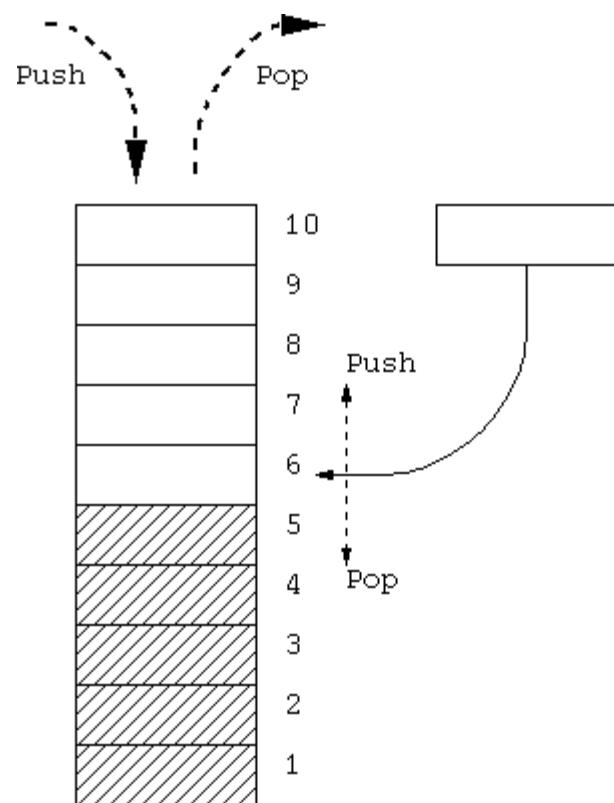


ADT STACK (PILA)

Collezione di elementi dello stesso tipo (multi-insieme) gestito con politica LIFO (Last-In -- First-Out): il primo elemento entrato è l' ultimo a uscire

Svariate applicazioni del concetto di stack:

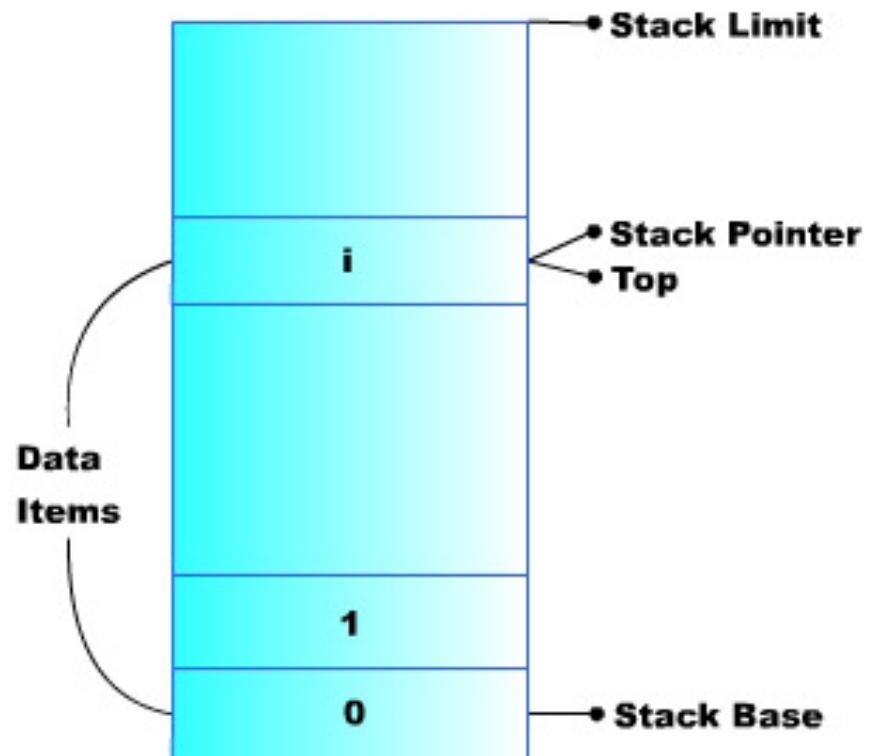
- **memoria** usata dal sistema operativo per **record attivazione**
- ogni volta che è opportuna gestione LIFO di item
(manipolazione di oggetti, ...)



ADT STACK (PILA)

Come ogni *tipo di dato astratto*,
STACK è definito in termini
di:

- **dominio** dei suoi elementi
(dominio base)
- **operazioni** (*costruzione*,
selezione, ...) e *predicati*
sul tipo **STACK**



IL COMPONENTE STACK (PILA)

Formalmente:

$$\text{stack} = \{ D, \mathfrak{S}, \Pi \}$$

dove:

- **D** (il dominio base) può essere **qualsiasi**

- **\mathfrak{S} (funzioni)= { push, pop, newStack }**

push: $D \times \text{stack} \rightarrow \text{stack}$ **(inserimento)**

pop: $\text{stack} \rightarrow D \times \text{stack}$ **(estrazione)**

newStack: $\rightarrow \text{stack}$ **(costante stack vuoto)**

- **Π (predicati)= { isEmptyStack, isFullStack }**

isEmptyStack: $\text{stack} \rightarrow \text{boolean}$ **(test di stack vuoto)**

[isFullStack: $\text{stack} \rightarrow \text{boolean}$ **(test di stack pieno)]**

CONSIDERAZIONI

Per utilizzare istanze del *tipo di dato astratto stack*:

- è necessario che il programmatore *crei espressamente uno stack* prima di poterlo usare
- è possibile definire *più stack distinti*
- lo stack su cui si opera figura *esplicitamente* fra i parametri delle operazioni

Articolazione del progetto (1)

Due file per il tipo **element** (**element.h**, **element.c**)

Due file per il tipo **stack** (**stack.h**, **stack.c**)

<i>operazione</i>	<i>descrizione</i>
push : $D \times \text{stack} \rightarrow \text{stack}$	<i>inserisce un elemento</i> nello stack dato (modificando lo stack)
pop : $\text{stack} \rightarrow D \times \text{stack}$	<i>estrae (e rimuove) un elemento</i> dallo stack dato (modificando lo stack)
newStack : $\rightarrow \text{stack}$	<i>crea e restituisce uno stack vuoto</i>
isEmptyStack : $\text{stack} \rightarrow \text{boolean}$	Restituisce <i>vero</i> se lo stack dato è vuoto, <i>falso</i> altrimenti

Articolazione del progetto (2)

Idealmente, uno stack ha ampiezza illimitata
→ può essere vuoto, ma non *pieno*

Tuttavia, alcune *implementazioni* potrebbero
porre ***limiti*** all'effettiva dimensione di uno
stack → **ulteriore primitiva:**

<i>operazione</i>	<i>descrizione</i>
isFullStack: <code>stack → boolean</code>	Restituisce <i>vero</i> se lo stack dato è pieno, <i>falso</i> altrimenti

ADT stack (soluzione 1 – vettore con indice)

Possibili implementazioni per stack:

- 1) un vettore + un indice**
- 2) tramite allocazione dinamica di strutture (come nelle liste)

File header nel caso “vettore + indice”:

```
#include "element.h"
#define MAX 1024

typedef struct {
    element val[MAX];
    int sp; } stack;

void push(element, stack);
element pop(stack);
stack newStack(void);
boolean isEmptyStack(stack);
boolean isFullStack(stack);
```

ADT stack (soluzione 1 – vettore con indice)

Problema: le funzioni `push()` e `pop()` devono modificare lo stack → impossibile passare lo stack per valore

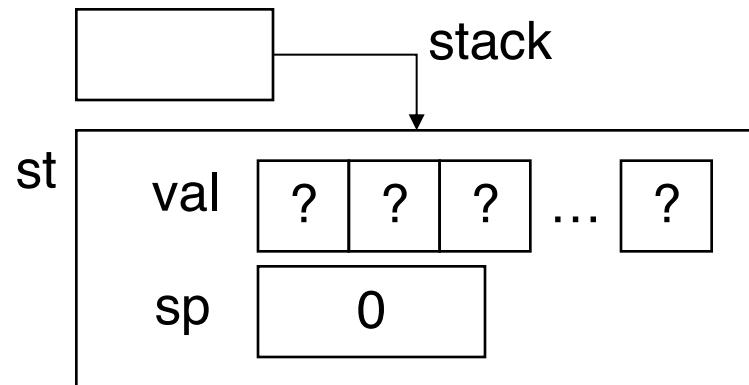
→ Occorre passaggio **per riferimento**

Due scelte:

- in modo *visibile* (sconsigliabile)
- in modo *trasparente*

A questo fine, occorre definire **tipo stack come puntatore** (a una struttura). Nuovo header nel caso “vettore + indice”:

```
typedef struct {  
    element val[MAX];  
    int sp;  
} st;  
typedef st *stack;
```



ADT stack (soluzione 1 – vettore con indice)

```
#include <stdio.h>
#include "stack.h" /* include la typedef */
#include "stdlib.h"

stack newStack(void) {
    stack s = (stack) malloc(sizeof(st));
    s -> sp = 0;
    return s;
}

boolean isEmptyStack(stack s) {
    return ((s->sp) == 0);
}

boolean isFullStack(stack s) {
    return ((s->sp) == MAX);
}
```

ADT stack (soluzione 1 – vettore con indice)

```
void push(element e, stack s) {
    if ( !isFullStack(s) ) {
        s -> val[s->sp] = e;
        s->sp = s->sp + 1;
    }
    else { perror("Errore: stack pieno");
        exit(1);
    }
}

element pop(stack s) {
    if ( !isEmptyStack(s) ) {
        s->sp = s->sp - 1;
        return s->val[s->sp];
    }
    else { perror("Errore: stack vuoto");
        exit(1);
    }
}
```

ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

Possibili implementazioni per stack:

1) un vettore + un indice

2) tramite allocazione dinamica di strutture
(come nelle liste)

File header in questo caso:

```
#include "element.h"
```

```
typedef struct stackN {
    element value;
    struct stackN *next;
} stackNode;
```

```
typedef stackNode *stack;
```

ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

Problema: le funzioni `push()` e `pop()` *devono modificare lo stack* → *impossibile passare lo stack per valore*

→ Anche in questa soluzione occorre
passaggio per riferimento

Lasciamo invariato header:

