



الفصل الدراسي الأول - 2022-2023_ السنة: الثالثة - بحوث العمليات - المدة: ساعتان -
الدرجة: سبعون التاريخ: 17/1/ 2023 ملاحظة: يمنع استخدام الآلة الحاسبة

السؤال الأول (17):

أثبت باستخدام خوارزمية السمبليكس الأولية (The two phase method) أن المشكلة الخطية الآتية غير قابلة للحل:

$$(LP): \text{Min } Z = x_1 + 2x_2 + x_3$$

s.t.

$$x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_3 \leq 1$$

$$\frac{3}{2}x_1 + 2x_2 + x_3 \geq 8$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

السؤال الثاني (7):

لدى حل مشاكل الاسناد بالطريقة الهنغارية و بعد تخفيض مصفوفة الكلفة فان لم يكن الاسناد الأمثل ممكن بالحل الحالي فمن الضروري القيام بتخفيض مصفوفة الكلفة أبعد من ذلك وضح كيف يتم الحصول على العدد الأدنى من الخطوط التي تسمح كل الأصفار.

السؤال الثالث (35):

لتكن مشكلة النقل التالية حيث مصفوفة الكلفة و المتطلبات و التزويد معطاة بالجدول (1) ادناه و المطلوب:
أوجد الحل المقبول الابتدائي لمشكلة النقل (Min) المعطاة و ذلك باستخدام قاعدة التكلفة الدنيا ثم أوجد جدولة الشحن المثلى و ذلك باستخدام خوارزمية النقل (The (U-V) method).

	C_1	C_2	C_3	C_4	Supply
P_1	8	6	10	9	35
P_2	9	12	13	7	50
P_3	14	9	16	5	40
Demand	45	20	30	30	

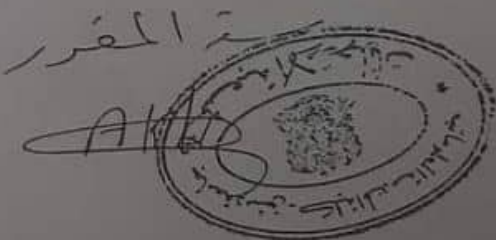
Table (1)

السؤال الرابع (11):

أجب عن كل مما يلي: مستخدماً True OR False مع تصحيح الخطأ

- 1- لدى حل أي مشكلة واقعية باستخدام بحوث العمليات فإن المرحلة الأخيرة هي التحقق من صحة النموذج الرياضي و الحل الناتج عنه.
- 2- ان عدد المتغيرات الأساسية في الحل المقبول الأساسي لأي برنامج خطي يجب أن يساوي عدد القيود.
- 3- تكون مشكلة النقل متوازنة إذا كان عدد نقاط التزويد يساوي عدد نقاط الطلب.
- 4- ان عدد المتغيرات الأساسية في مسألة اسناد مؤلفة من N آلة و N عمل هو N متغير.
- 5- عند كل تكرار في الطريقة الهنغارية فإن عدد الأصفار في مصفوفة الكلفة سيزداد.
- 7- تحدث حالة الحلول المتعددة (Alternative optima) عندما يحدث تعادل في اختيار النسبة الدنيا لدى تطبيق شرط القبول في خوارزمية السمبليكس الأولية.
- 8- يمكن تطبيق خوارزمية التدفق الأعظمي اجراء وضع اللصاقات في أي شبكة و يمكن وضع لصاقه على العقدة j انطلاقاً من العقدة i اذا كان القوس الواصل بين i و j قوساً خلفياً أي القوس (j,i) موجود و كان التدفق عبره غير سالب.

انتهت الأسئلة



جامعة دمشق - كلية الهندسة المعلوماتية
الفصل الدراسي الأول

2022-2023 - السنة الثالثة - الدرجة: 70

سلم التصحيح
=====

السؤال الأول (17):

الحل: باستخدام متغيرات العُرف x_1, x_2 والسلاك s_1, s_2 للقيد الأول والثاني على التوالي و بإضافة المتغير الاصطناعي R للقيد الثاني نجد الجدول الابتدائي لخوارزمية السيمبليكس ذات المرحلتين (المرحلة الأولى: حيث θ دالة الهدف)

Phase(I)

$$\text{Min } z = R$$

	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	R	RHS
z	0	0	0	0	0	-1	0
s_1	1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	1	0	0	1
R	$\frac{3}{2}$	2	1	0	-1	1	8

	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	R	RHS
z	$\frac{3}{2}$	2	1	0	-1	0	8
s_1	1	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{2}$	1	0	0	1
R	$\frac{3}{2}$	2	1	0	-1	1	8

بإزالة عدم

الاستخدام من

الجدول السابق

جد

x_2 يدخل الحل و s_1

يغادر الحل ويتم تحديث

الجدول السابق بجد

	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	R	RHS
x_1	$-\frac{5}{2}$	0	-1	-4	-1	0	4
x_2	2	1	1	2	0	0	2
R	$-\frac{5}{2}$	0	-1	-4	-1	1	4

جاءت جميع أسئلة
المسحرات على الأمثلة
سالية تمامًا فتوقف
خوارزمية السبيليكو لكن
سيات

$Min = 4 > 0$ و R يعني في الحد الأمثل بنقطة $R(4, 0)$ فلهذا المشكلة الخطية

المعطاة غير قابلة للحل، الحد هو حد أمثل وهي (cap pseudo-optimal solution)

السؤال الثاني (٦):

الحل: لايجاد الحد الأدنى من الأسطر التي تسمح كل الأضفار يجب القيام بالخطوات الفرعية التالية:

(أ) علم (س) الأسطر التي لا تملك إرسادات.

