

# Fondamenti di Programmazione 2

9 Dicembre 2022

## Esercizio 1

Sia  $x_1, \dots, x_n$  un insieme di interi distinti. Determinare tutti i modi in cui è possibile dividere l'insieme in due sottoinsiemi  $S', S''$  tali che:

- $S' \cup S'' = S$
- $S' \cap S'' = \{\}$
- $\sum_{x \in S'} x = \sum_{x \in S''} x$

## Esercizio 2

Sia  $G$  un grafo non orientato,  $V$  l'insieme dei suoi nodi e  $E \subset V \times V$  l'insieme dei suoi archi. Un insieme  $W \subset V$  si dice *indipendente* se non esiste nessun arco  $(a, b) \in E$  tale che  $a \in W, b \in W$ .

1. Scrivere un programma C++ che calcoli, utilizzando la tecnica del backtracking, un insieme indipendente per un grafo in input.
2. Modificare il programma del punto precedente per calcolare *un* insieme indipendente di  $G$  di cardinalità massima, cioè che contengono il maggior numero di nodi.

## Esercizio 3

Scrivere un programma che presa in input una stringa  $S$  e una lista di stringhe  $W$ , stampi tutte le permutazioni di  $S$  che non contengono nessuna stringa in  $W$ . Si può supporre  $S$  sia composta da caratteri distinti.

**Esempio** Consideriamo la parola **rane**, e  $W = \{\mathbf{na}, \mathbf{re}\}$ . Segue la lista delle sue permutazioni *valide* e *non valide*. (Il programma può stampare anche solamente quelle valide.)

PERMUTAZIONI VALIDE:

**rane**

raen  
rnea  
rean  
aren  
aner  
aenr  
aern  
naer  
nrae  
nrea  
nera  
near  
eanr  
earn  
enar  
enra  
eran

PERMUTAZIONI NON VALIDE:

rnae  
rena  
arne  
anre  
nare  
erna

**Suggerimento:** Supponiamo di saper calcolare le permutazioni di stringhe lunghe  $k - 1$ . Data una stringa lunga  $k$ , possiamo *fissare il primo carattere* e generare le permutazione dei restanti  $k - 1$  caratteri, ottenendo tutte le possibili permutazioni della stringa. Inoltre, se  $k \leq 1$ , esiste un'unica permutazione della stringa: la stringa stessa. Ad esempio, prendiamo la stringa **abc** e indichiamo tra [] i caratteri *fissi*.

abc  
=> [a]bc  
    => [ab]c  
        => [abc]  
    => [ac]b  
        => [acb]  
=> [b]ac  
    => [ba]c  
        => [bac]  
    => [bc]a  
        => [bca]  
=> [c]ba  
    => [cb]a  
        => [cba]

$$\begin{aligned} & \Rightarrow [ca]b \\ & \Rightarrow [cab] \end{aligned}$$

Le permutazioni di **abc** sono dunque **abc**, **acb**, **bac**, **bca**, **cba**, **cab**.

## Esercizio 4

Siano  $s_1, \dots, s_n$  un insieme di  $n$  studenti. Ogni studente ha dei corsi da seguire, da un insieme  $c_1, \dots, c_m$  di corsi. Ogni corso può essere pianificato in 3 slot orari differenti - **MATTINA**, **POMERIGGIO**, **SERA**. Uno studente non può seguire contemporaneamente due corsi pianificati nello stesso slot orario.

Scrivere un programma C++ che generi presa in input una lista di studenti e relativi corsi da seguire, generi un orario compatibile alle esigenze degli studenti. **Il programma dovrà inoltre segnalare se non esiste un orario compatibile con le esigenze degli studenti.**

**Suggerimento:** Supponiamo lo studente  $s_k$  debba seguire i corsi  $c_{k,1}, c_{k,2}, \dots, c_{k,m}$ . Ciò significa che non può esistere nessuna coppia di corsi  $(c_{k,i}, c_{k,j})$  con slot orario coincidente. Sia  $G(s)$  il grafo completo (cioè con tutti gli archi possibili) che ha come nodi  $c_{k,1}, \dots, c_{k,m}$ . Il grafo  $G$  che otteniamo come unione di  $G(s_i)$  per ogni  $s_i$ , visto come un'unico grafo, rappresenta la “compatibilità di coincidenza” tra corsi. Per trovare un assegnamento di slot orari compatibili, è sufficiente  $k$ -colorare  $G$ , dove  $k$  è il numero di slot orari disponibili.

## Esercizio 5

Sia  $G$  un grafo non orientato. Una *copertura* per  $G$  è un sottoinsieme di nodi  $W \subseteq V$  tale che ogni arco in  $G$  sia incidente ad almeno un nodo in  $W$ , cioè non è possibile che  $(a, b) \in E$  ma  $a \notin W, b \notin W$ .

1. Scrivere un programma C++ che calcoli, utilizzando la tecnica del backtracking, una copertura per il grafo in input.
2. Modificare il programma del punto precedente per calcolare la copertura di  $G$  a costo minimo, dove il costo di un insieme è la somma dei costi dei nodi che lo compongono.