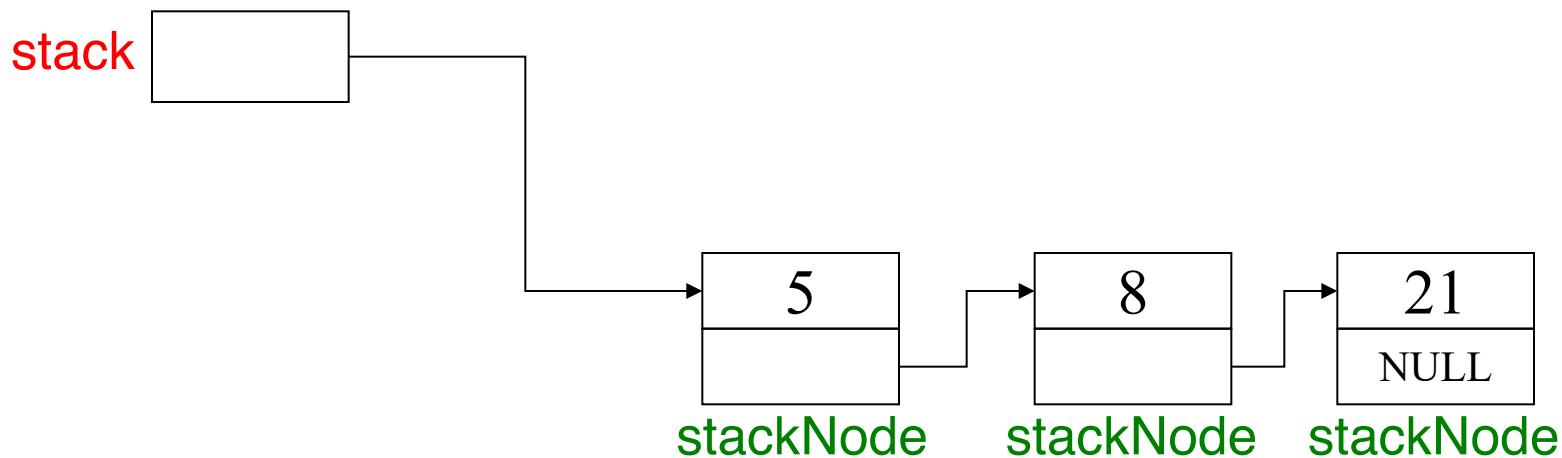
```
typedef struct stackN {  
    element value;  
    struct stackN *next;  
} stackNode;  
typedef stackNode *stack;
```

Ma ricordiamoci che `push()` e `pop()` dovranno ricevere come parametri attuali degli indirizzi puntatori a stack

ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

```
typedef struct stackN {  
    element value;  
    struct stackN *next;  
} stackNode;
```

```
typedef stackNode *stack;
```



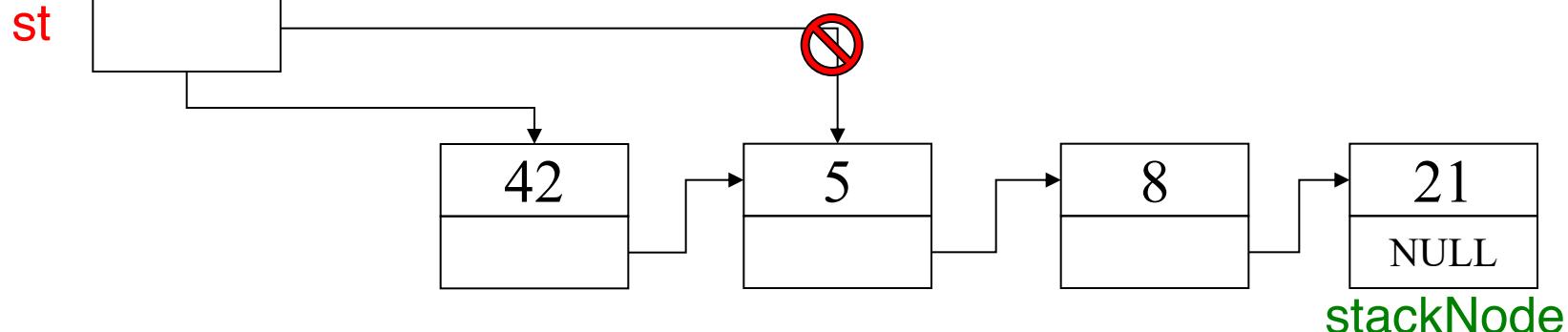
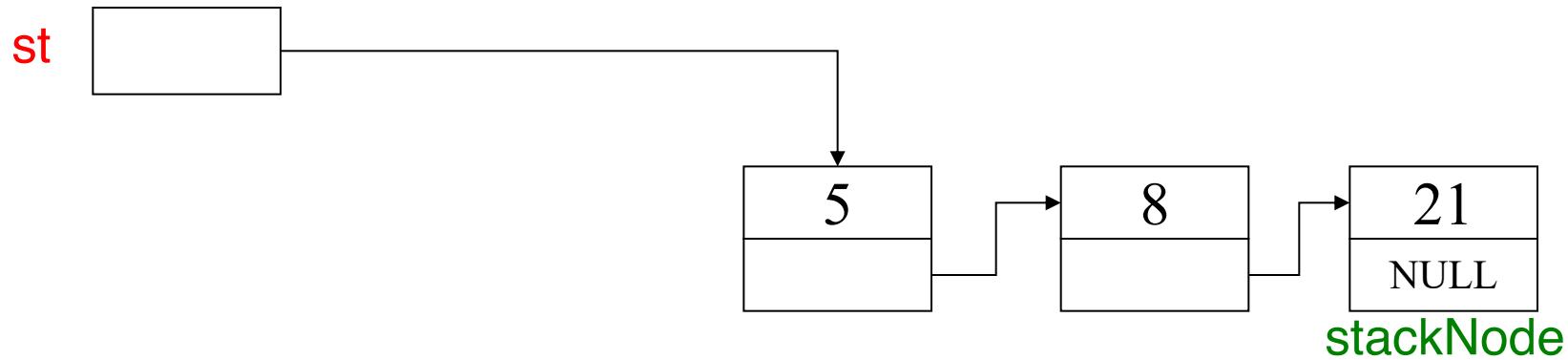
ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

```
stack newStack(void) {  
    return NULL;  
}  
  
boolean isEmptyStack(stack s) {  
    return (s == NULL);  
}  
  
boolean isFullStack(stack s) {  
    return 0;  
    /* nel caso di nessuna limitazione fisica alla  
    dimensione dello stack */  
}
```

ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

Esecuzione della funzione push(...)

