

Esami di Ricerca Operativa e Pianificazione delle Risorse

Fabio Ferrario

@fefabo

2023

Indice

Capitolo 1

Affermazioni True or False

1.0.1 Programmazione Lineare e Metodo del Simplexso

VERO

Un vertice ammissibile é una soluzione ammissibile che non giace lungo un segmento che connette altre due soluzioni ammissibili.

Dalla definizione

VERO

Dato un vertice (soluzione) ammissibile, se non esiste uno spigolo, incidente in esso, cui compete un tasso positivo di miglioramento, allora la soluzione corrente é ottimale.

Il TEST DI OTTIMALITÀ consiste nel verificare se esiste uno spigolo con tasso positivo di miglioramento. Se tale condizione non è soddisfatta allora la soluzione corrente è ottimale.

VERO

Una soluzione che giace lungo un segmento che collega due altre soluzioni ammissibili non é un vertice ammissibile.

Dalla definizione

VERO

I valori delle variabili di base si ricavano risolvendo il sistema di equazioni lineari determinato dai vincoli funzionali in forma aumentata.

Avendo il valore 0 delle variabili non in base si può risolvere il sistema di equazioni lineari per trovare il valore delle variabili in base.

VERO

il numero delle variabili di base é sempre determinato dal numero di vincoli funzionali.

Proprietà numero (2) delle soluzioni di base.

VERO

Se le variabili di base soddisfano i vincoli di non negatività, la soluzione di base é una soluzione ammissibile di base.

Proprietà numero (5) delle soluzioni di base.

VERO

Un problema di PL può ammettere infinite soluzioni ottime
Se in un problema abbiamo due soluzioni ottime, anche lo spigolo che li collega é ottimo

VERO

Esistono problemi di PL che ammettono un'unica soluzione ottima

VERO

Dato un problema di PL, due soluzioni di base ammissibili vengono dette adiacenti se condividono tutte le variabili non di base eccetto una

VERO

Se un problema ha più di una soluzione di base ottimale, almeno una delle variabili non di base ha un coefficiente nullo nella riga (0)

VERO

In ogni problema di programmazione lineare con n variabili di decisione, ogni vertice è la soluzione simultanea di un sistema di m equazioni, ognuna rappresentante la frontiera di uno degli m vincoli. Le m equazioni al contorno del vincolo che producono (definiscono) una soluzione vertice ammissibile, sono le sue equazioni di definizione, dove l'eliminazione di una di esse produce una linea, il cui segmento ammissibile è un bordo della regione ammissibile.

VERO

Se un problema di PL non ha variabili uscenti dalla base, allora è presente una regione ammissibile illimitata. Incrementare quindi una variabile entrante in base non cambierà il valore di Z . La variabile può essere incrementata in modo illimitato.

FALSO

Esistono problemi di PL che ammettono esattamente due soluzioni ottime (distinte)

Se due soluzioni sono ottime, anche lo spigolo che li collega lo è.

FALSO

Un problema di PL che ha regione ammissibile non vuota ammette *sempre* soluzione ottima

No, la regione ammissibile potrebbe essere illimitata.

FALSO

Due Vertici ammissibili sono adiacenti se il segmento che li collega non è uno spigolo della regione ammissibile

Due vertici sono adiacenti se condividono le stesse variabili non di base tranne una.

FALSO

Una variabile nulla è certamente una variabile di base.

Una variabile nulla può essere sia in base, che fuori base. Una variabile fuori base è sicuramente nulla, ma se una variabile è nulla può anche essere in base

FALSO

Il valore Nullo di una variabile indica che essa sia fuori base

Una variabile può valere 0 anche nel caso sia in base (soluzione degenera)

FALSO

In ogni problema di PL con n variabili di decisione e m vincoli, ogni vertice ammissibile giace all'intersezione di $n+m$ frontiere di altrettanti vincoli.

