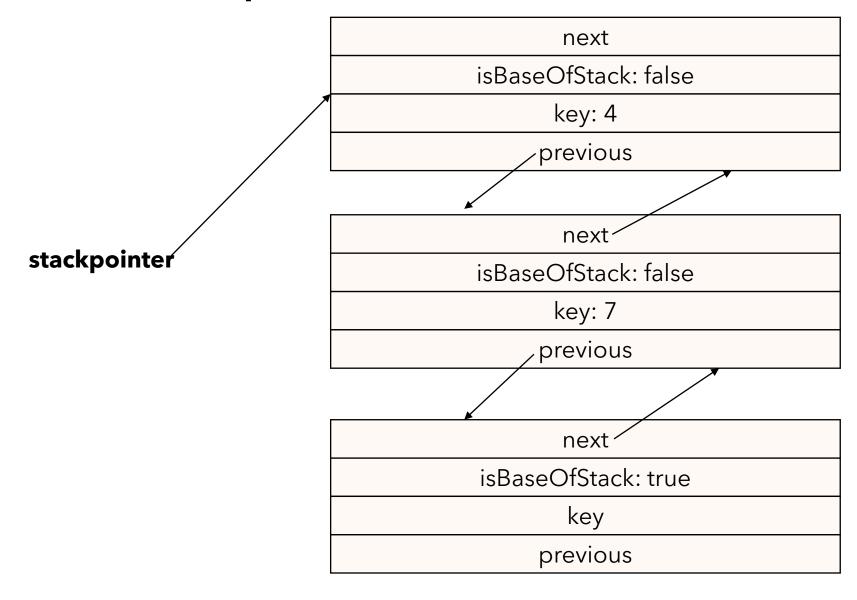


Stack - implementazione linked-list-based

push(7)



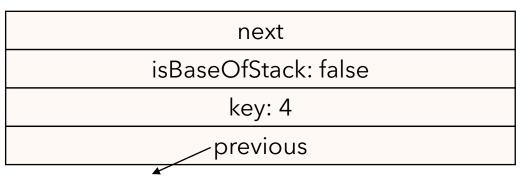
Stack – implementazione linked-list-based



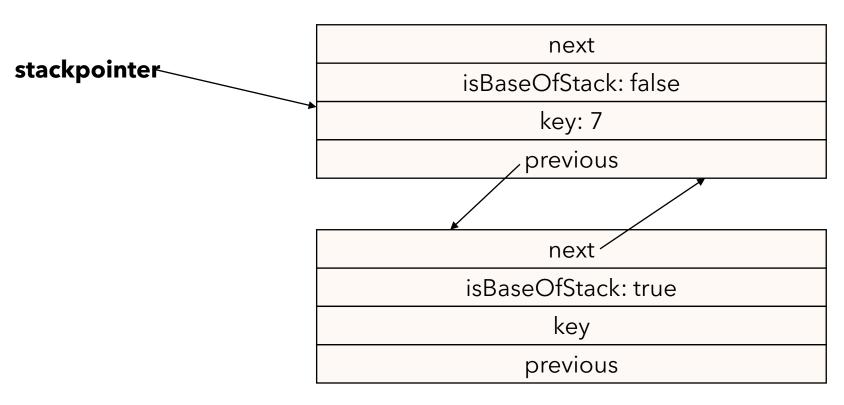
push(4)

Stack – implementazione linked-list-based

eliminato dal garbage collector in quanto non è più puntato da nessun riferimento



pop()



Stack - implementazione linked-list-based

eliminato dal garbage
collector in quanto non
è più puntato da
nessun riferimento

stackpointer

next

isBaseOfStack: false

key: 7

previous

stackpointer

next

isBaseOfStack: true

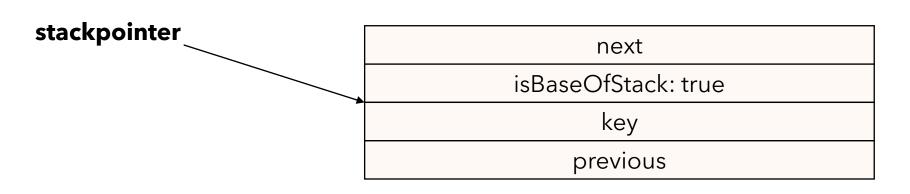
key

previous



Stack – implementazione linked-list-based

Facciamo in modo che una chiamata a pop dal nodo base restituisca il nodo stesso, in modo da avere un riferimento non nullo sul quale si possano ancora invocare i metodi





