

# Algoritmi (modulo di laboratorio)

Corso di Laurea in Matematica

Roberto Cordone

DI - Università degli Studi di Milano



- Lezioni: Martedì 8.30 - 10.30 in aula 8 Mercoledì 10.30 - 13.30 in aula 309  
Giovedì 16.30 - 18.30 in aula 307 Venerdì 10.30 - 12.30 in aula 4
- Ricevimento: su appuntamento (Dipartimento di Informatica)
- E-mail: roberto.cordone@unimi.it
- Pagina web: <http://homes.di.unimi.it/~cordone/courses/2024-algo/2024-algo.html>
- Sito Ariel: <https://mgoldwurmasd.ariel.ctu.unimi.it>

Lezione 4: Strutture dati astratte: vettori e record

Milano, A.A. 2023/24

# Strutture dati astratte e implementazioni

La memoria dei processori è una semplice sequenza di celle elementari

Una **struttura dati** è una **organizzazione delle celle della memoria** che **consenta di operare sui dati in modo semplice ed efficiente**

Distingueremo tra

- **struttura dati astratta** (**che cosa si fa e su quali dati**), che **consiste in**
  - uno o più insiemi di dati elementari
  - una o più operazioni eseguibili su tali insiemi

senza specificare l'organizzazione e la tecnologia adoperate

- **implementazione** (**come si fa**), che **consiste nel modo specifico in cui**
  - i dati vengono distribuiti nella memoria
  - le operazioni vengono eseguite sui dati

Questo consente di dividere l'analisi di un algoritmo in due fasi

- ① descrizione dell'algoritmo in termini di dati, operazioni e risultati
- ② realizzazione specifica di ciascuna operazione

La prima fase è più semplice, la seconda condivisa fra più algoritmi

# Strutture dati astratte e implementazioni

Per operazioni molto comuni, si arriva al progetto di librerie generiche

Per esempio, conservare un insieme di oggetti potendo estrarne il minimo è utile in diverse situazioni

- ordinare l'insieme di oggetti
- costruire sottoinsiemi di peso minimo
- ...

Ogni diversa implementazione di una struttura corrisponde a:

- un **costo spaziale**, misurato dal **numero di celle che richiede per rappresentare una struttura con  $n$  elementi**
- un **costo temporale per ogni operazione**, misurato dal **numero di passi che richiede per eseguirla su una struttura con  $n$  elementi**

# Vettori: struttura dati astratta

Un **vettore**  $V$  di **dimensione**  $n$  su un insieme  $U$  è definito come una  $n$ -upla ordinata  $(v_1, \dots, v_n)$  di elementi di  $U$

$V$  associa a ogni intero fra 1 e  $n$  un elemento di  $U$

La struttura dati astratta “vettore di dimensione  $n$  su  $U$ ” è definita come

- l'insieme  $\mathcal{V}_{n,U}$  di tutti i possibili vettori di dimensione  $n$  su  $U$

$$\mathcal{V}_{n,U} = U^n = U \times \dots \times U$$

- le due operazioni fondamentali di

- 1 **proiezione**  $\pi_i(V)$ , che associa a un vettore  $V$  e un numero  $i \in \{1, \dots, n\}$  un elemento di  $U$ , generalmente indicato come  $v_i$

$$\pi : U^n \times \{1, \dots, n\} \rightarrow U$$

*Restituisce l'elemento di indice dato del vettore dato*

- 2 **sostituzione**  $\sigma_i(V, u)$ , che associa a un vettore  $V$ , un numero  $i \in \{1, \dots, n\}$  e un elemento  $u \in U$  il vettore ottenuto sostituendo  $v_i$  con  $u$  in  $V$

$$\sigma : U^n \times \{1, \dots, n\} \times U \rightarrow U^n$$

*Cambia l'elemento d'indice dato del vettore dato con l'elemento dato*

# Vettori: implementazione in C

In C **vettore** è realizzato con una **sequenza di celle consecutive** contenente un dato numero  $N$  di elementi dello stesso tipo

*Il tipo in C determina l'insieme dei possibili valori (ad es., int)*

L'indice d'un elemento è la sua posizione nella sequenza: va da 0 a  $N-1$  (non da 1 a  $N!$ )

Si dichiara un vettore specificando

*tipo variabile [numero];*

- il **tipo** degli elementi: predefinito o definito da utente, semplice o “strutturato” (cioè vettore o record)
- il **numero** degli elementi: **un'espressione costante positiva**

