

Esercizio 1. Considerate l'istanza del Facility Location Game con insieme dei clienti $N = \{A, B, C, D\}$, insieme delle facility $F = \{1, 2, 3\}$, costi di set-up $f_1 = 5, f_2 = 7, f_3 = 8$ e costi di connessione $d_{A,1} = 2, d_{A,2} = 5, d_{A,3} = 10, d_{B,1} = 2, d_{B,2} = 1, d_{B,3} = 6, d_{C,1} = 6, d_{C,2} = 3, d_{C,3} = 2, d_{D,1} = 10, d_{D,2} = 10, d_{D,3} = 4$ (i costi sono metrici e non dovete verificarlo).

Utilizzando l'algoritmo primale-duale individuare una soluzione per il problema di facility location (ovvero, quali facility aprire e la connessione di ogni cliente a una facility aperta). *Illustrare lo svolgimento dell'esercizio riportando i valori di tutte le variabili al variare della variabile di clock t , le facility aperte in modo temporaneo e quelle aperte in modo definitivo (giustificando la eventuale chiusura di una o più facility) e i valori delle variabili duali.*

Esercizio 1.1 Quale frazione del costo di questa soluzione può essere recuperata se volete imputare a ciascun cliente un costo che sia stabile anche rispetto le coalizioni? *Per rispondere alla domanda, indicare quanto dovrebbe pagare ciascun cliente e appunto la frazione di costo che questa allocazione permette di recuperare.*

Esercizio 1.2 Supponete ora che il costo delle facility 2 sia $7 + \varepsilon$ (con ε possibilmente anche negativa) mentre tutto il resto è immutato. Qual è il più piccolo valore di ε per cui vi attendete che l'algoritmo primale duale vi restituisca una soluzione che permetta di recuperare il 100% del costo? *Per rispondere alla domanda, è sufficiente fornire tale valore, se esiste.*

Esercizio 1

Svolgiamo l'algoritmo primale-duale. Esso fa crescere ordinatamente le variabili $\alpha_j, j \in \{A, B, C, D\}$ e le variabili $\beta_{ij}, i \in \{1, 2, 3\}, j \in \{A, B, C, D\}$. Immaginiamo che il suo svolgimento segua un clock esterno, rappresentato da una variabile temporale t : all'inizio $t = 0$ e tutte le variabili valgono 0, poi $t = \varepsilon$ e tutte le α_j valgono ε etc.

All'istante $t = 1$, $\alpha_A = \alpha_B = \alpha_C = \alpha_D = 1$, le variabili β sono a 0, gli archi $\{2, B\}$ è tight, nessuna facility è temporaneamente aperta.

All'istante $t = 2$, $\alpha_A = \alpha_B = \alpha_C = \alpha_D = 2$, $\beta_{2B} = 1$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{3, C\}$ sono tight, nessuna facility è temporaneamente aperta.

All'istante $t = 3$, $\alpha_A = \alpha_B = \alpha_C = \alpha_D = 3$, $\beta_{2B} = 2$, $\beta_{1A} = \beta_{1B} = \beta_{3C} = 1$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{2, C\}, \{3, C\}$ sono tight, nessuna facility è temporaneamente aperta.

All'istante $t = 4$, $\alpha_A = \alpha_B = \alpha_C = \alpha_D = 4$, $\beta_{2B} = 3$, $\beta_{1A} = \beta_{1B} = \beta_{3C} = 2$, $\beta_{2C} = 1$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{2, C\}, \{3, C\}, \{3, D\}$ sono tight, nessuna facility è temporaneamente aperta.

All'istante $t = 4.5$, $\alpha_A = \alpha_B = \alpha_C = \alpha_D = 4.5$, $\beta_{2B} = 3.5$, $\beta_{1A} = \beta_{1B} = \beta_{3C} = 2.5$, $\beta_{2C} = 1.5$, $\beta_{3D} = 0.5$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{2, C\}, \{3, C\}, \{3, D\}$ sono tight, la facility 1 è temporaneamente aperta e i clienti A e B sono temporaneamente connessi alla facility 1.