Stack – implementazione linked-list-based

```
class StackIntNode{
        private int key;
        private StackIntNode next;
        private StackIntNode previous;
        private boolean isBaseOfStack;
        StackIntNode(int key, StackIntNode next, StackIntNode previous,
                                   boolean isBaseOfStack){
                 this.key = key;
                 this.next = next;
                 this.previous = previous;
                 this.isBaseOfStack = isBaseOfStack;
```

Stack - implementazione linked-list-based

```
StackIntNode push(int item){
                /*"this" is the current stack pointer, must point to the new node
                  returns a reference to the new top
                  the new node cannot be the base: "isBaseOfStack" must be false
                this.next = new StackIntNode(item, null, this, false);
                return this.next;
StackIntNode pop(){
                StackIntNode ref = this;
                if (this.isBaseOfStack == false){
                         //previous doesn't point to popped node anymore
                         this.previous.next = null;
                         ref = this.previous;
                return ref;
```

Stack - implementazione linked-list-based

```
boolean isEmpty(){
              return this.isBaseOfStack;
void print(){
              if (this.isBaseOfStack == true){
                     return;
              System.out.println(" " + this.key);
              System.out.println(" =======");
              this.previous.print();
              return;
```

- La **queue** (code) 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** (first-in-first-out)

 Facciamo alcuni esempi su una coda i cui elementi hanno chiavi intere

enqueue(8)

8

enqueue(12)

8

12



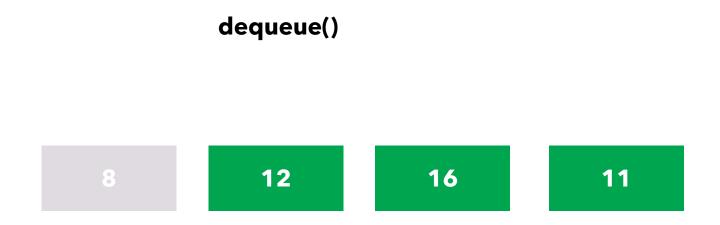


12

16









- Realizziamo una prima versione array-based di una coda
- Manteniamo la testa all'indice 0 dell'array:
 - vedremo che questa operazione ha un costo che rende questa implementazione non realistica

```
class QueueIntArrayBased{
    private int[] v;
    private int size;
    private final int headIndex = 0;
    private int tailIndex;

    QueueIntArrayBased(int size){
        this.v = new int[size];
        this.tailIndex = -1;
        this.size = size;
    }
}
```

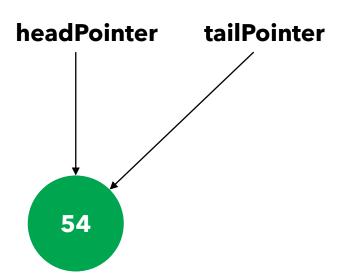
```
int enqueue(int item) {
        if (this.tailIndex < this.size - 1) {
            this.tailIndex++;
            this.v[this.tailIndex] = item;
      }
      return this.tailIndex;
}</pre>
```

```
int dequeue(){
              //has linear complexity, not a great idea!
              if (this.tailIndex >= 0) {
                     if (this.tailIndex >= 1) {
                            for (int i = 0; i <= this.tailIndex - 1; i++) {</pre>
                                   this.v[i] = this.v[i + 1];
                     this.tailIndex--;
              return this.tailIndex;
```

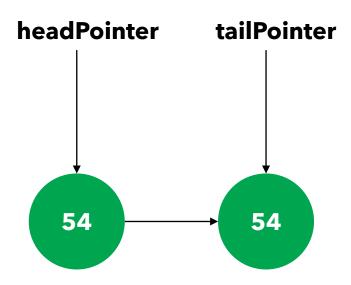
```
class QueueIntNode{
    private int key;
    private QueueIntNode next;

    QueueIntNode(int key, QueueIntNode next){
        this.key = key;
        this.next = next;
    }
}
```

