

Assignment Problems مسائل التعيين او التخصيص

١-٦ مفهوم مسائل التعيين

تظهر مشكلات التخصيص في الحياة العملية بصورة متكررة سواء في المجالات المدنية او المجالات العسكرية فقد يتطلب الأمر تعيين مجموعة من الأفراد للقيام بمجموعة من المهام وكل فرد يعين للقيام بمهامه واحدة فقط ففي هذه الحالة يتطلب الأمر وضع الشخص المناسب في المكان المناسب له وبعبارة أخرى يتم التعيين وفقاً لقواعد تخفيض التكاليف وتعظيم المردود (الأرباح). كذلك تظهر مسائل التخصيص حينما يتطلب الأمر تكليف مجموعة من الوحدات أو المجموعات للقيام بتنفيذ مجموعة من الأنشطة مثلاً قد يكلف مجموعة من الأفراد الإشراف على مجموعة من المكائن. ولنفرض وجود ثلاثة أشخاص للتعيين وللإشراف على ثلاثة مكائن حيث تكاليف تعيين كل شخص الى أية ماكنة مبين في الجدول أدناه.

		المكائن		
		A	B	C
الافراد	1	24	20	28
	2	26	30	18
	3	32	25	20

يتكون الجدول أعلاه من ثلاثة صفوف وثلاثة اعمدة فاذا تم تعيين الفرد الأول للماكنة A فان الاجرة الاسبوعية ستكون 24 دينار بينما اذا تم تعيينه للماكنة B فان الاجرة الاسبوعية ستكون 20 دينار واذا تم تعيينه للماكنة الثالثة فان الاجرة الاسبوعية ستكون 28 دينار حيث لا يمكن تعيين أي فرد لأكثر من ماكينة وعليه فيجب أن يتساوى عدد المكائن بعدد الأفراد. والمسألة أعلاه هي نموذج من نماذج البرمجة الخطية حيث يمكن صياغته كما يلي:

$$\text{Minimize } (Z) = \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 C_{ij} \cdot X_{ij}$$

Subject to

وفقاً للقيود التالية

$$\sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 X_{ij} = 1 \quad i = 1, 2, 3, \dots$$

$$\sum_{j,i} X_{ij} = 1 \quad i = 1, 2, 3, \dots$$

$$X_{ai} = 0 \text{ or } 1 \quad \text{لجميع } i, j$$

$$X_{ij} = 0 \text{ or } 1 \quad \text{لجميع } j, i$$

ويمكن تطبيق هذه الصياغة على مثالنا أعلاه كما يلي:

$$X_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{في حالة تخصيص الماكينة } j \text{ للفرد } i \\ 0 & \text{في حالة عدم تخصيص الماكينة } j \text{ للفرد } i \end{cases}$$

ويمكن مجموع التكاليف الكلية لتعيين الأفراد إلى المكائن سيكون Z حيث Z يمكن التعبير عنها.

$$\begin{aligned} Z = & 24X_{11} + 20X_{12} + 28X_{13} + \\ & 36X_{21} + 30X_{22} + 18X_{23} + \\ & 32X_{31} + 25X_{32} + 20X_{33}. \end{aligned}$$

هذا الموقف يتطلب نوعين من القيود:

- المجموعة الأولى أنه لا يمكن تكليف فرد واحد للإشراف على أكثر من مكينة واحدة فقط بعبارة أخرى

$$\begin{aligned} X_{11} + X_{21} + X_{31} &= 1 \\ X_{12} + X_{22} + X_{32} &= 1 \\ X_{31} + X_{32} + X_{33} &= 1 \end{aligned}$$

- أما المجموعة الثانية من القيود فتقتضي عدم تعيين أكثر من فرد للإشراف على مكينة واحدة فقط وبعبارة أخرى:

$$\begin{aligned} X_{11} + X_{21} + X_{31} &= 1 \\ X_{12} + X_{22} + X_{32} &= 1 \\ X_{31} + X_{32} + X_{33} &= 1 \end{aligned}$$

حيث X_{ij} تساوي 0 أو 1.

٢-٦ طرق حل مسائل التخصيص

هناك عدة طرق لايجاد الحل الأمثل لمسائل التخصيص حيث تتفاوت كل طريقة عن الأخرى بعدد الخطوات المطلوبة للوصول للحل الأمثل ومن هذه الطرق.

- ١ طريقة العد الكامل.
- ٢ طريقة السيمبلكس Simplex method أو الحل باستخدام النموذج الرياضي.
- ٣ طريقة النقل.
- ٤ الطريقة الهنغارية (الطريقة المجرية).

وسيقتصر تركيزنا على الطريقة الهنغارية لأنها من أفضل الطرق على الأطلاق لاستخراج الحل الأمثل لمسائل التعيين إلا أنه من المفيد أن نستعرض الطرق الأخرى باعطاء فكرة أو مثال بسيط لكل طريقة قبل الخوض بالطريقة الهنغارية.

