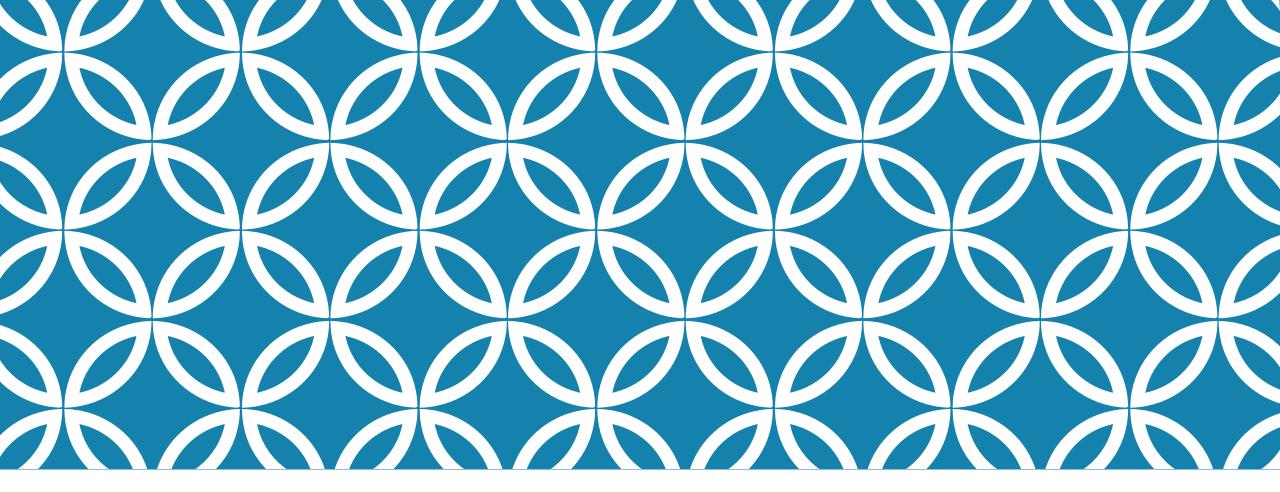


Corso di Programmazione e Strutture Dati

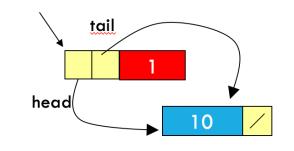
Docente di Laboratorio: Marco Romano

Email: marromano@unisa.it

OTTIMIZZAZIONE DELLE LISTE E ADT STACK CON ARRAY DINAMICI

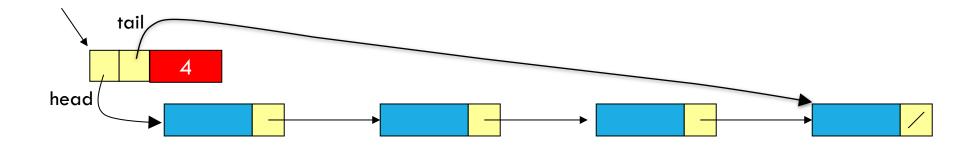


OTTIMIZZAZIONE DELLE LISTE



OTTIMIZZAZIONE DEGLI OPERATORI IN LIST

- •È possibile utilizzare gli operatori di:
 - Rimozione dalla testa
 - Aggiunta in coda
- •Per motivi di efficienza, conviene avere accesso sia al primo elemento sia all'ultimo. Occorre modificare il tipo lista come un puntatore ad una struct che contiene
 - Un intero numelem che indica il numero di elementi della coda
 - Un puntatore head ad uno struct nodo
 - Un puntatore tail ad uno struct nodo



OTTIMIZZAZIONE DEGLI OPERATORI IN LIST

- •Dobbiamo innanzitutto aggiungere il puntatore tail
- •Poi bisogna modificare gli operatori principali:
 - RemoveHead
 - Deve eventualmente aggiornare entrambi i puntatori head e tail.
 - addListTail, grazie alla presenza del puntatore tail,
 - · Non deve più scorrere gli elementi della lista fino all'ultimo
 - Deve eventualmente aggiornare entrambi i puntatori head e tail.

