

## Teoria dei giochi e delle decisioni

### House allocation e Stable Matching

**Esercizio 1** Gli organi dirigenti della serie A italiana decidono di tentare di ridefinire gli equilibri del campionato. Una volta individuato il calciatore più importante per ognuna delle prime 8 squadre in classifica, la Federazione intende riallocare, in modo stabile rispetto le coalizioni, i calciatori selezionati tra le 8 squadre. Per fare ciò la Federazione richiede ad ogni squadra di formulare una graduatoria dei calciatori: ogni graduatoria è un ordine totale. Sia  $i$  il calciatore più importante della squadra  $i$ -sima. Fornire la soluzione al problema della Federazione nel caso le graduatorie siano le seguenti:

- Squadra 1:  $\{1, 3, 4, 2, 5, 6, 7, 8\}$ ;
- Squadra 2:  $\{1, 3, 5, 4, 2, 8, 6, 7\}$ ;
- Squadra 3:  $\{2, 1, 3, 5, 6, 4, 7, 8\}$ ;
- Squadra 4:  $\{5, 1, 2, 4, 3, 6, 7, 8\}$ ;
- Squadra 5:  $\{6, 1, 2, 3, 7, 4, 5, 8\}$ ;
- Squadra 6:  $\{4, 1, 2, 3, 5, 6, 7, 8\}$ ;
- Squadra 7:  $\{3, 2, 1, 6, 4, 5, 8, 7\}$ ;
- Squadra 8:  $\{1, 4, 2, 5, 3, 6, 7, 8\}$ .

**Esercizio 2** Si consideri il testo dell'esercizio 1 e si riduca l'insieme delle squadre alle prime 4 in classifica. La Federazione desidera riallocare, in modo stabile rispetto le coalizioni, i calciatori selezionati (uno per ogni squadra) tenendo conto sia delle graduatorie in termini di calciatori fornite da ogni squadra sia delle preferenze che ogni calciatore ha nei confronti delle 4 squadre in questione. Ogni calciatore infatti fornisce alla Federazione la propria graduatoria delle squadre. Sia le graduatorie delle squadre che quelle dei calciatori sono degli ordini totali. Sia  $i$  il calciatore più importante della squadra  $i$ -esima. Fornire una soluzione al problema della Federazione, nel caso le graduatorie delle squadre siano le seguenti:

- Squadra 1:  $\{1, 3, 4, 2\}$ ;
- Squadra 2:  $\{1, 3, 4, 2\}$ ;

- Squadra 3:  $\{2, 1, 3, 4\}$ ;
- Squadra 4:  $\{1, 2, 4, 3\}$ ;

e le graduatorie fornite dai calciatori siano le seguenti:

- Calciatore 1:  $\{2, 1, 3, 4\}$ ;
- Calciatore 2:  $\{1, 4, 3, 2\}$ ;
- Calciatore 3:  $\{2, 4, 3, 1\}$ ;
- Calciatore 4:  $\{4, 1, 2, 3\}$ .

## 1 Soluzioni

1. Chiaramente il problema in questione è formulato negli stessi termini dell'house allocation problem; abbiamo 8 giocatori, ovvero le prime 8 squadre della classifica ed ogni squadra possiede un calciatore “simbolo”; date le graduatorie indicate, vogliamo riallocare i calciatori tra le squadre, ovvero vogliamo trovare un matching  $M$  stabile di dimensione 8 tra l'insieme delle squadre e quello dei calciatori.

Per fare ciò utilizziamo l'algoritmo TTCA illustrato a lezione:

- I Iterazione:

Costruiamo il grafo diretto  $G_1$  il cui insieme di nodi è  $V_1 = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$  e quello di archi è  $A_1 = \{(1, 1), (2, 1), (3, 2), (4, 5), (5, 6), (6, 4), (7, 3), (8, 1)\}$ .