-١ طريقة العد الكامل أو طريقة الحصر Solution by Enumeration Method
 في هذه الطريقة نبحث عن جميع البديل لتوزيع m وظيفة على m من المكائن مثلاً ثم اختيار التخصيص المناسب عند احتساب التكلفة أو الربح الأعظم في مسائل أخرى ويمكن ايجاد البديل باستخدام مبدأ طرق العد فإذا كان لدينا m وظيفة فإن عدد البديل يساوي $m!$ إلا أن عيب هذه الطريقة سيكون شاقاً إذا كان عدد الوظائف m كبيراً وفي بعض الأحيان يصعب حلها.

مثال:

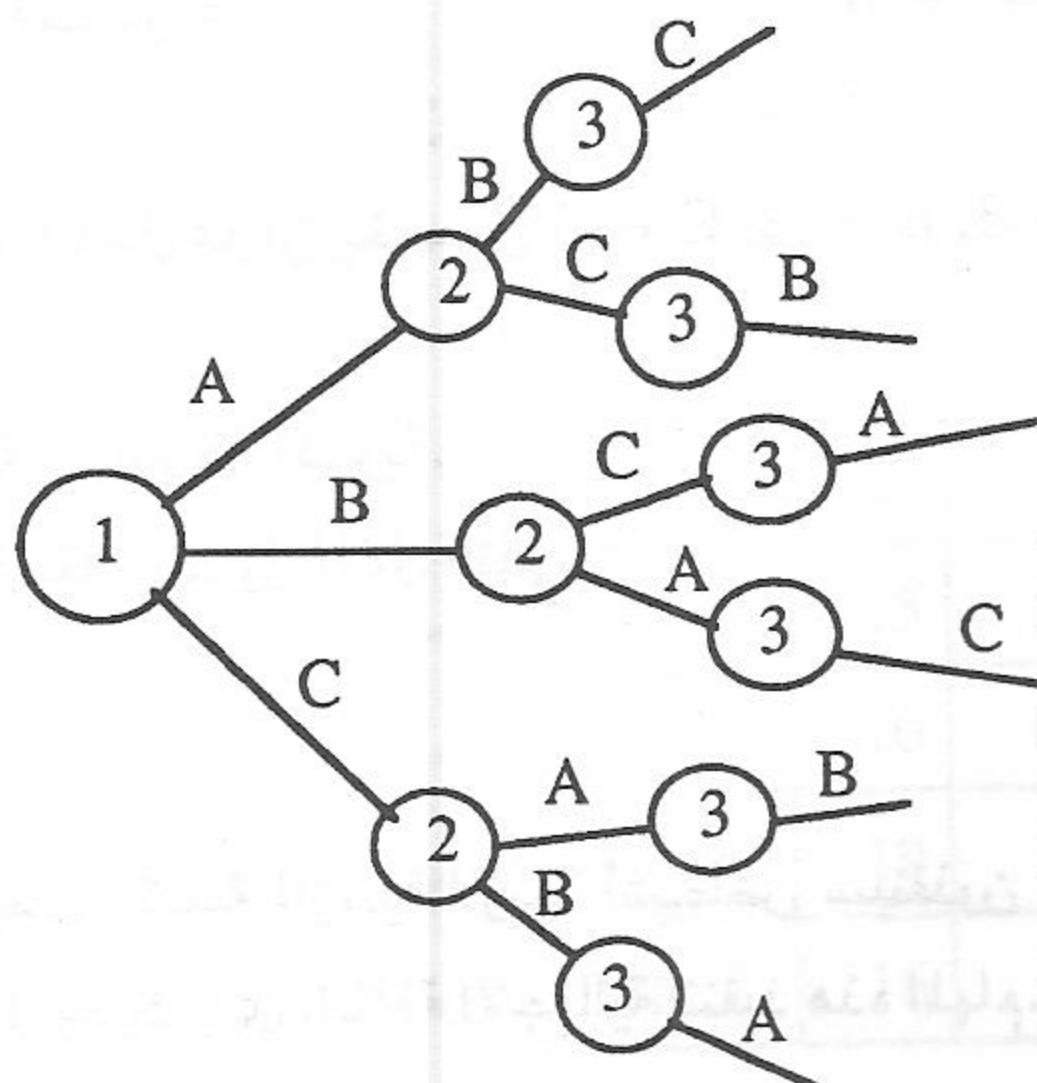
لدينا ثلاثة مكائن A, B, C وثلاثة أوامر 1, 2, 3 والجدول التالي يبين الوقت الزمني لتنفيذ المكائن للأمر المعين. والمطلوب ايجاد التخصيص الأمثل الذي يحقق تنفيذ الأوامر الثلاث من قبل المكائن الثلاث بأقل وقت ممكن.

الاوامر	المكائن		
3	2	1	
9	22	10	A
13	4	10	B
21	9	6	C

الحل:

عدد الطرق الممكنة للتخصيص

نكون شجرة العد.