MODIFICA REMOVEHEAD (ADT LIST)

- •Bisogna prima salvare il puntatore al nodo da eliminare (quello puntato da head)
- Head dovrà quindi puntare al successivo
- ·A questo punto si può deallocare la memoria del nodo da rimuovere
- •Se la coda aveva un solo elemento, ora è vuota, per cui bisogna porre anche il puntatore tail a NULL

```
9 struct list {
10    int size;
11    struct node *head;
12    struct node *tail;
13 };
```

MODIFICARE LA STRUCT LIST

```
22 List newList(){
23
24     List list = malloc(sizeof(struct list));
25     list->size = 0;
26     list->head = NULL;
27     list->tail = NULL;
28     return list;
29 }
```

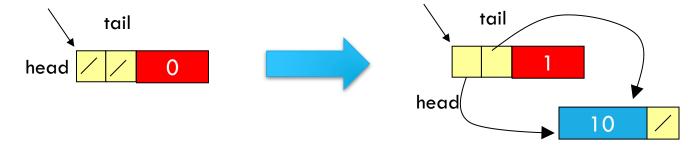
NEWLIST

REMOVEHEAD

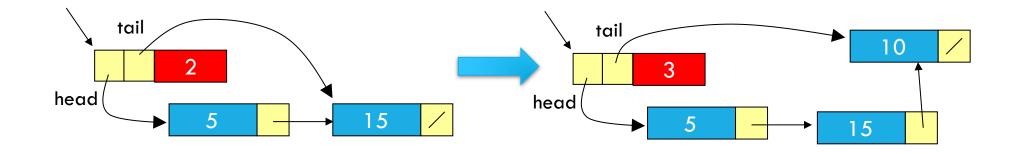
```
Item removeHead(List list){
       Item app;
36
       if(isEmpty(list)==1){
37
            fprintf(stderr, "Lista vuota");
38
            return NULL;
39
40
       struct node *temp = list->head;
       list->head = temp->next;
42
       app=temp->item;
43
       free(temp);
44
       list->size--;
45
       if(list->size == 0)
46
            list->tail = NULL;
47
48
       return app;
49
50
```

MODIFICA ADDLISTTAIL (ADT LIST)

- •Dobbiamo innanzitutto creare un nuovo nodo a cui dovrà puntare il puntatore tail
- Poi bisogna distinguere il caso in cui la coda di input è vuota e il caso in cui non è vuota
 - Coda vuota: il puntatore head dovrà puntare al nuovo nodo

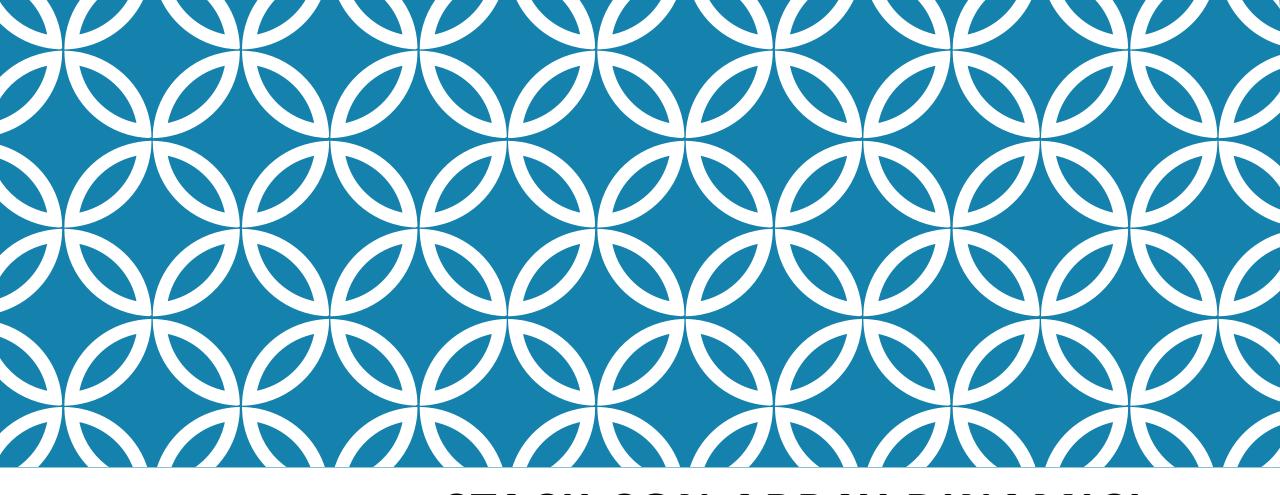


· Coda non vuota: il puntatore next dell'ultimo nodo dovrà puntare a nuovo

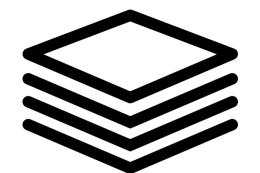


ADDLISTTAIL

```
63 int addListTail(List list, Item item){
64
       struct node *new = malloc(sizeof(struct node));
65
       new -> next = NULL;
66
       new -> item = item;
       if(list->size == 0)
           list->head = new;
69
       else
           list->tail->next = new;
       list->tail = new;
72
73
74
       list -> size++;
       return 1;
76
```