Prima:



ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

```
void push(element e, stack *s) {
    stack newNode;

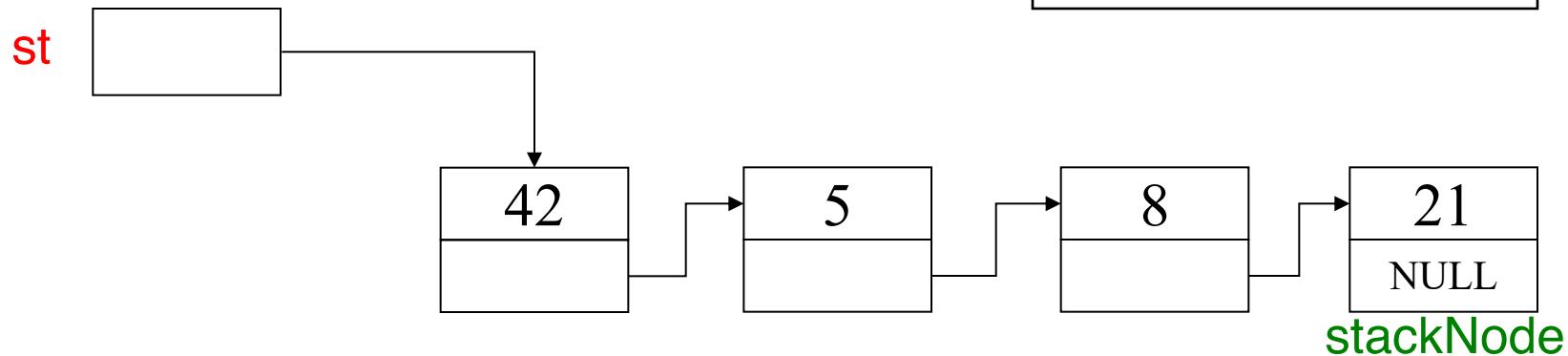
    if ( !isFullStack(*s) ) {
        newNode = (stack)
            malloc(sizeof(stackNode));

        newNode->value = e;
        newNode->next = *s;
        *s = newNode;
    }
    else
    {
        perror("Errore: stack pieno");
        exit(1);
    }
}
```

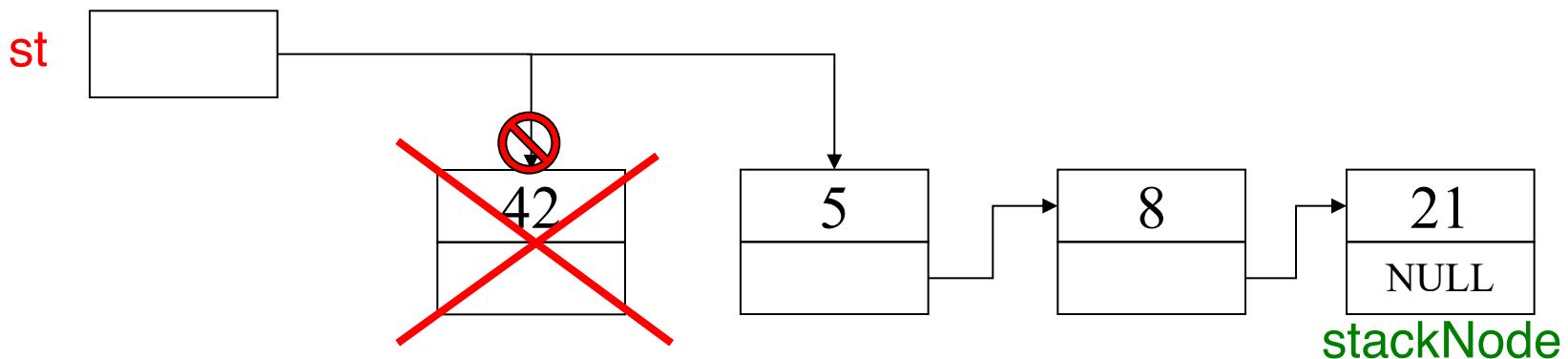
ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

Esecuzione della funzione **pop(...)**

Prima:



Eseguendo l'istruzione:



ADT stack (soluzione 2 – allocazione dinamica)

```
element pop(stack *s) {
    element result;
    stack oldNode;

    if ( !isEmptyStack(*s) ) {
        oldNode = *s;
        result = oldNode->value;
        *s = oldNode->next;
        free(oldNode); /* operazione distruttiva!!! */
        return result;
    }
    else {
        perror("Errore: stack vuoto");
        exit(1);
    }
}
```

Esempio di main() che usa STACK (di interi)