Esempio:

```
#define N 10
int V[N], A[100];
int B[10*N+4];
```

# Vettori: costi

Adottiamo il **criterio di costo uniforme**

- ogni elemento di  $U$  è rappresentato da un numero  $d_U = \log_{|\mathcal{A}|} |U|$  costante (superiormente limitato) di simboli di un alfabeto  $\mathcal{A}$

Il **costo spaziale** per un vettore di dimensione  $n$  su  $U$  è **lineare** ( $\Theta(n)$ ), dato che si usano  $n \cdot d_U$  **celle contigue** ( $n$  blocchi da  $d_U$ )

Il **costo temporale della proiezione**  $\pi_i(V)$  è **costante** ( $O(1)$ ):

- determinazione della prima cella occupata dall'elemento  $v_i$

$$\text{Ind}(V) + i \cdot d_U$$

dove  $\text{Ind}(V)$  è l'indirizzo della prima cella occupata dal vettore  $V$

- lettura delle  $d_U$  celle che rappresentano  $v_i$

Il **costo temporale della sostituzione**  $\sigma_i(V, u)$  è **costante** ( $O(1)$ ):

- determinazione della prima cella occupata da  $v_i$   
dove  $\text{Ind}(V)$  è l'indirizzo della prima cella occupata dal vettore  $V$
- copia delle  $d_U$  celle che contengono  $u$  in quelle che contengono  $v_i$

*Con il criterio di costo logaritmico, i costi sono diversi!*

# Indicizzazione: proiezione e sostituzione

L'operazione di **proiezione** si rappresenta con  
il vettore, seguito dall'indice dell'elemento fra parentesi quadre

```
Esempio: #define N 10
          int V[N];
          i = V[4];
```

Per definire vettori con estremi diversi (positivi), si allarga il vettore:  
un vettore con estremi S e D tali che  $0 \leq S \leq D$  si dichiara con

```
int V[D+1];
```

cioè lasciando i primi S elementi inutilizzati

L'operazione di **sostituzione** combina **parentesi quadre e assegnamento**

```
Esempio: V[3] = 7;
```

In C non c'è controllo che l'indice cada entro l'intervallo dichiarato:  
si può scrivere in aree di memoria incontrollate (tipica causa di errori)

# Vettori multidimensionali

Un vettore può avere qualsiasi numero di dimensioni, cioè i suoi elementi possono essere identificati da qualsiasi numero di indici

Matrice è un vettore a due o più dimensioni

La dichiarazione specifica il numero di valori per ciascun indice

*tipo variabile [numero1] [numero2] [numero3];*

Gli elementi dei vettori multidimensionali sono in sequenza lessicografica: sono ordinati prima per righe, poi per colonne; se l'indice di colonna eccede N, si accede alla riga seguente

Per una matrice di M righe, da 0 a M-1, e N colonne, da 0 a N-1:

```
#define M 5
#define N 10
int V[M][N];
```

|         |     |         |         |     |         |     |         |     |         |
|---------|-----|---------|---------|-----|---------|-----|---------|-----|---------|
| V[0][0] | ... | V[0][9] | V[1][0] | ... | V[1][9] | ... | V[4][0] | ... | V[4][9] |
|---------|-----|---------|---------|-----|---------|-----|---------|-----|---------|



I vettori non si possono copiare con il semplice assegnamento:  
vanno copiati elemento per elemento

Sbagliato

```
#define M 5
#define N 10
int A[M+1][N+1];
int B[M+1][N+1];
```

```
B = A;
```

Corretto

```
#define M 5
#define N 10
int A[M+1][N+1];
int B[M+1][N+1];
int i, j;

for (i = 0; i <= M; i++)
    for (j = 0; j <= N; j++)
        B[i][j] = A[i][j];
```

# Record: struttura dati astratta

Un **record**  $R$  sui **campi**  $U_a$  è definito come un **insieme finito**  $\{x_a\}_{a \in A}$  che associa un elemento  $x_a$  dell'insieme  $U_a$  a ogni simbolo  $a$  di un alfabeto  $A$

