

NOME:

COGNOME:

MATRICOLA:

FIRMA:

Esame di Ricerca Operativa - 14 febbraio 2012 Facoltà di Ingegneria - Udine

Problema 1 (4 punti):

La VaSu&Zo produce scarponi da sci. Nella prossima stagione invernale essa deve far fronte a una domanda variabile di mese in mese ma comunque accuratamente stimata come da seguente tabella.

	novembre	dicembre	gennaio	febbraio
domanda (numero paia)	10000	25000	20000	10000
costi di produzione (Eurocent/paio)	600	800	720	600
costi di stoccaggio (Eurocent/paio)	80	100	90	500

Nella tabella sono inoltre riportati, mese per mese, i costi unitari di produzione, cioè per singolo paio di scarponi prodotto in quel mese. Inoltre, ad ogni fine mese, si incorre in un costo di stoccaggio per ogni paio di scarponi attualmente invenduto giacente in magazzino. Il magazzino ha una capacità massima pari a 3000 paia di scarponi e si assume che a fine ottobre (inizio della stagione) il magazzino sia completamente vuoto. Formulare come problema di programmazione lineare intera il problema di pianificare la produzione mensile in modo da minimizzare il costo complessivo (costo di produzione più costo di stoccaggio).

Problema 2 (2+2+3 punti):

Vogliamo fornire un modello generale per il problema delle scorte. Abbiamo T periodi, e durante il periodo $i = 1, 2, \dots, T$, siamo tenuti ad evadere una domanda che vale d_i , e siamo soggetti ad un costo di produzione unitario che vale p_i . Inoltre, al termine del periodo $i = 0, 1, 2, \dots, T$, siamo tenuti a pagare m_i per ogni paio giacente in magazzino, e questo numero di colli non può eccedere B_i . All'inizio del periodo 1 nel magazzino sono stoccati C colli. Si assuma che i valori d_i, p_i, m_i siano tutti degli interi non negativi.

(2pt) Formulare come problema di programmazione lineare intera il problema di pianificare la produzione mensile in modo da minimizzare il costo complessivo (costo di produzione più costo di stoccaggio).

(2pt) Se omettessimo i vincoli di interezza, rischieremo che il modello abbia soluzioni ottime frazionarie? (Per ottenere i punti bisogna fornire evidenza).

(3pt) Se omettessimo i vincoli di interezza, siamo comunque garantiti che almeno una soluzione ottima sia intera? Se sí, indicare come produrre una soluzione ottima intera partendo da una qualsiasi soluzione ottima frazionaria.

Problema 3 (3+1+4+2 punti):

Si fornisca un algoritmo di programmazione dinamica per il modello di cui al problema precedente (modello delle scorte).

(3pt) Si definisca la famiglia dei problemi;

(1pt) Si indichino quali problemi della famiglia sono considerati problemi base, specificando come calcolarne direttamente la soluzione;

(4pt) Fornire la ricorrenza per il computo di tutti gli altri problemi della famiglia.

(2pt) Si utilizzi questo approccio per risolvere all'ottimo l'istanza ricompresa nel Problema 1.

Problema 4 (4 punti):

Trovare la più lunga sottosequenza comune tra le stringhe $s = \text{CAGAGTGT TACGCAGAT}$ e $t = \text{GATCGTCAGTTGCATA}$. Fare lo stesso con alcuni prefissi di s e t .

3.1(1pt) quale è la più lunga sottosequenza comune tra s e t ?

3.2 (1pt) e nel caso sia richiesto che la sottosequenza comune termini con 'C'?

3.3 (1pt) quale è la più lunga sottosequenza comune tra s e il prefisso $t_9 = \text{GATCGTCAG}$ di t ?

3.4 (1pt) quale è la più lunga sottosequenza comune tra t e il prefisso $s_8 = \text{CAGAGTGT}$ di s ?

tipo di sottosequenza comune	lunghezza	sottosequenza
qualsiasi		
termina con 'C'		
tra s e t_9		
tra s_8 e t		

Problema 5 (11 punti):

Con riferimento al seguente problema di PL

$$\begin{cases} \max & 2x_{A1} + 2x_{A2} + 2x_{A3} + 2x_{B1} + 1x_{B2} + 1x_{B3} + 6x_{C1} + 7x_{C2} + 6x_{C3} \\ & x_{L1} + x_{L2} + x_{L3} \leq 1 \text{ per } L = A, B, C \\ & x_{Ai} + x_{Bi} + x_{Ci} \leq 1 \text{ per } i = 1, 2, 3 \\ & x_{A1}, x_{A2}, x_{A3}, x_{B1}, x_{B2}, x_{B3}, x_{C1}, x_{C2}, x_{C3} \geq 0 \end{cases}$$

dai nostri executive managers ci sono state proposte le seguenti soluzioni:

- | | |
|---|--|
| (s1) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A3} = x_{B2} = x_{C1} = 1$ | (s2) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A1} = x_{B2} = x_{C3} = 1$; |
| (s3) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A2} = x_{B1} = x_{C3} = 1$ | (s4) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A1} = x_{B1} = x_{C3} = 1$; |
| (s5) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A3} = x_{A1} = x_{C2} = 1$ | (s6) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A2} = x_{B3} = x_{C1} = 1$; |
| (s7) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A3} = x_{B1} = x_{C2} = -1$ | (s8) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A3} = x_{B1} = x_{C2} = 1$; |
| (s9) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A2} = x_{C3} = 1$ | (s10) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A2} = x_{B1} = 1$; |
| (s11) $x \equiv 0$ eccetto $x_{A1} = x_{B2} = 1$ | (s12) $x \equiv 0$ eccetto $x_{C3} = 2$. |

5.1(1pt) Determinare quali siano ammissibili.

5.2(3pt) Determinare quale delle soluzioni proposte sia ottima e fornire certificato di ottimalità.

5.3(1pt) Fornire tutte le soluzioni ottime al problema od argomentare l'unicità della soluzione ottima.

5.4(2pt) Per ciascuno dei 6 vincoli, specificare quanto saremmo disposti a pagare per incrementare l'availability su quel vincolo.

5.5(2pt) Dire quali delle soluzioni proposte siano di base.

5.6(2pt) Dire quali delle soluzioni di base proposte siano adiacenti (raggiungibili con un solo pivot) dalla s2.