STACK CON ARRAY DINAMICI



STACK: IMPLEMENTAZIONE CON ARRAY DINAMICI

- •Come facciamo ad evitare che lo stack abbia una capienza massima?
 - Bisogna usare l'allocazione dinamica della memoria e due costanti
 - La prima START_DIM definisce la dimensione iniziale dello stack
 - La seconda ADD_DIM definisce di quanto allargare lo stack nel caso in cui si riempia
 - Questo significa che ci occorre anche una variabile dim che ci dica quanti elementi può contenere lo stack in ogni momento

```
6 #define START_DIM 10
7 #define ADD_DIM 5
8
9 struct stack
10 {
11   Item *elements;
12   int top;
13   int dim;
14 };
```

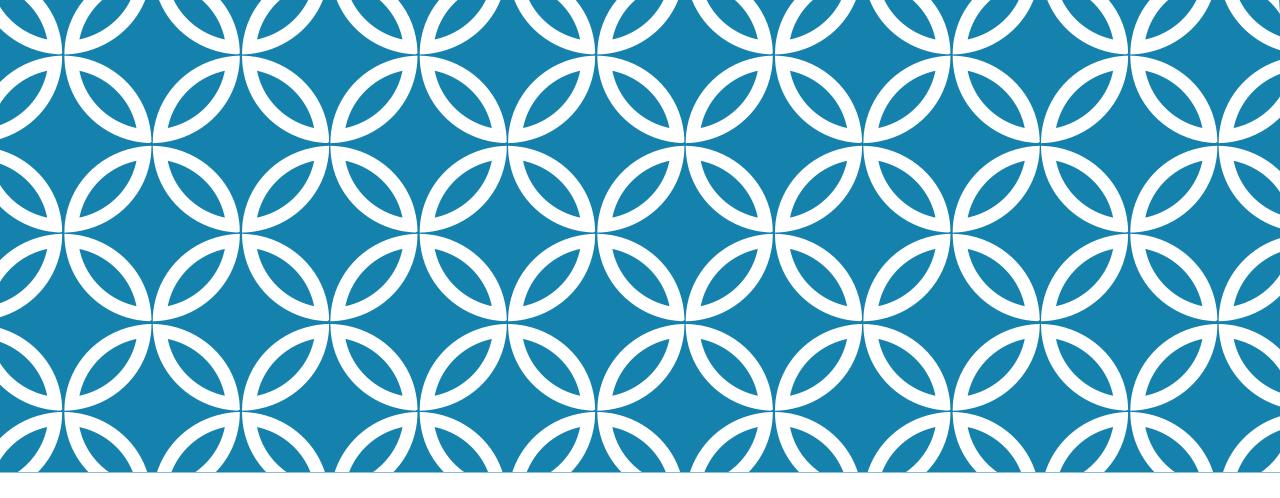
SCTRUCT STACK

NEWSTACK

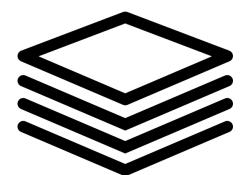
```
Stack newStack()
  Stack s=malloc(sizeof(struct stack));
  if(s==NULL)
    return NULL;
  s \rightarrow top = 0;
  s->elements=malloc(sizeof(Item)*START_DIM);
  if(s->elements==NULL)
    return NULL;
  s->dim=START_DIM;
  return s;
```

PUSH

```
int push(Stack s, Item i)
 Item *temp;
  if(s->top==s->dim){
    temp=realloc(s->elements, sizeof(Item)*(s->dim+ADD_DIM));
   if(temp==NULL)
      return 0;
   else{
     s->elements=temp;
     s->dim+=ADD_DIM;
     printf("Spazio esteso a %d\n", s->dim);
  s->elements[s->top]=i;
  s->top++;
  return 1;
```



