

# PROVA SCRITTA DI RICERCA OPERATIVA

## Corso di Laurea in *Ingegneria Informatica e Automatica*

3 settembre 2020

### Istruzioni

- Usate i fogli bianchi allegati per calcoli, ragionamenti e quanto altro reputiate necessario fare per rispondere alle 10 domande seguenti.
- Per ciascuna delle 10 domande indicare in corrispondenza di ciascuna delle affermazioni *a)*, *b)*, *c)* e *d)* se essa è VERA o FALSA, apponendo un segno sul rettangolo VERO o sul rettangolo FALSO sul *foglio risposte*.
- Ricordatevi di scrivere su tale *foglio risposte* tutte le informazioni richieste ed in particolare il vostro nome e cognome (i fogli senza nome e cognome saranno cestinati e dovete ripetere l'esame in un'altra sessione).
- Avete un'ora esatta di tempo per svolgere gli esercizi. Al termine del tempo dovete consegnare il solo *foglio risposte* (potete tenere il testo delle domande e i fogli bianchi).
- Ricordatevi di segnare esattamente sui fogli che rimarranno a voi le risposte che avete dato in modo da potervi autovalutare una volta che vi verrà fornita la soluzione.
- Scaduta l'ora rimanete seduti. Passeremo a raccogliere i *fogli risposte*. Chi non consegna immediatamente il foglio al nostro passaggio non avrà altra possibilità di consegna e dovrà ripetere l'esame in un altro appello.
- ATTENZIONE. Durante la prova di esame:
  - Non è possibile parlare, per nessuna ragione, con i vostri colleghi.
  - Non è possibile allontanarsi dall'aula.
  - Non si possono usare telefoni cellulari
  - Non si possono usare calcolatrici, palmari o simili
  - Non è possibile usare dispense, libri o appunti.

Chi contravviene anche a una sola di queste regole dovrà ripetere la prova di esame in altro appello.

### Valutazione

- Per ogni affermazione VERO/FALSO correttamente individuata viene assegnato **1 punto**
- Per ogni affermazione VERO/FALSO non risposta vengono assegnati **0 punti**
- Per ogni affermazione VERO/FALSO NON correttamente individuata viene assegnato un punteggio negativo pari a **-0.25 punti**

**Supera la prova chi totalizza un punteggio pari ad almeno 28 punti**

1. Sia  $P = \{x \in \mathbb{R}^n : 0 \leq x_i \leq 1, i = 1, \dots, n\}$ . Dire quali delle seguenti affermazioni sono corrette.

- F** **F** (a) Il punto  $(1/2, 1/2, \dots, 1/2)^\top$  è un vertice di  $P$ .  
**V** **F** (b) Il punto  $(0, 0, \dots, 0, 1)^\top$  è un vertice di  $P$ .  
**V** **F** (c) Nel punto  $(0, 0, \dots, 0)^\top$  sono attivi  $n$  vincoli.  
**F** **F** (d) Nell punto  $(0, 1/2, 0, \dots, 0)^\top$  sono attivi  $n$  vincoli.

2. Sia  $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax \geq b\}$  un poliedro, con  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$  e  $b \in \mathbb{R}^m$ , e sia  $v \in P$  un suo vertice.

- F** **F** (a) È sempre possibile trovare un vettore  $d \neq 0_n$  tale che risulti  $x = v + \lambda d \in P$  per ogni  $\lambda \in \mathbb{R}$ .  
**V** **V** (b) In  $v$  sono attivi almeno  $n$  vincoli.  
**F** **F** (c) In  $v$  sono attivi al più  $n$  vincoli.  
**V** **V** (d)  $P$  può contenere semirette, ma non rette.

3. Sia PL un problema di Programmazione Lineare.

- F** **V** **V** (a) Se l'insieme ammissibile di PL è un politopo, allora PL ammette sempre soluzione ottima.  
**F** **V** (b) PL non può ammettere un numero finito maggiore o uguale a 2 di soluzioni ottime distinte.  
**V** **F** (c) PL può ammettere un numero infinito di soluzioni ottime distinte.  
**V** **V** (d) Affinché PL sia illimitato è necessario, ma non sufficiente che il suo insieme ammissibile sia illimitato.

4. Sia  $(PA)$  il problema che si risolve nella Fase I del metodo del Simplex.

- F** **F** (a)  $(PA)$  ammette soluzioni il cui valore della funzione obiettivo è negativo.  
**F** **F** (b) Per il problema  $(PA)$  esiste sempre soluzione ottima con valore ottimo pari a zero.  
**F** **F** (c) Se il problema originario è inammissibile allora  $(PA)$  è illimitato inferiormente.  
**V** **V** (d)  $(PA)$  ammette sempre soluzioni di base ammissibili.

