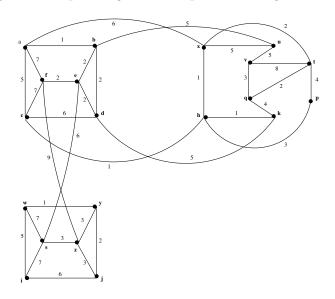
Scheda esercizi: Grafi Esame del 28/09/2016

Problema 6 (15 punti):

Si consideri il grafo, con pesi sugli archi, riportato in figura.

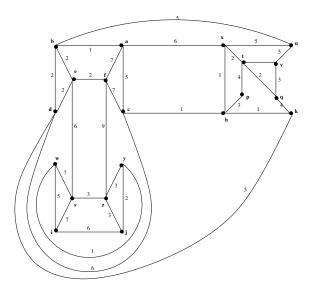


- 6.1.(1pt) Dire, certificandolo, se il grafo è planare oppure no. In ogni caso, disegnare il grafo in modo da minimizzare il numero di incroci tra archi.
- 6.2.(1pt) Dire, certificandolo, se il grafo ottenuto da G sostituendo l'arco hx con un arco qx è planare oppure no.
- 6.3.(1+1pt) Trovare l'albero dei cammini minimi dal nodo s. Esprimere la famiglia di tali alberi.
 - 6.4.(1pt) Trovare un albero ricoprente di peso minimo.
 - 6.5.(4pt) Per ciascuno dei seguenti archi dire, certificandolo, se esso appartenga a (tutte/a nessuna/a qualcuna ma non a tutte) le soluzioni ottime: dk, ax, es.
 - 6.6.(2pt) Trovare tutti gli alberi ricoprenti di peso minimo. (Dire quanti sono e specificare con precisione come generarli).

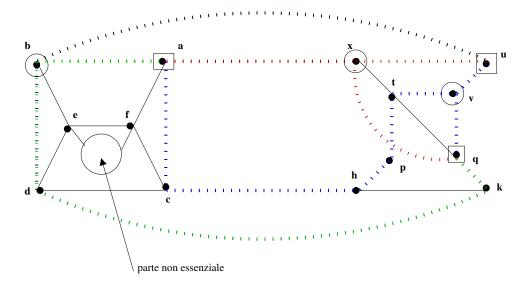
- 6.7.(1pt) Trovare un massimo flusso dal nodo s al nodo t.
- 6.8.(1pt) Certificare l'ottimalità del flusso massimo dal nodo s al nodo t.
- 6.9.(1+1pt) Fornire (con certificato di ottimalità) il flusso massimo dal nodo s al nodo q.

risposte.

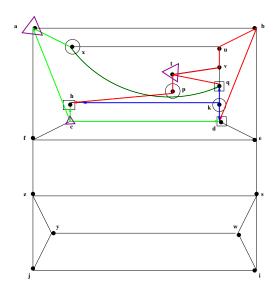
(1pt) Il fatto che G sia planare può essere messo in evidenza esibendo il planar embedding in figura.



Per la ricerca di alberi ricoprenti di peso minimo e di flussi massimi converrà lavorare sul planar embedding. E forse anche per osservare che il grafo modificato non è planare. Il certificato è la suddivisione del $K_{3,3}$ esibita in figura. (1pt)

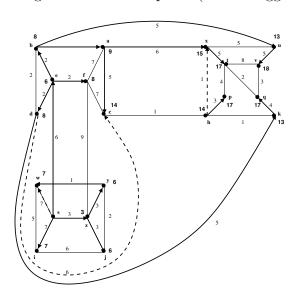


Nota dello studente 1 Uno degli errori più comuni commessi dagli studenti è quello di sbagliare il certificato di planarità del grafo. Vi propongo un esempio di tale errore:



In questo caso l'errore è stato quello di scegliere dei percorsi, che collegano i nodi 'cerchiati' a quelli 'quadrettati', in modo tale da condividere alcuni nodi (che nella figura sono evidenziati con triangoli viola) tra loro, come per i percorsi che dal nodo x portano ai nodi h e d che condividono i nodi 'triangolati' in viola a, c.

(1pt) Un albero dei cammini minimi dal nodo s a tutti gli altri nodi del grafo è rappresentato in figura dagli archi in linea spessa (sia tratteggiata che continua).

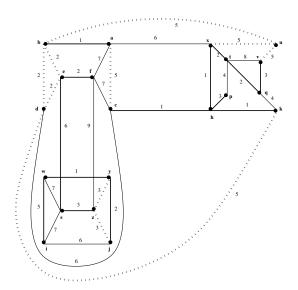


Nota dello studente 2 Vi rimando alle note teoriche sui Grafi o comunque a guardare con attenzione il funzionamento dell'algoritmo di Dijkstra.

(1pt) Ovviamente ogni arco del grafo non contenuto nell? albero dei cammini minimi (ossia ogni arco in linea non spessa) può essere rimosso senza allontanare alcun nodo dal nodo s. Inoltre, anche i tre archi in linea spessa ma tratteggiata possono essere rimossi poiché sostituibili con altri archi (sempre in linea tratteggiata). Ci sono

quindi $2^3 = 8^1$ alberi di cammini minimi dal nodo s: sono ottenuti aggiungendo all'albero fornito sopra un qualsiasi sottoinsieme dell'insieme di archi in linea tratteggiata e rimuovendo quegli archi in linea spessa che si trovino ad entrare in nodi dove ora entra un arco in linea tratteggiata.