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "stack.h"

int main(void) {
    stack s1 = newStack(); // creazione di uno stack vuoto
    int choice; /* scelta menu utente */
    int value; /* input utente */

    instructions(); /* mostra il menu */
    printf("? ");
    scanf("%d", &choice);

    /* while user does not enter 3 */
    while (choice!=3) {
```

Esempio di main() che usa STACK (di interi)

```
switch (choice) {  
    /* inserisci un valore nello stack */  
    case 1:  
        printf("Enter an integer: ");  
        scanf("%d", &value);  
        push(value, &s1);  
        printStack(s1);  
        break;  
  
    /* estrai un valore dallo stack */  
    case 2:  
        /* se lo stack non è vuoto */  
        if ( !isEmpty(s1) ) {  
            printf( "The popped value is %d.\n",  
                    pop(&s1) ); }  
        printStack(s1);  
        break;
```

Esempio di main() che usa STACK (di interi)

```
default:  
    printf("Invalid choice.\n\n");  
    instructions();  
    break;  
} /* end switch */  
printf("? ");  
scanf("%d", &choice);  
} /* end while */  
printf("End of run.\n");  
return 0; /* terminazione con successo */  
}
```

Esempio di main() che usa STACK (di interi)

```
/* mostra le istruzioni all'utente */
void instructions(void)
{
    printf("Enter choice:\n 1 to push a value on the
          stack\n 2 to pop a value off the stack\n 3 to
          end program\n" );
}
```

Esempio di main() che usa STACK (di interi)

```
void printStack(stack s)
{
    /* se lo stack è vuoto */
    if (isEmptyStack(s)) {
        printf( "The stack is empty.\n\n" );
    }
    else {
        printf("The stack is:\n");
        while (!isEmptyStack(s)) {
            printf("%d --> ", s->value);
            s = s->next;
        }
        printf("NULL\n\n");
    }
}
```

e se avessi
usato pop() ?

IL COMPONENTE CODA FIFO (`FIFOQueue`)

Una coda è un *contenitore di elementi gestito con politica FIFO* (First-In -- First-Out): **il primo elemento entrato è anche il primo a uscire**

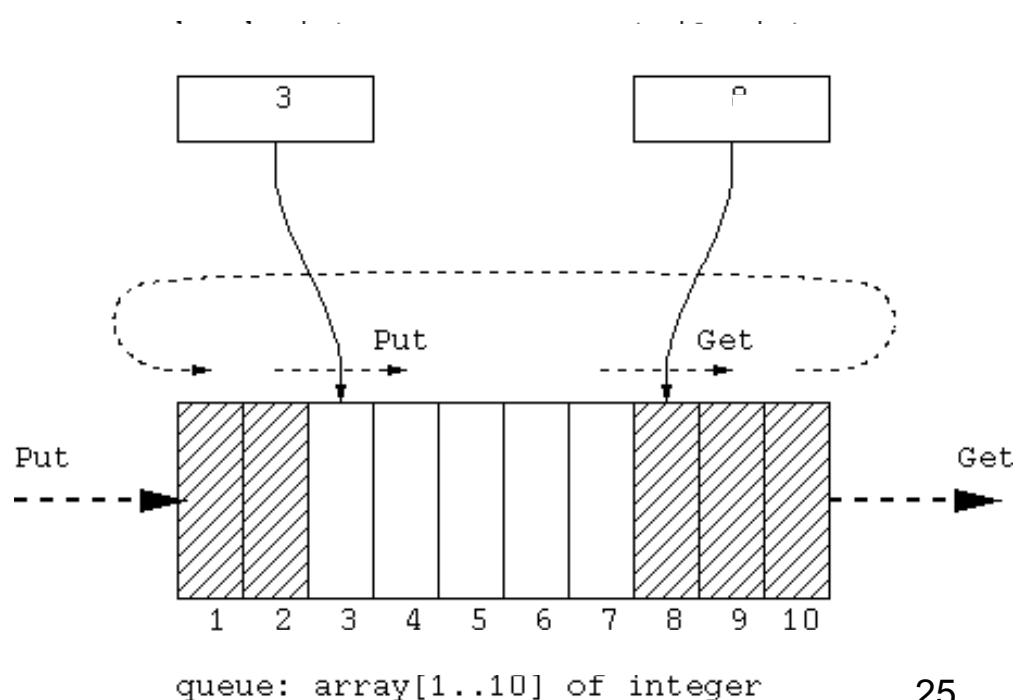
- Le operazioni sono simili a quelle di uno stack: in particolare, `enqueue()` inserisce un elemento, e `dequeue()` lo estrae (rimuovendolo)

Implementazione basata su vettore o su lista: a differenza dello stack, per gestire la politica FIFO conviene avere accesso sia *al primo elemento (estrazione)* sia *all'ultimo (inserimento)*

Numerose applicazioni delle code in computer science/engineering:

- **accesso a risorse condivise in mutua esclusione** (coda di accesso alla CPU, spooling di stampa, ...)
- **code di pacchetti** nei dispositivi di rete per l'instradamento (router)

**Anche code con
priorità
differenziate**



IL COMPONENTE CODA FIFO (`FIFOQueue`)

Formalmente:

$$\text{FIFOQueue} = \{ D, \mathfrak{S}, \Pi \}$$

dove:

- D (dominio-base) può essere qualunque
- \mathfrak{S} (funzioni) = { **createEmptyQueue**, **enQueue**, **deQueue** }
- Π (predicati)=
{ **isEmptyQueue** }

IL COMPONENTE CODA FIFO (FIFOQueue)

Un file per il tipo *element* (*element.h*)

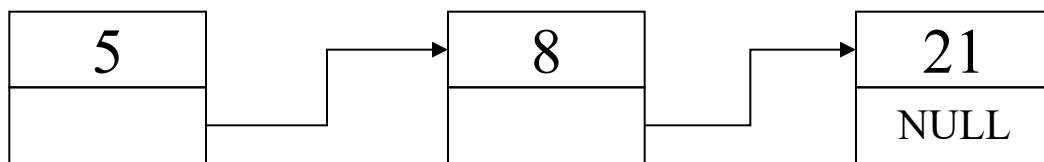
Due file per il tipo *FIFOQueue*
(*FIFOQueue.h*, *FIFOQueue.c*)

<i>operazione</i>	<i>descrizione</i>
enQueue : $D \times \text{FIFOQueue} \rightarrow \text{FIFOQueue}$	<i>inserisce un elemento</i> nella coda data (<i>modificandola</i>)
deQueue : $\text{FIFOQueue} \rightarrow D \times \text{FIFOQueue}$	<i>estrae (e rimuove) un elemento</i> dalla coda data (<i>modificandola</i>)
createEmptyQueue : $\rightarrow \text{FIFOQueue}$	crea e restituisce una coda vuota
isEmptyQueue : $\text{FIFOQueue} \rightarrow \text{bool}$	Restituisce <i>vero</i> se la coda data è vuota, <i>falso</i> altrimenti

IMPLEMENTAZIONE (FIFOQueue)

Possibili implementazioni:

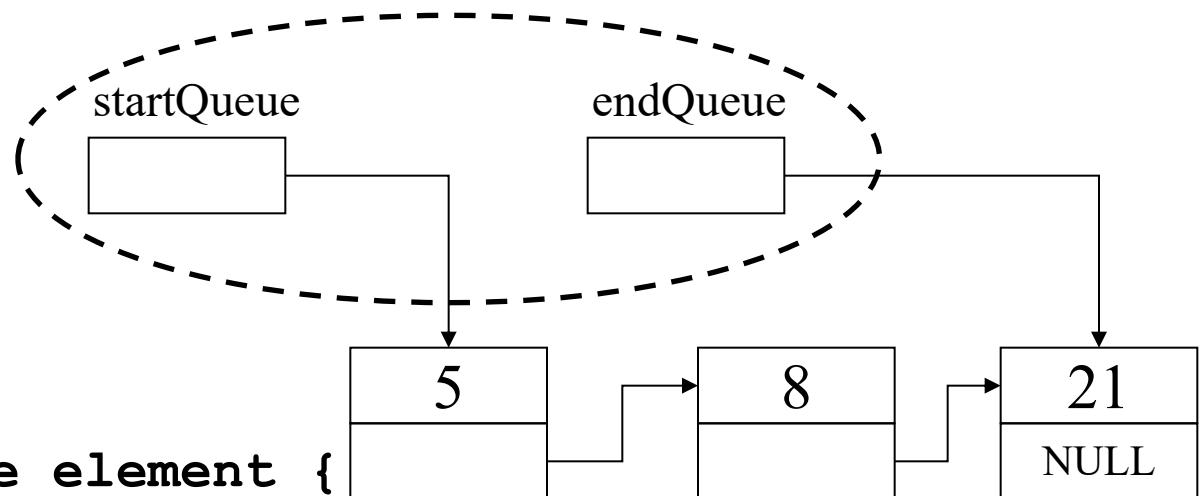
- 1) Usando un vettore + due indici (cattivo uso della memoria, limiti alla dimensione massima, ...)
- 2) **Usando una rappresentazione collegata analoga al caso delle liste**