In  $G_1$  sono presenti due cicli orientati: il loop  $(1, 1)$  ed il ciclo formato dagli archi  $\{(4, 5), (5, 6), (6, 4)\}$ ; sia  $N_1 = \{1, 4, 5, 6\}$  l'insieme dei nodi appartenenti ad un ciclo di  $G_1$ , assegniamo ad ogni squadra  $i \in N_1$  il calciatore posseduto dalla squadra  $j \in N_1$  tale che  $(i, j) \in E(G_1)$ . Rimuoviamo quindi le squadre ed i calciatori 1, 4, 5, 6;

- II Iterazione:

Consideriamo il “sottoproblema” ottenuto in seguito alla precedente iterazione:

- Squadra 2:  $\{3, 2, 8, 7\}$ ;
- Squadra 3:  $\{2, 3, 7, 8\}$ ;
- Squadra 7:  $\{3, 2, 8, 7\}$ ;
- Squadra 8:  $\{2, 3, 7, 8\}$ ;

Costruiamo il grafo diretto  $G_2$  il cui insieme di nodi è  $V_2 = \{2, 3, 7, 8\}$  e quello di archi è  $A_2 = \{(2, 3), (3, 2), (7, 3), (8, 2)\}$ . In  $G_2$  è presente il ciclo orientato formato dagli archi  $\{(2, 3), (3, 2)\}$ ; sia  $N_2 = \{2, 3\}$  l'insieme dei nodi appartenenti ad un ciclo di  $G_2$ , assegniamo ad ogni squadra  $i \in N_2$  il calciatore posseduto dalla squadra  $j \in N_2$  tale che  $(i, j) \in E(G_2)$ . Rimuoviamo quindi le squadre ed i calciatori 2, 3;

- III Iterazione:

Consideriamo il sottoproblema ottenuto in seguito alla precedente iterazione:

- Squadra 7:  $\{8, 7\}$ ;
- Squadra 8:  $\{7, 8\}$ ;

Costruiamo il grafo diretto  $G_3$  il cui insieme di nodi è  $V_3 = \{7, 8\}$  e quello di archi è  $A_3 = \{(7, 8), (8, 7)\}$ . In  $G_3$  è presente il ciclo orientato formato dagli archi  $\{(7, 8), (8, 7)\}$ . Rimuoviamo quindi le squadre ed i calciatori 7, 8. STOP

L'algoritmo, quindi, termina dopo tre iterazioni e restituisce il matching stabile  $M = \{(1, 1), (2, 3), (3, 2), (4, 5), (5, 6), (6, 4), (7, 8), (8, 7)\}$ .

**2.** Possiamo vedere questo problema come uno stable marriage problem: abbiamo 8 giocatori, 4 squadre e 4 calciatori, e vogliamo accoppiare le squadre con i calciatori in modo stabile, ovvero vogliamo trovare un matching  $M$  di dimensione 4 che sia stabile.

Utilizziamo l'algoritmo di Gale-Shapley:

- I Iterazione:

All'inizio ogni squadra tenta di ingaggiare il calciatore che preferisce, quindi: la squadra 1 si propone al calciatore 1, la squadra 2 si propone al calciatore 1, la squadra 3 si propone al calciatore 2, la squadra 4 si propone al calciatore 1.

Il calciatore 1, quindi riceve tre proposte e, in base alla sua graduatoria, si promette alla squadra 2, quindi le squadre 1 e 4 vengono rifiutate ed entrambi cancellano dalla propria graduatoria il calciatore 1.

Il calciatore 2 ha solo una proposta, quindi si promette alla squadra 3, mentre i calciatori 3 e 4 non ricevono proposte e rimangono liberi.

- II iterazione:

La squadra 1 si propone al calciatore 3, che al momento non ha offerte e quindi accetta; la squadra 4, invece, si propone al calciatore 2, il

quale ora ha due proposte, essendosi promesso nella I iterazione alla squadra 3.

Il calciatore 2, in base alla propria graduatoria, sceglie di la squadra 4 e quindi la squadra 3 viene “mollata”.

Il calciatore 4 continua ad essere libero.

- III Iterazione:

La squadra 3 si propone al calciatore 1, che è già promesso alla squadra 2; poiché il calciatore 1 preferisce la squadra 2, rifiuta l’offerta della squadra 3, la quale, quindi, cancella il calciatore 1 dalla propria graduatoria.

Il calciatore 4 continua ad essere libero.

- IV Iterazione:

La squadra 3 si propone al calciatore 3.

Il calciatore 3 ora ha due proposte e sceglie la squadra 3, rifiutando la squadra 1.

La squadra 1, quindi, cancella il calciatore 3 dalla propria graduatoria.

Il calciatore 4 continua ad essere libero.

- V Iterazione:

La squadra 1 si propone al calciatore 4 che non ha offerte e quindi accetta.

L’algoritmo, quindi, termina in cinque iterazioni e restituisce il matching stabile  $M = \{(1, 4), (2, 1), (3, 3), (4, 2)\}$ .