(2+1 pt) La seguente figura esprime la famiglia degli alberi ricoprenti di peso minimo.



Nota dello studente 3 Non esiste un unico modo per ottenere tali alberi, quindi vi mostro in breve quello che ho usato io. Ricordandovi che il vostro scopo è quello di toccare tutti i nodi del grafo, il procedimento è il seguente:

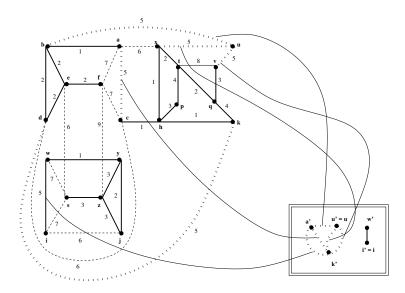
- per prima cosa evidenziate tutti gli archi di peso inferiore tra tutti (solitamente hanno peso 1 o 2), nel nostro caso sono gli archi di peso 1.
- poi si procede con quelli immediatamente più grandi (in questo caso quelli di peso 2); facendo attenzione ai casi di scelta che bisogna tratteggiare, ad esempio un caso di scelta sono gli archi eb, bd, ed. Sono una scelta perché dal nodo e si può arrivare sia al nodo b che al nodo d con un arco di peso 2, e analogamente si può arrivare a d da b con un altro arco di peso 2.
- e si procede così fino ad esaurimento nodi.

Ci sono $2 \cdot 3 \cdot 8 = 48^2$ alberi ricoprenti di perso minimo e ciascuno di essi include i 14 archi in linea spessa e nera, più 2 qualsiasi dei 3 archi di peso 2 in linea spessa e sfumata (3 scelte), più 1 qualsiasi dei 2 archi di peso 3 in linea spessa e sfumata (2

 $^{^1}$ tale numero si ottiene elevando 2 ad una potenza pari al numero di archi tratteggiati in figura, in questo particolare caso 3

²tale numero è dato dal prodotto delle scelte

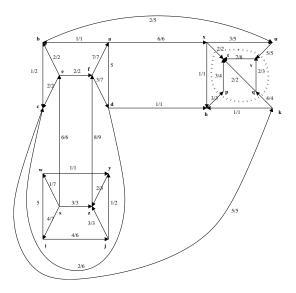
scelte), più 2 dei 5 archi di peso 5 ed in linea sfumata spessa, come da 8 possibili scelte che possono essere meglio comprese cancellando tutti gli archi di peso maggiore di 5 e contraendo tutti gli archi di peso inferiore a 5 come illustrato nella seguente figura.



- (1pt) Un albero di peso minimo è il seguente: contiene tutti gli archi in linea nera grossa, più gli archi be e de, l'arco zy, e gli archi bu e vu.
- (4pt) L'arco dk, appartiene a qualche soluzione ottima poiché di peso minimo (5) nel taglio costituito dagli archi: ax, ac, fc, dc e dk (1pt); non appartiene tuttavia a tutte le soluzioni ottime poiché è arco di peso massimo (5) nel ciclo costituito dagli archi: db, bu, uv, vq, qk, kd (1pt). L'arco ax, non appartiene ad alcuna soluzione ottima poiché unico arco di peso massimo (6) nel ciclo costituito dagli archi: ax, xh, hc, ca (1pt). L'arco es, appartiene a tutte le soluzioni ottime poiché unico arco di peso minimo (5) nel taglio costituito dagli archi: es, fz (1pt).

Nota dello studente 4 Per maggiori spiegazioni su quest'ultimo punto vi rimando alle note teoriche sui Grafi.

(1pt) La seguente figura esibisce un flusso massimo (non esibisco tutti i passaggi che ho dovuto compiere per ottenerlo) ed un taglio (minimo) che ne dimostra l'ottimalità.



Nota dello studente 5 Fate attenzione che il valore del taglio deve avere lo stesso valore del flusso, cioè la somma del peso degli archi che tagliate deve essere uguale al flusso.

Il flusso ha valore 14 e satura l'insieme degli archi (due soli archi) che attraversano la curva sfumata portandosi dal lato di s al lato di t. Questi 2 archi costituiscono pertanto un minimo s,t-taglio, anch'esso di valore 14 e che certifica pertanto l'ottimalità del flusso proposto. (1pt) (Sia il flusso che il taglio sarebbero stati più immediati a vedersi e verificarsi nel planar embedding. Puoi provare a rappresentarteli lì). (1pt) Il massimo flusso da s a q a valore 9 e la stella di q è un taglio che ne certifica l'ottimalità. (1pt) A parte questa strozzatura, vi è altrimenti ampio margine nell'inviare flusso da s a q ed evitiamo quindi di fornire descrizione di una tale soluzione ammissibile di valore 9 (cosa che ovviamente voi non potete mai fare: se volete totalizzare i rispettivi punti dovete innanzitutto fornirmi le soluzioni/certificati!). Essa può comunque essere facilmente prodotta con ovvie modifiche partendo dal flusso di valore 14 dato in figura.

Nota dello studente 6 L'ultimo consiglio che mi sento di darvi è quello di fare quanti più esercizi potete perché alcuni di questi punti vi verranno meglio con la pratica.