```
typedef struct queue_element {  
    element value;  
    struct queue_element * next;  
} queueNode;
```

IMPLEMENTAZIONE (FIFOQueue)

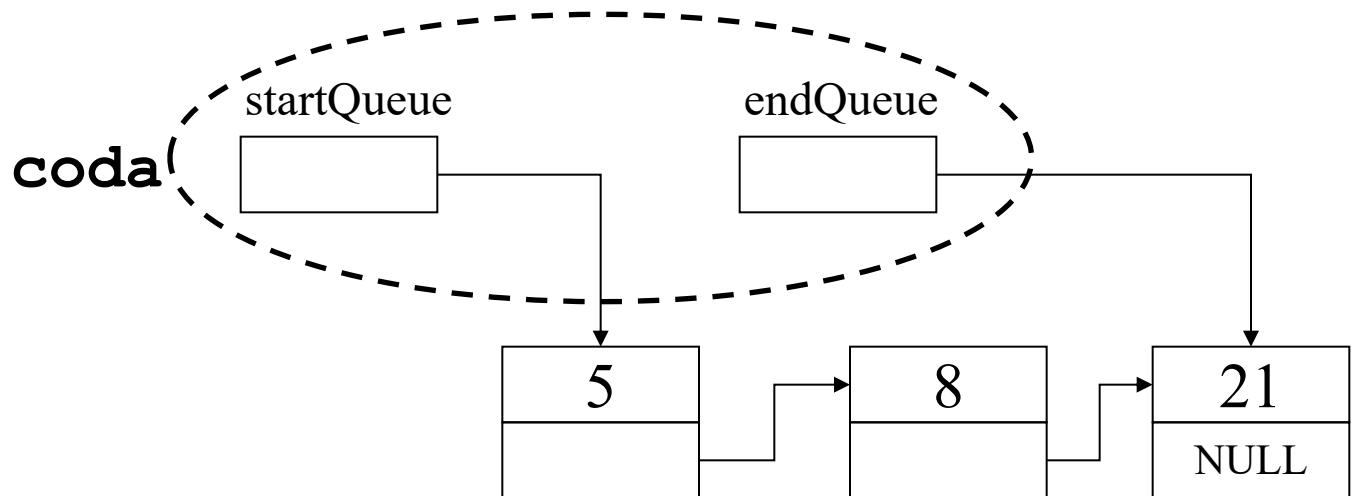
A differenza dello stack, per gestire la politica FIFO conviene avere accesso *sia al primo elemento (estrazione) sia all'ultimo (inserimento)*



