Prova Parziale di **Ottimizzazione Combinatoria** 19 settembre 2006

| Cognome | |
|-----------|--|
| Nome | |
| Matricola | |

Esercizio 1

Risolvere con la programmazione dinamica il seguente problema di knapsack:

$$\max 10x_1 + 22x_2 + 11x_3 + 17x_4 + 17x_5 + 28x_6 + 32x_7 + 29x_8$$

$$st$$

$$6x_1 + 7x_2 + 8x_3 + 5x_4 + 5x_5 + 7x_6 + 3x_7 + 4x_8 \le 16$$

$$x \in \{0.1\}^8$$

Esercizio 2

Un'azienda di deve pianificare gli investimenti per il prossimo anno. La direzione ha selezionato i seguenti investimenti (tutti i dati sono in milioni di Euro)

- **I1:** Redditività: 11 Cash flow: {-7, -11, -11, -19}
- **I2:** Redditività: 23 Cash flow: {-15, -12, +4, +12}
- **I3:** Redditività: 14 Cash flow: {-4, -3, -3, -2}
- **I4:** Redditività: 9 Cash flow: {-12, -9, +3, +8}
- **I5:** Redditività: 5 Cash flow: {+11, +3, -5, -13}
- **I6:** Redditività: 7 Cash flow: {-3, -5, -8, -10}
- **I7:** Redditività: 4 Cash flow: {+7, +4, -2, -3}

Sapendo che il budget trimestrale a disposizione dell'azienda è di {18, 11, 8, 18} M€ per trimestre e che gli investimenti I1, I2 e I3 non possono essere attivati tutti insieme:

- 1. Formulare come PL-{0, 1} il problema di massimizzare la redditività senza violare il vincolo di budget trimestrale.
- 2. Rafforzare il rilassamento lineare della formulazione di cui al punto 1 con l'aggiunta di opportune disequazioni valide
- 3. Risolvere la formulazione di cui al punto 1 con l'algoritmo di branch-and-bound.

Esercizio 2

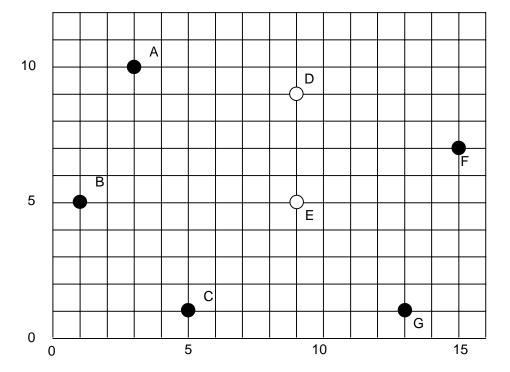
Un'azienda municipalizzata deve realizzare una rete idrica tra i punti rappresentati nella mappa di figura.

Sapendo che:

- 1. La posa della tubazione costa 10.000 €/metro
- 2. La lunghezza di un tubo necessario a collegare due punti (x^1, y^1) e (x^2, y^2) è pari a $|x^1 x^2| + |y^1 y^2|$
- 3. I punti colorati di bianco possono essere collegati al più a due tubi
- 4. Il serbatoio dell'acqua è localizzato nel punto A

Prova Parziale di **Ottimizzazione Combinatoria** 19 settembre 2006





Formulare come PL-{0, 1} il problema di determinare la rete idrica di costo minimo in modo che tutti i punti siano raggiunti dalla rete.

2. Calcolare un lower bound per il problema di cui al punto 1.

2