STACK: ESERCITAZIONE



ESERCIZIO SULL'USO DI STACK ESPRESSIONI CON PARENTESI BILANCIATE

 Verificare se una data espressione aritmetica è ben bilanciata rispetto a tre tipi di parentesi: (), [], {}

$$(4 + a) * {[1 - (2/x)] * (8 - a)}$$
 è ben bilanciata

$$[x - (4y + 3] * (1 - x))$$
 non è ben bilanciata

N.B.: per semplicità supponiamo che non esista un ordine di priorità fra i tre tipi di parentesi

$$(a + {b-1}) / [b + 2]$$
 è ammessa come valida

PARENTESI BILANCIATE ANALISI DEL PROBLEMA (1 DI 2)

- Vogliamo solo verificare se una data espressione aritmetica è ben bilanciata rispetto alle parentesi
 - non ci interessa sapere se gli operatori in essa contenuti sono corretti e se hanno il giusto numero di operandi
- Possiamo estrarre dall'espressione solo le parentesi, cancellando tutto il resto
 - se l'espressione $(4 + a) * \{[1 (2/x)] * (8 a)\}$ è ben bilanciata, lo valutiamo dalla sua versione semplificata:



PARENTESI BILANCIATE ANALISI DEL PROBLEMA (2 DI 2)

Dati di ingresso: Una stringa exp

Precondizione: True

Dati di uscita: un valore booleano ris

Postcondizione:

•se la stringa exp è vuota, allora ris = true

•se la stringa exp non è vuota, allora ris=true se le parentesi in essa presenti sono bilanciate, ris=false se non lo sono

	Identificatore	Tipo	Descrizione
<u>Dizionario</u>	exp	stringa	espressione in input
<u>dei dati</u>	ris	booleano	risultato della valutazione in output

PARENTESI BILANCIATE PROGETTAZIONE

altrimenti dare in output false

```
Step 1: prendere in input una stringa exp
Step 2: se exp è vuota, dare in output true,
Step 3: sia S uno stack di caratteri inizialmente vuoto
Step 4: per ogni carattere car della stringa
          se car == '(' or car=='[' or car=='{'
                      inserisci car in S
          se car == ')' or car==']' or car=='}' allora...
                      1) se S è vuoto dare in output <u>false</u>
                      2) altrimenti estrarre il top da S e metterlo in una variabile t
                      -) se car non corrisponde a t dare in output false
Step 5: se S è vuoto dare in output <u>true</u>
```