In ogni problema di programmazione lineare con n variabili di decisione, ogni vertice ammissibile giace all'intersezione di n frontiere di altrettanti vincoli,

1.0.2 Dualità

N.B. Dualità debole vale sempre, dualità forte solo se c'è soluzione ottima per il duale

Si consideri un problema primale in forma di massimo. Se il duale è inammissibile, allora :

FALSO

Il primale è sempre illimitato come corollario del teorema della dualità Debole

Il primale potrebbe anche non avere soluzioni ammissibili.

FALSO

Il primale ha almeno una soluzione ottima

Se il duale è inammissibile, allora il primale o non ha soluzioni, oppure ha funzione obiettivo illimitata, quindi il primale non ha ottimo.

Da Capire

Valgono le condizioni degli scarti complementari.

1.0.3 Analisi di sensitività

VERO

L'analisi di sensitività ha l'obiettivo di identificare i Parametri Sensibili.

Uno degli obiettivi principali dell'analisi di sensitività è l'identificazione dei PARAMETRI SENSIBILI, vale a dire quei parametri il cui valore non può essere modificato senza portare ad una nuova soluzione ottimale.

VERO

Un parametro è sensibile se la sua variazione porta alla variazione della soluzione ottimale.

I Parametri sensibili sono parametri il cui valore non può essere modificato senza portare a una nuova soluzione ottimale

VERO

Dato un termine noto destro, il metodo del simplesso identifica il corrispondente prezzo ombra tramite il coefficiente della corrispondente variabile slack nella riga zero del tableau finale.

Da Capire

È sempre vero che un termine noto non è un parametro sensibile se il corrispondente prezzo ombra è nullo

Da Capire

Un termine noto è un parametro sensibile se il corrispondente prezzo ombra è positivo.

1.0.4 Metodo di Bisezione

VERO

Si consideri il metodo di bisezione per la determinazione del punto massimo di una funzione $f(x)$: Nei punti estremi dell'intervallo di ricerca dell'ottimo $[l, u]$ può succedere che i valori di $f(l)$ e $f(u)$ abbiano lo stesso segno.

Se una funzione è pari sappiamo che $f(x) = f(-x)$, quindi possono avere lo stesso segno

VERO

Consideriamo il metodo di bisezione applicato ad una funzione convessa: se $f'(x) > 0$ allora x è un estremo superiore

Se la funzione è convessa, quando la derivata è > 0 allora ci troviamo a

destra dell'ottimo, quindi dobbiamo modificare l'estremo superiore

Da Capire

L'Algoritmo di Bisezione fornisce una soluzione analitica al problema di trovare un massimo (o minimo) di una funzione in una variabile

Da Capire

Gli algoritmi di ottimizzazione non lineare permettono di individuare gli ottimi globali di una funzione continua.

1.0.5 Gradiente/Newton 2D

VERO

Il metodo di Newton (se) converge, converge molto più velocemente del metodo del gradiente, ma ogni iterazione richiede uno sforzo computazionale maggiore

Newton potrebbe non convergere, ma se converge converge più rapidamente perchè utilizza le informazioni di Gradiente ed Hessiana invece che solo del gradiente. Richiede uno sforzo computazionale maggiore perchè oltre che il gradiente ad ogni iterazione deve calcolare l'inversa della Hessiana

VERO

Nel caso di funzioni quadratiche, il metodo di Newton converge al punto stazionario al più in una iterazione, partendo da qualsiasi punto.

FALSO

Il metodo di Newton converge sempre ad un punto di minimo locale.

Se la funzione è Concava Newton converge ad un punto di massimo.

FALSO

Il Metodo di Newton applicato ad una funzione continua quadratica può non convergere se il punto iniziale è lontano dal punto di ottimo

Il Metodo di Newton, se la funzione è quadratica, converge sempre in una iterazione.

1.0.6 KKT

VERO

Le condizioni KKT rappresentano delle condizioni di ottimalità e non un algoritmo di ottimizzazione.