All'istante $t = 6$, $\alpha_A = \alpha_B = 4.5$, $\alpha_C = \alpha_D = 6$, $\beta_{2B} = 3.5$, $\beta_{1A} = \beta_{1B} = 2.5$, $\beta_{3C} = 4$, $\beta_{2C} = 3$, $\beta_{3D} = 2$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{2, C\}, \{3, C\}, \{3, D\}, \{1, C\}$ sono tight, la facility 1 è temporaneamente aperta e i clienti A, B e C sono temporaneamente connessi alla facility 1.

All'istante $t = 8$, $\alpha_A = \alpha_B = 4.5$, $\alpha_C = 6$, $\alpha_D = 8$, $\beta_{2B} = 3.5$, $\beta_{1A} = \beta_{1B} = 2.5$, $\beta_{3C} = 4$, $\beta_{2C} = 3$, $\beta_{3D} = 4$, le altre variabili β sono a 0, gli archi $\{1, A\}, \{1, B\}, \{2, B\}, \{2, C\}, \{3, C\}, \{3, D\}, \{1, C\}$ sono tight, le facility 1 e 3 sono temporaneamente aperte. I clienti A, B e C sono temporaneamente connessi alla facility 1, mentre il cliente D è temporaneamente connesso alla facility 3.

Così termina la fase 1 dell'algoritmo.

Nella fase 2, l'insieme delle facility temporaneamente aperte è $F_t = \{1, 3\}$ e non ci sono conflitti. Quindi possiamo confermare la soluzione individuata al termine della fase 1.

Il costo della soluzione primale è 23 mentre il costo della soluzione duale è 27. Quindi la soluzione duale individuata ci permette di recuperare $\frac{23}{27}$ del costo della soluzione.

Esercizio 1.2 A causa di un refuso sul costo di un arco lo svolgimento dell'esercizio aveva poco senso, quindi non lo ho valutato.

Esercizio 2 Si consideri l'istanza dell'House Allocation Problem con insieme dei giocatori e delle case rispettivamente $N = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ e $C = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$, dove il giocatore i -esimo possiede la i -esima casa, con $i = 1, \dots, 8$. Le seguenti graduatorie rappresentano le preferenze dei vari giocatori rispetto le case e sono degli ordini totali: Giocatore 1: $\{6, 2, 3, 7, 8, 5, 4, 1\}$; Giocatore 2: $\{1, 4, 7, 3, 6, 5, 2, 8\}$; Giocatore 3: $\{8, 7, 5, 2, 4, 3, 1, 6\}$; Giocatore 4: $\{5, 1, 2, 3, 4, 6, 7, 8\}$; Giocatore 5: $\{4, 7, 1, 3, 6, 8, 5, 2\}$; Giocatore 6: $\{2, 5, 3, 1, 4, 7, 6, 8\}$; Giocatore 7: $\{3, 8, 4, 5, 1, 6, 7, 2\}$. Manca la graduatoria del giocatore 8!

2.1 Esiste una graduatoria per 8 tale che l'algoritmo TTCA individua una allocazione stabile in una sola iterazione? **2.2** Esiste una graduatoria per 8 tale che l'algoritmo TTCA individua una allocazione stabile in esattamente 2 iterazioni? **2.3** Esiste una graduatoria per 8 tale che l'algoritmo TTCA individua una allocazione stabile in esattamente 3 iterazioni? **2.4** Esiste una

graduatoria per 8 tale che l'algoritmo TTCA individua una allocazione stabile in esattamente 4 iterazioni? Per ogni punto, in caso affermativo limitarsi a fornire la graduatoria, altrimenti semplicemente dire che non esiste.

2.1 Si basta che la graduatoria di 8 inizi con 7. **2.2** Si, per esempio la graduatoria di 8 potrebbe essere $\{8, \dots\}$. **2.3** Si, per esempio la graduatoria di 8 potrebbe essere $\{4, 8, \dots\}$. **2.4** Non esiste.