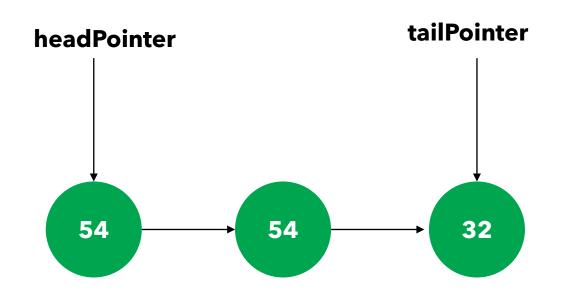
```
//called on tail pointer
QueueIntNode enqueue(int item){
       /*"this" is the current tail pointer, its next member must point to the new node
          returns a reference to the new tail
        */
       this.next = new QueueIntNode(item, null);
        return this.next;
//called on head pointer
QueueIntNode dequeue(){
       return this.next;
```



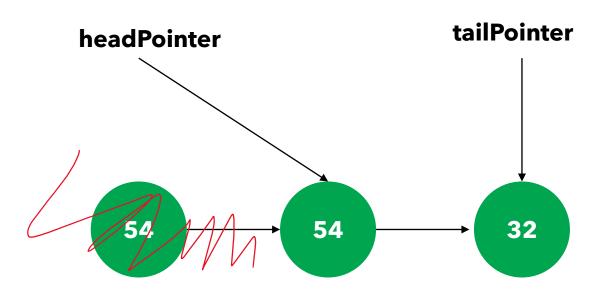
QueueIntNode headPointer = new QueueIntNode(54, null);
QueueIntNode tailPointer = headPointer;



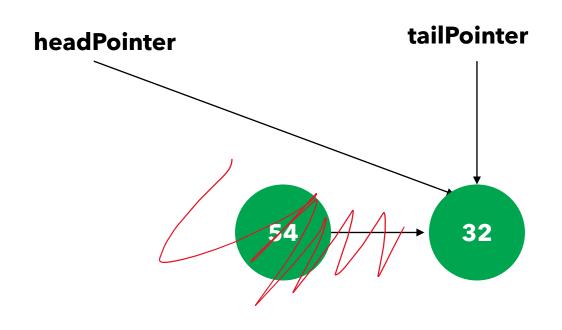
tailPointer = tailPointer.enqueue(43);



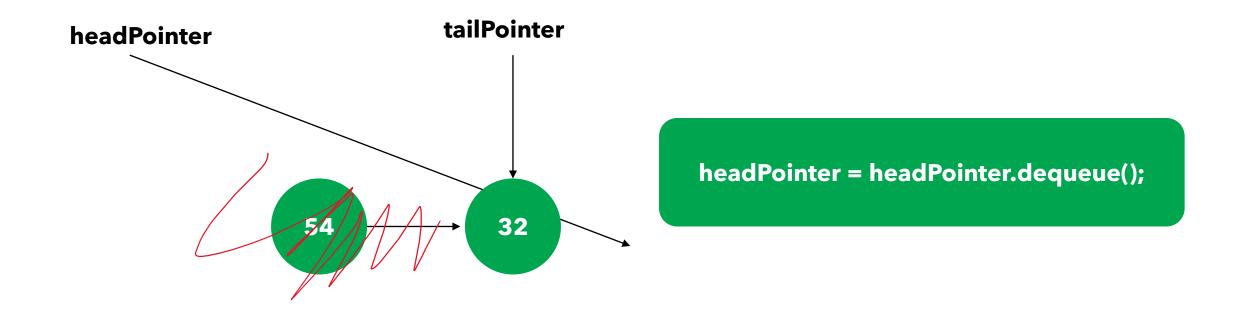
tailPointer = tailPointer.enqueue(32);