(ب) علم (س) الأعمدة (الغير معلومة مسبقاً) والتي تملك أضفار في الأسطر

المعلومة.

(ج) علم الأسطر (الغير معلومة مسبقاً) والتي تملك إرسادات في الأعمدة المعلومة

(د) كرر الخطوات الفرعية (ب) و (ج) حتى لا يمكن تعيين أعمدة أو أسطر أكثر من

(هـ) ارسم خطوط مستقيمة خلال الأسطر الغير معلومة والأعمدة المعلومة هذا يعطي الحد الأدنى من الأسطر التي تسمح كل الأضفار.

السؤال الثالث (35):

=====

الحل: حالات
المطابقة متوازنة والحد المقبول $\text{total supply} = 125 = \text{total demand}$ فالمسألة

التكلفة المترافقة هي 1080 supply و 1080 demand
وجاءت عدد المتغيرات $\frac{14}{14}$ الأسكنية

u_i	v_j	C_1	C_2	C_3	C_4	
8	P_1	8 (15)	6 (20)	10 -2	9 8	35
9	P_2	9 (30)	12 5	13 (20)	7 5	50
12	P_3	14 2	9 -1	16 (10)	5 (30)	40
demand		45	20	30	30	

table (1)

$$m+n-1=6$$

والخلايا الموافقة لها

مستقلة فيما بينها

يمكن تطبيق خوارزمية

النقل (method) $(u-v)$

اختبار الأمثلية

لأن الأعداد هنا دالة موضحة بالجدول (1) أعلاه وكذلك الكميات \bar{z}_j

للمتغيرات غير الأسكنية. جاءت $\bar{z}_j = -2 < 0$ $\min \bar{z}_j$ جاءت

2 x_{13} يدخل الحل بقيمة $x_{13} = +7 > 0$ كما هو موضح أدناه:

وأعظم قيمة \bar{z}_j هي $\bar{z}_3 = 15$ وبالتالي

جاءت x_{13} يدخل الحل بقيمة $x_{13} = 15$ عندها

x_{11} يخرج من الحل ويوضع

الجدول الآتي الحد المقبول الجديد

(15)	(20)	(+7)
(30)	(20)	(-7)
	(10)	(30)

U_i V_j 0 0 4 -7
 C_1 C_2 C_3 C_4 Supply
 6 P_1 2 8 6 10 9 35
 9 P_2 9 12 13 7 50
 12 P_3 14 9 16 5 40
 45 20 30 30

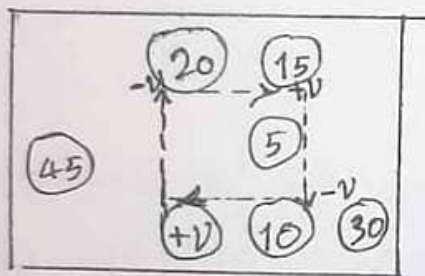
والتكلفة المرافقة مع
الحل السابق.

$$Z = \$1.050$$

جاءت $0 < -3 = \bar{C}_{32}$ غابت

30 30
 x_2 يدخل الحل قيمة $50 + 16$ هو موضع أدنى

وبالتالي فإن x_{32} يحصل القيمة $x_{32} = 10$



عندما يخرج $\frac{1}{3}$ من الحل و يظا الجدول (3)

الحل المقبول الجديد بالإضائة للأعداد

u_i, v_j والكميات \bar{c}_i !

V_j 0 0 4 -4 supply

u_i	8	6	10	9	
6	2	(10)	(25)	7	35
9	(45)	3	(5)	2	50 ✓
9	14	(10)	3	(30)	40
demand	45	20	30	30	

$\sum_{min} = \$1.020$

ثالث التكلفة المترافقة مع الحل هي

$$Z = \$1.020$$

وَجَاءَتْ بِتَمِيمٍ

٥٠ > ح فالح الحالى أمثل ووحيد و

السؤال الرابع (11) :

False - 1 التصحيح: لدى كل أبي مشكلة واقعية باستخدام أجهزة الحاسوب

فِيَاتِ المرحلة الأخيرة هي وضع الحل قيد التنفيذ (Implementation of the solution)

True - 2

- 3 False التصحيح: تكون مشكلة النقل متوازنة إذا طابقت كمية التوريد الكلي ساري كمية الاستهلاك الكلي
(total supply = total demand)

True - 4

True - 5

- 4 False التصحيح: تنبأ حالة الحل المتعددة عندما يكون أمثال أحد المتغيرات غير ممكنة في طريقة الهدف مساوياً للصورة ذلك في الجدول الأمثل.

- 8 False التصحيح يمكن تخطيط حوارية التدفق الأعظمي (إجراء وضع اللصاقات) في السبكات الموجبة فقط ويمكن وضع لصاقة على العقدة أو انطلاقاً العقدة، وإذا طالت القوس الواصلة بين عقدتين قوساً خلفياً أي القوس (إزالة) موجود وطان التدفق عبره موجب تماماً أي $(x_{ij} > 0)$.

===== التدفق المقدر