```
typedef struct queue_element {  
    element value;  
    struct queue_element * next;  
} queueNode;
```

```
typedef queueNode *startQueue;  
typedef queueNode * endQueue;
```

IMPLEMENTAZIONE (FIFOQueue)



Esercizio:

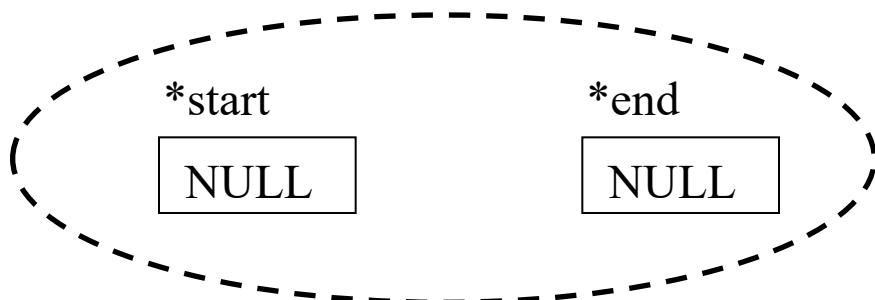
si realizzi una implementazione alternativa con ***una unica variabile di tipo coda***, struttura che contenga i due puntatori ***startQueue*** e ***endQueue***.

Andrà passata ***per valore o per riferimento*** nelle operazioni elementari?

```
typedef struct {  
    queueNode *startQueue;  
    queueNode *endQueue} coda;
```

IMPLEMENTAZIONE (FIFOQueue)

```
void createEmptyQueue(startQueue * start,  
endQueue * end)  
{  
    *start = NULL;  
    *end = NULL;  
    return;  
}
```

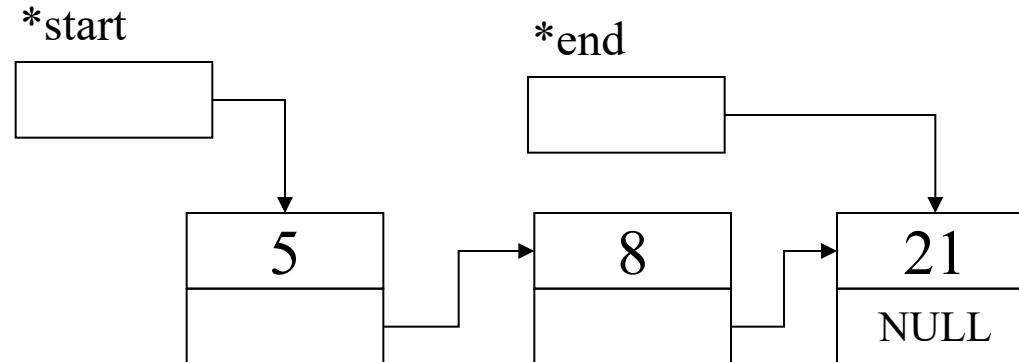