*$R$  associa a ogni simbolo  $a \in A$  un elemento del campo associato  $U_a$*

La struttura dati astratta “record sui campi  $U_a$ ” è definita come

- la **collezione**  $\mathcal{R}_{\{U_a\}}$  degli **insiemi di elementi singoli tratti dagli**  $U_a$
- le due operazioni fondamentali di
  - 1 **proiezione**  $\pi_a(R)$ , che **associa a un record**  $R$  e a un simbolo  $a \in A$  un **elemento di**  $U_a$ , generalmente indicato come  $R \cdot a$

$$\pi : \mathcal{R}_{\{U_a\}} \times A \rightarrow U_a$$

*Restituisce il campo dato del record dato*

- 2 **sostituzione**  $\sigma_a(R, u)$ , che **associa a un record**  $R$ , un simbolo  $a \in A$  e un elemento  $u \in U_a$  il record ottenuto da  $R$  sostituendo  $R \cdot a$  con  $u$

$$\sigma : \mathcal{R}_{\{U_a\}} \times A \times U_a \rightarrow \mathcal{R}_{\{U_a\}}$$

*Cambia il campo dato del record dato con l'elemento dato*

# Record: implementazione in C

In C **record** o **struttura** è una **sequenza di celle consecutive** contenente **elementi eterogenei accessibili attraverso un nome simbolico (campo)**

Una variabile di tipo struttura si dichiara specificando

- il **tipo** di ciascun campo
- il **nome** di ciascun campo
- il **nome** dell'intera variabile

```
struct {  
    tipo1 campo1;  
    tipo2 campo2;  
    ...  
} variabile;
```

La dichiarazione ha la solita struttura (*tipo variabile;*)  
ma il **tipo** è composto da più parole: `struct {...}`

# Dichiarazione di strutture

Usando l'istruzione `typedef` è opportuno separare

- la **dichiarazione della variabile** (`meteo_oggi`)
- la **dichiarazione del tipo** (`dati_meteo`)

```
struct {  
    char data[17+1];  
    float temperatura;  
    int pressione;  
    double umidita;  
} meteo_oggi;
```

```
typedef struct {  
    char data[17+1];  
    float temperatura;  
    int pressione;  
    double umidita;  
} dati_meteo;  
  
dati_meteo meteo_oggi;
```

In questo modo

- si evita di ripetere una lunga dichiarazione per ogni variabile
- **si comunica al compilatore che due variabili sono dello stesso tipo**  
*(il compilatore non saprebbe riconoscere l'uguaglianza!)*

La **proiezione** si rappresenta con  
la **struttura seguita da un punto ( '.' ) e dal campo**

```
Esempio: printf("%s\n",meteo_oggi.data);  
          t = meteo_oggi.temperatura;
```

La **sostituzione** combina **l'operatore punto con l'assegnamento**

```
Esempio: meteo_oggi.pressione = 1020;
```

# Annidamento (1)

Strutture e vettori possono contenere strutture e vettori ricorsivamente, con qualsiasi numero di livelli

```
typedef struct {
    long id;
    char nome[LUNGHEZZA+1];
    char cognome[LUNGHEZZA+1];
} persona;

typedef struct {
    long matricola;
    persona identita;
} studente;
```

In questo modo è più facile  
modularizzare il codice

- costruire funzioni che operano su strutture
- combinando funzioni che operano su sottostrutture

## Annidamento (2)

Per accedere a un campo di una sottostruttura, si specificano la struttura, la sottostruttura e il campo, separati da punti ('.')

```
strcpy(studente1.identita.nome,"");
```

Per accedere a un elemento di un vettore che è campo di una struttura, si specifica la struttura, il campo vettore e la posizione

```
iniziale1 = studente1.identita.nome[0];  
iniziale2 = studente1.identita.cognome[0];
```

Per accedere a un campo di una struttura elemento di un vettore, si specifica il vettore, la posizione e il campo

```
studente classe[100];  
m = classe[12].matricola;
```

Si può applicare l'operatore di assegnamento (=) a intere strutture

```
dati_meteo meteo_ieri, meteo_oggi;
```

```
meteo_oggi = meteo_ieri;
```

equivale a

```
strcpy(meteo_oggi.data,meteo_ieri.data);  
meteo_oggi.temperatura = meteo_ieri.temperatura;  
meteo_oggi.pressione = meteo_ieri.pressione;  
meteo_oggi.umidita = meteo_ieri.umidita;
```

Copia i campi della struttura a destra in quelli della struttura a sinistra

- copia i campi di tipo elementare
- copia i campi di tipo struttura, sottocampo per sottocampo
- copia i campi di tipo vettore statico (strano!)
- copia i campi di tipo puntatore, ma non duplica l'oggetto puntato (vettori dinamici!); questo può essere molto pericoloso