- 6) Conclusioni
 - a. (Happy Ending)
 - i. x è ammissibile primale (come da verifica)
 - ii. u è ammissibile duale (come da costruzione e da verifica)
 - iii. x, u sono in scarti complementari
 - iv. Le due soluzioni sono ottime per i rispettivi problemi primale e duale
 - v. Per verifica si confrontino i valori delle f.o. dei problemi primale e duale; saranno uguali per il teorema della dualità forte
 - b. (Bad Ending) → Si noti che il problema chiede "dimostrare se è ottima", cosa che negli esercizi d'esame non capita mai
 - i. La soluzione trovata è l'unica soluzione del sistema di cui al punto 4 e, quindi, l'unica che soddisfa i vincoli duali di uguaglianza e che è in scarti complementari con la soluzione primale data. Tale soluzione però non è ammissibile per il problema duale. Pertanto non è possibile trovare nessuna soluzione ammissibile duale che sia in scarti complementari con la soluzione primale data, che, quindi, non è ottima

Branch and Bound

Minimo \rightarrow [LB; S.A.]

Massimo \rightarrow [S.A.; UB]

- 1) Individuare se si tratta di problema di minimo o di massimo
 - Se si tratta di problema di minimo i LB aumentano (o non decrescono) di padre in figlio
 - o In questo caso avremo come struttura [LB; S.A]
 - Se si tratta di problema di massimo gli UB decrescono (o non crescono) di padre in figlio
 - o In questo caso avremo come struttura [S.A.; UB]
- 2) Individuare nodi da poter chiudere

In generale, non chiudo i nodi che sono già sviluppati (quindi normalmente, il nodo radice e nodi che hanno dei figli) e poi:

- Se si tratta di problema di minimo
 - Chiudo i nodi che hanno un LB >= S.A (tengo i nodi con LB < S.A)
- Se si tratta di problema di massimo
 - Chiudo i nodi che hanno un UB <= S.A (tengo i nodi con UB > S.A.)
- 3) Intervallo ottimo / Intervallo in cui è sicuramente compreso il valore della f.o. / Miglior valore per una soluzione ammissibile
 - Se si tratta di problema di minimo
 - O Considero il miglior UB (minimo) tra tutti i nodi (attuale soluzione ammissibile/incumbent) e come LB il minore tra i nodi aperti (quindi, non P_0 , P_1 , P_2)
 - Se si tratta di problema di massimo
 - O Considero il miglior LB (massimo) tra tutti i nodi (attuale soluzione ammissibile/incumbent) e come UB il maggiore tra i nodi aperti (quindi, non P_0 , P_1 , P_2)
 - Se si parla di miglior valore come soluzione ammissibile → Si cerca minimo-massimo tra tutti i possibili nodi
 - Se si parla di miglior valore come valore ottimo → Si cerca minimo-massimo tra i soli nodi aperti

- 4) Quale sarà il nodo sviluppato per primo in una strategia Best Bound First?
 - Se si tratta di problema di minimo
 - o Si sceglie il nodo con il miglior LB (quello minimo) tra i nodi aperti
 - Se si tratta di problema di massimo
 - o Si sceglie il nodo con il miglior UB (quello massimo) tra i nodi aperti
- 5) Si supponga che lo sviluppo di cui al punto precedente porti a due nodi figli, di cui uno è relativo ad un insieme di soluzioni vuoto. Si dia un esempio di valori di LB e UB relativi al secondo nodo, che consentano di riconoscere subito la soluzione ottima del problema.
 - Chiamiamo il nodo aperto per esempio P_7 ; la selezione viene fatta solo nei nodi tuttora aperti, compreso P_7 . Si deve considerare P_7 come figlio del nodo best bound first e P_8 che porta ad una soluzione non ammissibile (può essere anche P_8 e P_7 , la sostanza è avere due nodi).
 - Se per un problema di minimo, dobbiamo prendere un LB che rispetti la proprietà padrefiglio (quindi >= LB del nodo padre), mentre prendo come UB una nuova incumbent, cioè un valore che sia <= a tutti i LB presenti
 - Se per un problema di massimo, Il LB deve essere una nuova incumbent, dunque >= dei nodi che si vogliono chiudere (quindi, maggiore al loro UB), mentre l'UB deve essere compatibile con il fatto di essere figlio del nodo best-bound first, quindi essere <= UB del nodo padre
 - Il valore deve essere tale da permettere la chiusura anche del nodo P_7 oppure P_8 , quindi possibilmente dentro l'intervallo UB/LB individuato
 - Normalmente, si può avere lo stesso valore per UB e LB per semplicità (cosa comune)
- 6) Individuare possibili valori per UB per mantenere la coerenza con problema di massimo (vuol dire che si avrà "UB?" sul testo)
 - Se si tratta di problema di massimo, gli UB decrescono (o non crescono) di padre in figlio; quindi,
 l'UB dovrà essere compreso tra l'UB del nodo padre (come estremo superiore) e l'UB massimo tra i nodi figli
 - $UB \in [UB \text{ massimo nodi figli, } UB \text{ nodo padre}]$
- 7) Individuare possibili valori per LB per mantenere la coerenza con problema di minimo (vuol dire che si avrà "LB?" sul testo)
 - Se si tratta di problema di minimo, i LB crescono (o non decrescono) di padre in figlio; quindi, il LB dovrà essere compreso tra il LB del nodo padre (come estremo inferiore) e il LB minimo tra i nodi figli
 - $LB \in [LB \ nodo \ padre, LB \ minimo \ nodi \ figli]$

Grafi

Domande:

- Si scelga l'algoritmo da utilizzare e si motivi la scelta:
 - Quando si ha un massimo numero di archi/hop (anche se i costi sono tutti positivi) →
 Bellman-Ford
 - Posso applicare solo l'algoritmo di Bellman-Ford che è l'unico che dia la possibilità di calcolare i cammini minimi con il massimo numero di archi. Infatti, è possibile dimostrare che, all'iterazione k dell'algoritmo, le etichette corrispondono ai cammini minimi che utilizzano al più k archi. Applicheremo quindi Bellman-Ford fermandoci alla k-esima iterazione, dopo l'inizializzazione.