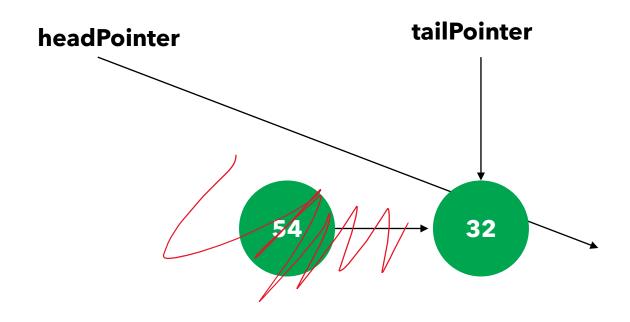


headPointer = headPointer.dequeue();

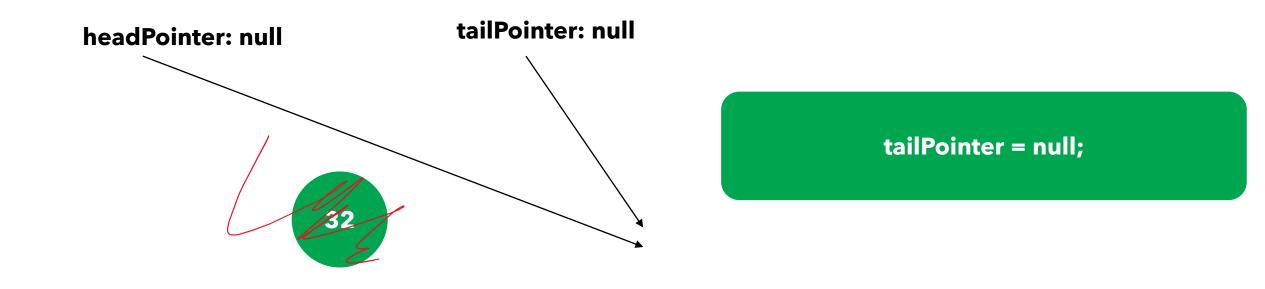


headPointer = headPointer.dequeue();

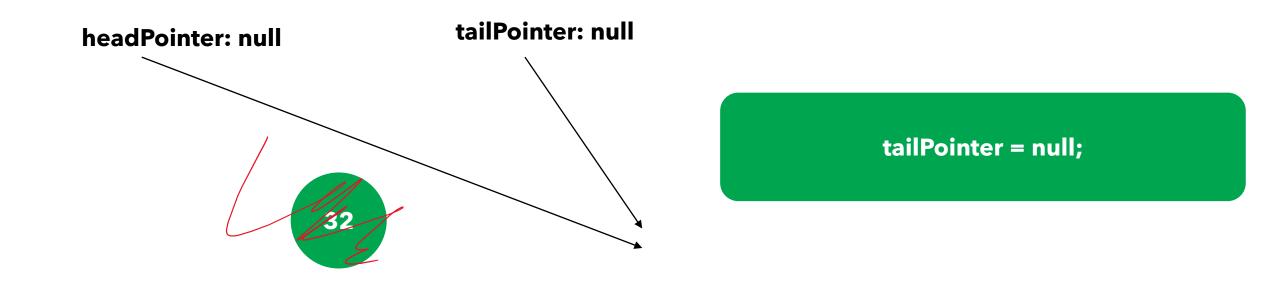




Affinché anche l'ultimo nodo rimasto venga garbage-collected, tailPointer deve diventare null



Affinché anche l'ultimo nodo rimasto venga garbage-collected, tailPointer deve diventare null



Affinché anche l'ultimo nodo rimasto venga garbage-collected, tailPointer deve diventare null

```
class QueueLecture{
         public static void main(String[] args){
                  QueueIntNode head = new QueueIntNode(80, null);
                  QueueIntNode tail = head;
                  tail = tail.enqueue(5);
                  tail = tail.enqueue(8);
                  tail = tail.enqueue(7);
                  tail = tail.enqueue(73);
                  tail = tail.enqueue(77);
                  head.print();
                  System.out.println("head's key is: " + head.key);
                  System.out.println("tail's key is: " + tail.key);
                  if (head != null){
                           head = head.dequeue();
                           head.print();
```