VERO

Le condizioni KKT non sono un algoritmo di ottimizzazione.
Le KKT non sono un algoritmo bensì delle condizioni necessarie non sufficienti per i punti di ottimo.

VERO

I punti dove il gradiente della Lagrangiana é nullo possono essere possibili candidati ad essere punti di ottimo del problema PNL corrispondente, ma per stabilire se sono punti di ottimo devo verificare anche altre condizioni

VERO

Supponendo di avere un problema di PNL vincola di massimizzazione con vincoli di \leq , se la funzione Lagrangiana é espressa sommando alla funzione obiettivo f la somma pesata dei vincoli, allora i pesi (moltiplicatori di lagrange) nei punti di ottimo devono essere ≥ 0 .

FALSO

Supponendo di avere un problema di PNL vincola di massimizzazione con vincoli di \leq , se la funzione Lagrangiana é espressa sommando alla funzione obiettivo f la somma pesata dei vincoli, allora i pesi (moltiplicatori di lagrange) nei punti di ottimo devono essere ≤ 0 .

VERO

In un problema di *max* con vincoli di \geq , la corrispondente funzione lagrangiana si ottiene sommando alla funzione oiettivo la combinazione lineare dei vincoli con pesi tutti *positivi*

In un problema di *Max* in cui i vincoli sono tutti di \leq , la lagrangiana ha i pesi μ tutti Negativi, di conseguenza, se avessimo vincoli di \geq dobbiamo invertire i segni dei pesi μ , rendendoli tutti positivi.

VERO

In un problema di PNL Vincolata, nel punto di ottimo il gradiente della funzione f può essere riscritto come combinazione lineare dei gradienti dei vincoli.

FALSO

Nel punto di ottimo di un problema di PNL Vincolata il gradiente della funzione obiettivo é sempre nullo

In PNL Vincolata non abbiamo bisogno di sapere se il gradiente del-

la funzione obiettivo sia nullo, perché avendo i vincoli non é detto che l'ottimo sia anche l'ottimo della f.obiettivo.

Capitolo 2

Domande Aperte

2.1 Programmazione Lineare e Metodo del Simplexso

3

PROPRIETÀ DEI VERTICI AMMISSIBILI

Si enuncino le Proprietà dei Vertici Ammissibili di un problema di PL. Si scelga poi una delle proprietà e si mostri un esempio grafico o numerico.

Risposta: I vertici ammissibili di un problema di PL hanno le seguenti proprietà:

1. Se esiste una sola soluzione ottima, questa sarà un vertice ammissibile. Se esistono più soluzioni con regione ammissibile limitata, allora almeno due di queste sono vertici ammissibili tra loro adiacenti.
2. Il numero di vertici ammissibili è finito e dipende da n vincoli di non negatività e m vincoli funzionali. il numero di combinazioni di $m + n$ vincoli presi a gruppi di n è pari $\frac{(m+n)!}{m!n!}$. Questa quantità (finita) rappresenta un limite superiore al numero di vertici ammissibili.
3. Se un vertice ammissibile non ha vertici adiacenti migliori, allora non ci sono vertici migliori. Quindi se il problema ha una soluzione ottima, questo vertice è la soluzione ottima.

4

PROPRIETÀ DI UNA SOLUZIONE DI BASE

Si elenchino le proprietà di una Soluzione di Base

Risposta:

1. Una variabile può essere una variabile di base o una variabile non di base.
2. Il numero delle variabili di base eguaglia il numero dei vincoli funzionali.
3. Le variabili non di base vengono poste a zero.
4. I valori delle variabili di base sono ottenuti come risoluzione simultanea del sistema di equazioni lineari.
5. Se le variabili di base soddisfano i vincoli di non negatività, la soluzione di base è una soluzione ammissibile di base.

○NUMERO DI SOL. DI BASE

Si supponga che per un problema di PL in forma standard si abbiano m variabili e n vincoli. Cosa si può dire sul numero di soluzioni di base?

