## Esercizio 1: Arbitri

Si tratta di un problema di assegnamento tra arbitri e squadre, tramite assegnamento di arbitri a partite. Le partite a loro volta sono combinazioni di giornate e partite, poiché ci sono 5 diverse giornate e 3 partite in ogni giornata. I dati del problema devono quindi anzitutto descrivere quali squadre disputano ciascuna partita di ciascuna giornata. A questo scopo si possono definire anzitutto un insieme di giornate (5 elementi), un insieme di partite (3 elementi) e un insieme di squadre (6 elementi). Dopodiché il calendario è rappresentabile con una matrice binaria tridimensionale m, dove ogni elemento m(g,p,s) vale 1 se e solo se la squadra s disputa la partita p nella giornata g. Ad esempio la prima giornata, il cui calendario prevede gli abbinamenti

AAA - FFF

BBB - EEE

CCC - DDD

viene rappresentata dalla sotto-matrice m(1,p,s)

1 0 0 0 0 1 0 1 0 0 1 0

0 0 1 1 0 0

dove ogni riga corrisponde ad una partita p ed ogni colonna ad una squadra s.

Si può poi definire un insieme di arbitri (3 oppure 4 elementi).

Le variabili che descrivono la soluzione del problema sono quindi variabili binarie di assegnamento: x(g,p,a) vale 1 se e solo se l'arbitro a viene assegnato alla partita p della giornata g.

I vincoli di assegnamento impongono che ad ogni partita sia assegnato un arbitro:

$$\sum_{a} x(g, p, a) = 1 \forall g, p$$

Inoltre nessun arbitro deve essere assegnato a più di una partita nello stesso turno:  $\sum_p x(g,p,a) \leq 1 \, \forall \, a\,,g$ 

$$\sum_{n} x(g, p, a) \le 1 \,\forall a, g$$

$$\sum_{g} \sum_{p} m(g, p, s) * x(g, p, a)$$

Il numero di volte che un arbitro a viene assegnato alla squadra s è dato da  $\sum_g \sum_p m(g,p,s) * x(g,p,a)$  L'obiettivo da ottimizzare è la differenza tra il massimo ed il minimo di tali assegnamenti complessivi. Tale obiettivo si può esprimere introducendo due variabili ausiliarie, l e u, ed i vincoli  $l \le \sum_{g} \sum_{p} m(g, p, s) * x(g, p, a) \le u \forall a, s$ 

$$l \le \sum_{q} \sum_{p} m(g, p, s) * x(g, p, a) \le u \forall a, s$$

L'obiettivo da minimizzare è semplicemente *u-l*.

Completano il modello le condizioni di integralità sulle variabili binarie x.

Il modello risultante è di programmazione lineare binaria ed è contenuto nel file Lingo ARBITRI.LG4.

Le soluzioni ottime con 3 e con 4 arbitri sono nei files Lingo ARBITRI3.LGR e ARBITRI4.LGR