5. Sia data una soluzione di base ammissibile  $x = (1, 2, 0, 0, 0)^\top$  di un problema di Programmazione Lineare (in forma standard) alla quale corrisponde un valore della funzione obiettivo pari a 28. Sia  $\gamma = (-2, 2)^\top$  il vettore dei costi ridotti associati alle variabili fuori base  $x_3, x_5$ . Se  $y = (1, 2, 0, 1, 4)^\top$  è un punto ammissibile, dire quali delle seguenti affermazioni sono corrette

- F** **F** (a) Il valore della funzione obiettivo nel punto  $y$  vale 18.  
**F** **F** (b) Il valore della funzione obiettivo nel punto  $y$  è sicuramente minore o uguale di 28.  
**V** **V** (c) Non sono fornite tutte le informazioni necessarie per determinare il valore della funzione obiettivo nel punto  $y$ .  
**V** **V** (d) Se il problema di PL è in forma di minimizzazione, allora utilizzando le informazioni date si può escludere che  $x$  sia soluzione ottima del problema.

6. Si consideri il seguente poliedro

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 - x_3 &\leq \tau \\ x_1 + x_3 &\geq 2 \\ x_3 &\leq 0 \\ x_1 &\geq 0 \end{aligned}$$

- F** **F** (a) Il punto  $(2, 1, 0)^\top$  è un vertice per ogni  $\tau \in \mathbb{R}$ .  
**F** **F** (b) Il punto  $(2, -1, 0)^\top$  è un vertice per ogni  $\tau \in \mathbb{R}$ .  
**F** **F** (c) Per  $\tau = 2$ , il punto  $(2, -1, 0)^\top$  è un vertice.  
**F** **F** (d) Per  $\tau = 1$ , il punto  $(0, 1, 0)^\top$  è un vertice.

7. Al termine della Fase I del metodo del Simplexso risulta

$$x_B = (x_1, \alpha_1, x_3)^\top, \quad x_N = (x_2, \alpha_2, x_4)^\top,$$

$$k=2 \quad B^{-1}N = \begin{pmatrix} 5 & -1 & -1 \\ 0 & 3 & 0 \\ 2 & 4 & 4 \end{pmatrix}, \quad B^{-1}b = \begin{pmatrix} 0 \\ \beta \\ 1 \end{pmatrix}.$$

- F** **F** (a) Per ogni  $\beta \in \mathbb{R}$ , il problema originario è inammissibile.  
**F** **F** (b) Se  $\beta > 0$ , nel problema originario è presente un vincolo ridondante.  
**F** **V** (c) Se  $\beta = 0$ , il problema originario è ammissibile e una base ammissibile da cui far partire la Fase II del metodo del Simplexso è  $\{x_1, x_4, x_3\}$ .  
**V** **V** (d) Se  $\beta = 0$ , il problema originario è ammissibile.

8. Sia  $A$  una matrice  $m \times n$  di rango  $m$ .

- F** **F** (a)  $A$  si dice totalmente unimodulare se ogni sua sottomatrice quadrata ha determinante pari a 0, 1, o  $-1$ .  
**F** **F** (b) Se  $A$  è non singolare e ha elementi pari a 0, 1 o  $-1$  allora è totalmente unimodulare.  
**V** **V** (c) Se  $A$  è totalmente unimodulare allora i suoi elementi devono essere pari a 0, 1 o  $-1$ .  
**V** **F** (d) La matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$  è totalmente unimodulare.

9. Sia  $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax = b, x \geq 0_n\}$ ,  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$ . Inoltre risulti  $rg(A) = m$ .

- F** **F** (a) Una sottomatrice  $B$  di  $A$ , quadrata e di rango  $m$  è una base ammissibile se e solo se  $B^{-1}b > 0$ .  
**V** **V** (b) Una sottomatrice  $B$  di  $A$ , quadrata e di rango  $m$  è una base ammissibile se e solo se  $B^{-1}b \geq 0$ .  
**F** **F** (c) Esistono matrici di base di ordine strettamente minore di  $m$ .  
**V** **V** (d) Esiste sempre una matrice di base di  $A$ .

10. Sia dato un problema di PL in forma standard di minimizzazione.

- F** **F** (a) La Fase II del metodo del simplexso con regole anticiclaggio si arresta, in un numero finito di passi, in una SBA ottima.

- F** **F** (b) La Fase I del metodo del Simplexso con regole anticiclaggio determina, in un numero finito di passi una prima SBA.
- F** **F** (c) La Fase I del metodo del Simplexso con regole anticiclaggio determina, in un numero finito di passi se il problema è illimitato inferiormente.
- V** **V** (d) La Fase I del metodo del Simplexso con regole anticiclaggio determina, in un numero finito di passi se il problema è ammissibile.

31.25