○

Dato un problema di PL con regione ammissibile illimitata, dire quale delle seguenti affermazioni è vera:

1. La procedura del Simplexso non può mai partire perché, essendo il problema illimitato, non esiste una soluzione di base ammissibile.
2. Esiste Sempre una soluzione ottima del problema
3. Il suo duale è sempre inammissibile

Risposta: La risposta giusta è la 3: Il suo duale è sempre inammissibile come corollario del Teorema della Dualità. La risposta 1 è sbagliata, perché Il simplexso potrebbe partire da un punto come l'origine, mentre la risposta 2 è sbagliata perché se la regione ammissibile è illimitata generalmente non esiste soluzione ottima.

2.2 Dualità



DUALITÀ DEBOLE E FORTE

Si dia una definizione di Dualità Debole e Forte

Risposta:

- **Dualità Debole:** Il valore della funzione obiettivo per una qualsiasi soluzione ammissibile del problema primale (max) non può eccedere il valore della funzione obiettivo per una qualsiasi soluzione ammissibile del problema duale. il valore del problema duale fornisce quindi un limite superiore del problema primale. Detto breve: se il primale ha soluzione illimitata allora il duale non ha soluzione.
- **Dualità forte:** Se esiste una soluzione ottima (finita), il valore ottimo della funzione obiettivo del problema primale è uguale al valore ottimo della funzione obiettivo del problema duale.



DUALITÀ E LE PROPRIETÀ

Descrivere la proprietà di dualità debole, di dualità forte, la proprietà delle soluzioni complementari e la proprietà delle soluzioni ottimali complementare. Infine si presenti il teorema di dualità

Risposta:

Dualità Debole Dualità Debole: Il valore della funzione obiettivo per una qualsiasi soluzione ammissibile del problema primale (max) non può eccedere il valore della funzione obiettivo per una qualsiasi soluzione ammissibile del problema duale.

Dualità Forte Se esiste una soluzione ottima (finita), il valore ottimo della funzione obiettivo del problema primale è uguale al valore ottimo della funzione obiettivo del problema duale.

Proprietà delle soluzioni Complementari Ad ogni iterazione del metodo del simplesso, l'algoritmo calcola contemporaneamente una soluzione ammissibile per il primale e una soluzione per il duale (dato dai valori delle variabili di slack nella riga 0) i cui valori della funzione

obiettivo si eguagliano. La soluzione del duale é ammissibile (e ottima) solo all'ultima iterazione del simplesso.

Proprietá delle soluzioni Ottime Complementari All'ultima iterazione il metodo del simplesso calcola contemporaneamente una soluzione ottima per il primale, e ottima per il duale, in cui vale la dualitá forte quindi i valori delle funzioni obiettivo si eguagliano.

Teorema della dualitá Se il primale é ammissibile e ha funzione obiettivo limitata, quindi ha ottimo, lo stesso vale per il duale. Se il primale ha soluzioni ammissibili, ma funzione obiettivo illimitata, il duale non ha soluzioni ammissibili. Se il primale non ha soluzioni ammissibili, il duale o non ha soluzioni ammissibili o ha funzione obiettivo illimitata.

○

PROPRIETÁ DI COMPLEMENTARIETÁ

Si definisca la Proprietá di Complementarietá in PL. Si diano due esempi reali in cui é utilizzabile e cosa permette di concludere.

Risposta: La complementarietá in un problema di Programmazione Lineare si evince dalla relazione tra problema primale e duale. In particolare, la complementarietá afferma che ogni soluzione primale ha una soluzione complementare duale tale che $W = Z$. Se un problema lineare in forma primale ha soluzione ottimale x^* allora anche il problema

○

TEOREMA DELLA DUALITÁ

Si supponga che un problema primale di PL abbia *Soluzione Illimitata*. Cosa si può dire del problema duale? (é sufficiente enunciare il teorema, non é necessaria la sua dimostrazione.)

Risposta: Dal teorema della dualitá: Se un primale ha funzione obiettivo Illimitata, allora il duale Non ha soluzioni ammissibili.