```
int isEmptyQueue(startQueue aQueue)  
{  
    return aQueue == NULL; }
```

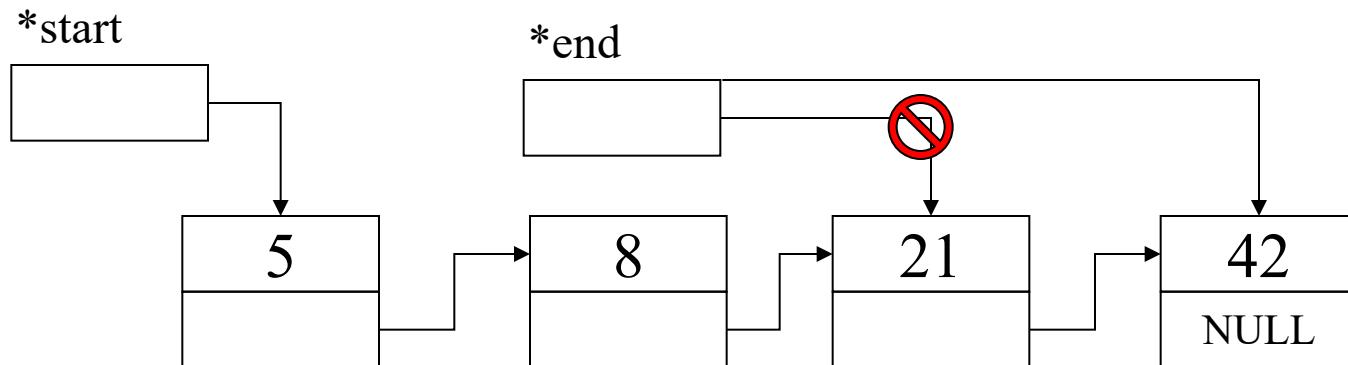
NOTA: Quando creo una coda vuota, devo modificare i puntatori *start* ed *end* → devo ***passarli per riferimento***

IMPLEMENTAZIONE – enQueue()

Inserisco gli ultimi arrivati in fondo alla coda → devo modificare l'ultimo puntatore. Nota che se la coda è vuota, devo modificare anche il primo puntatore



...
`enQueue(42, &start, &end);`
...



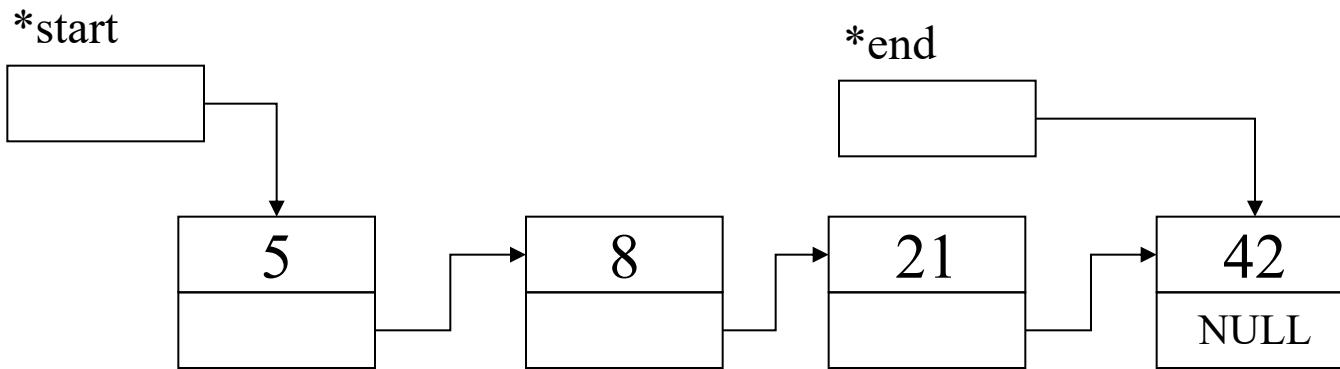
IMPLEMENTAZIONE – enQueue()

```
void enQueue(element el, startQueue *start, endQueue *end)
{
    queueNode *newNodePtr;
    newNodePtr = (queueNode *) malloc(sizeof(queueNode));

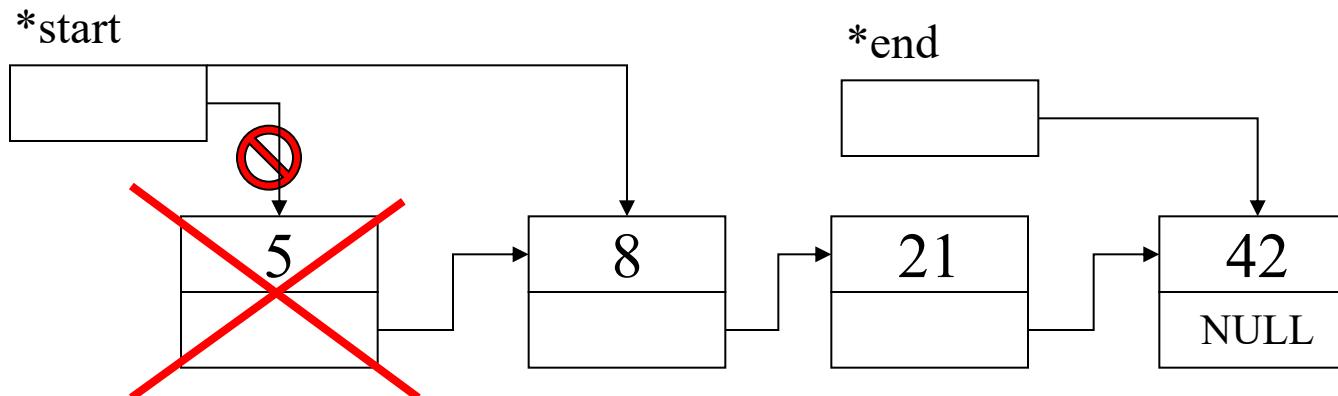
    if (newNodePtr != NULL) {
        newNodePtr->value = el;
        newNodePtr->next = NULL;
        if (isEmptyQueue(*start)) /* coda vuota */
            *start = newNodePtr;
        else (*end)->next = newNodePtr;
        *end = newNodePtr;
    }
    else {
        printf("procedure enQueue: Element not inserted.
A problem occurred while allocating new
memory.\n");
        exit(1);
    }
}
```

IMPLEMENTAZIONE – deQueue()

Restituisco il primo elemento in cima alla coda → devo modificare il primo puntatore. Devo anche **deallocare** la memoria corrispondente



```
...  
result = deQueue(&start, &end); // restituisce 5...
```



IMPLEMENTAZIONE - deQueue()

```
element deQueue(startQueue * start, endQueue * end)
{
    element result;
    startQueue temp;

    if (isEmptyQueue(*start)) {
        printf("function deQueue: Fatal error,
               required an element from an empty
               queue...\n");
        exit(1);
    }
    else {result = (*start)->value;
          temp = *start;
          *start = (*start)->next;
          if (isEmptyQueue(*start)) *end = NULL;
          free(temp);
    }
    return result;
}
```