(

Solo le parentesi che chiudono

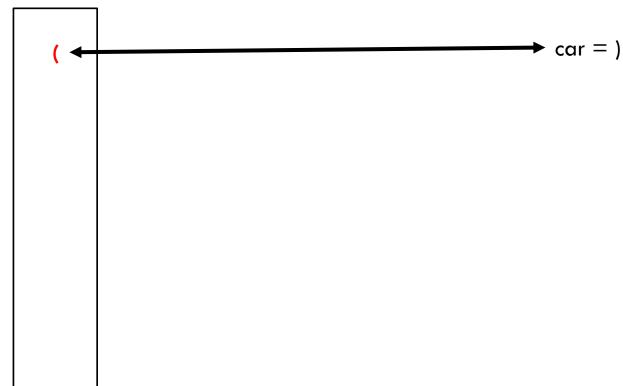
car =

(){[()]()}



Stack

Solo le parentesi che chiudono





{

Solo le parentesi che chiudono

car =

```
(){[()]()}
```

[**{** Solo le parentesi che chiudono

car =

```
(){[()]()}
```

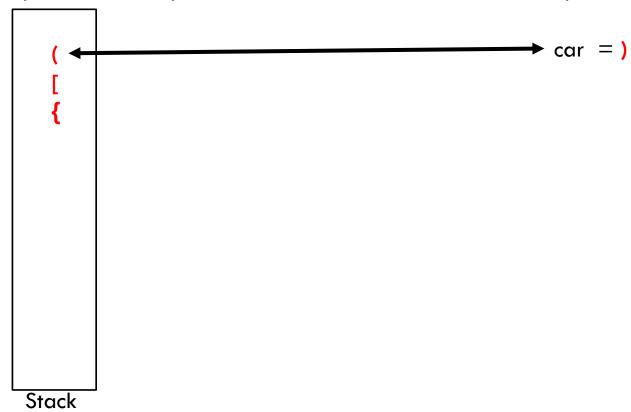
([{ Solo le parentesi che chiudono

car =

```
(){[()]()}
```



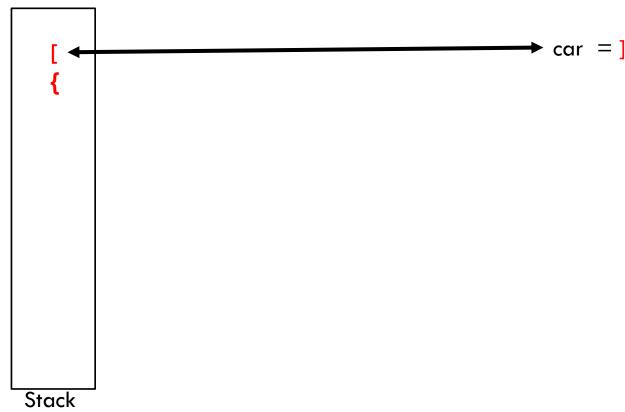
Solo le parentesi che chiudono



```
(){[()]()}
```



Solo le parentesi che chiudono



```
(){[()]()}
```

({

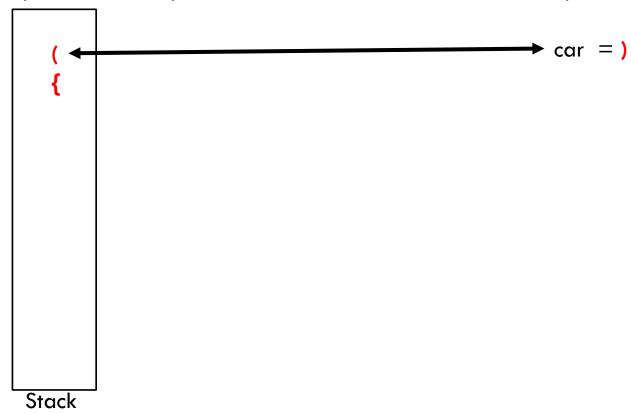
Solo le parentesi che chiudono

car =

```
(){[()]()}
```



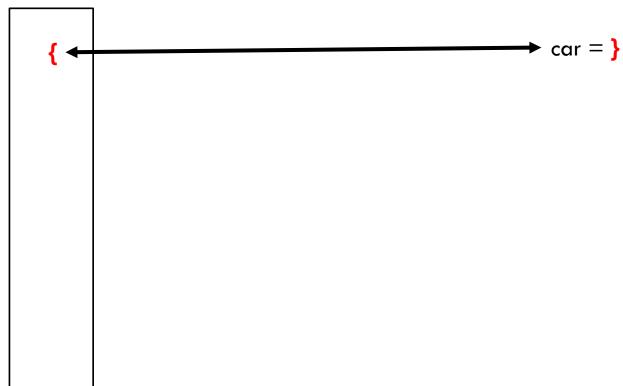
Solo le parentesi che chiudono



```
(){[()]()}
```

Stack

Solo le parentesi che chiudono



SUGGERIMENTI

Implementare le funzioni di bilanciamento nel file main o in una libreria apposita.

Non occorre modificare o estendere un precedente ADT

```
#define N 30
5 int isOpen(char ch){
       //valuta se il carattere è una parentesi aperta
8 }
  int isClosed(char ch){
       //valuta se il carattere è una parentesi chiusa
   int isCorresponding(char ch1, char ch2){
17
       //valuta se ch2 è la parentesi chiusa per ch1
       // una potenziale soluzione è usare l'aritmetica dei caratteri basata sul codice ASCII
       // ***TABELLA DEI CARATTERI ASCII***
       // le parentesi graffe (123,125)
20
       // le parentesi quadre (91, 93)
       // le parentesi tonde (40, 41)
22
23 }
24
   int isBalanced(char *exp){
26
27
       //algoritmo che, utilizzando le funzioni precedenti, verifica se l'espressione è bilanciata
28
29 }
   int main() {
       char exp[N];
32
       printf("Inserisci l'espressione: ");
33
       scanf("%[^\n]", exp);
34
       if (isBalanced(exp))
           printf("L' espressione e' bilanciata");
36
37
       else
           printf("L'espressione non e' bilanciata\n");
```