$A \rightarrow 1, B \rightarrow 2, C \rightarrow 3$

التخصيص الأول

$35 = 21 + 4 + 10$

تكلفة التخصيص الأول =

$A \rightarrow 1, 2 \rightarrow C, 3 \rightarrow B$

التخصيص الثاني

$32 = 13 + 9 + 10$

تكلفة التخصيص الثاني =

$1 \rightarrow B, 2 \rightarrow A, 3 \rightarrow C$

التخصيص الثالث

$55 = 21 + 22 + 15$

تكلفة التخصيص الثالث =

$1 \rightarrow B, 2 \rightarrow C, 3 \rightarrow A$

التخصيص الرابع

$33 = 9 + 9 + 15$

تكلفة التخصيص الرابع =

$1 \rightarrow C, 2 \rightarrow A, 3 \rightarrow B$

التخصيص الخامس

$41 = 41 + 22 + 6$

تكلفة التخصيص الخامس =

$1 \rightarrow C, 2 \rightarrow B, 3 \rightarrow C$

التخصيص السادس

$31 = 21 + 4 + 6$

تكلفة التخصيص السادس =

فيمكن الحل الأمثل لهذه البديل هو أن يخصص 1 ←

2- الطريقة الهنغارية أو الطريقة المجرية.

لتروضيغ هذه الطريقة سنتناول المثال التالي.

مثال:

الجدول التالي يمثل التكلفة الزمنية لأربعة أشخاص سينفذون أربعة مهام والمطلوب إيجاد التخصيص الأمثل بحيث يقلل التكلفة الإجمالية لتنفيذ هذه المهام.

D	C	B	A	المهام الأشخاص
35	10	25	15	1
21	40	27	17	2
19	9	28	12	3
23	17	26	10	4

جدول رقم (1)

الحل:

سنذكر الخطوات المتبعة لحل مثل هذه المسائل أثناء عملية الحل.

- 1- نختار أصغر عنصر في كل صف وطرحه من باقي عناصر نفس الصف. ليتتج جدول التكاليف غير المباشرة جدول (2).

- اصغر عنصر هو (10) طرح من عناصر الصف 1
 اصغر عنصر هو (17) طرح من عناصر الصف 2
 اصغر عنصر هو (9) طرح من عناصر الصف 3
 اصغر عنصر هو (10) طرح من عناصر الصف 4

D	C	B	A	المهام الأشخاص
25	0	15	5	1
4	23	10	0	2
10	0	19	3	3
13	7	16	0	4

جدول رقم (2)

-2 نختار أصغر عنصر في كل عمود من الأعمدة جدول (2) ليتخرج جدول رقم (3) أدناه.

* أصغر عنصر في العمود الأول في جدول (2) هو 0.

** أصغر عنصر في العمود الثاني في جدول (2) هو 10.

*** أصغر عنصر في العمود الثالث في جدول (2) هو 0.

**** أصغر عنصر في العمود الرابع في جدول (2) هو 4.

-3 نغطي الصفوف أو الأعمدة التي تحتوي على صفرتين فأكثر بخطوط أفقية أو رأسية كما هو الحال في جدول (3).

D	C	B	A	المهام الأشخاص
21	0	5	5	1
0	23	0	0	2
6	0	9	3	3
9	7	6	0	4

جدول رقم (3)

-4 اذا كان عدد الخطوط الأفقية والرأسية أقل من عدد الصفوف أو الأعمدة فاننا نكون لم نصل للحل الأمثل بعد وعليه فاننا نختار أصغر رقم من الأرقام التي لم تغطي بخطوط ونطرح هذا الرقم من باقي العناصر غير المغطاة ونضيف هذا الرقم الى كل رقم عند تقاطع خط أفقي مع خط رأسي وفي مثالنا فان الرقم هو 0 . ونحصل على الجدول (4).

				المهام
D	C	B	A	الأشخاص
26	0	0	5	1
0	28	0	5	2
1	0	4	3	3
4	7	1	0	4

جدول رقم (4)

-5 نكرر ما ورد في الخطوة رقم (3) لنحصل على الجدول أعلاه وبما أن عدد الخطوط الأفقية والرأسية يساوي 4 = عدد الصفوف أو الأعمدة لمسألة التعيين أو التخصيص فعليه فاننا تكونوصلنا للحل الأمثل ونكون جدول التخصص جدول رقم (5) ونحصل عليه كما يلي:

- نبدأ بتخصيص الصفر الذي يقع في كل صف، وشطب الأصفار التي تقع في العمود الذي يقع فيه هذا الصفر المخصص.
- نبدأ بتخصيص الصفر في كل عمود ونشطب باقي الأصفار التي تقع في الصف الذي يقع منه الصفر. وهكذا نحصل على جدول التخصص الأمثل رقم (5).

D	C	B	A	المهام	الأشخاص
26	X	0	5	1	
0	28	X	5	2	
1	0	4	3	3	
4	7	1	0		4

جدول رقم (5)

ويكون التخصيص الأمثل كما يلي:
 الشخص 1 نخصص له المهمة B بتكلفة 25 دقيقة
 الشخص 2 نخصص له المهمة D بتكلفة 21 دقيقة
 الشخص 3 نخصص له المهمة C بتكلفة 9 دقيقة
 الشخص 4 نخصص له المهمة A بتكلفة 10 دقيقة
 ويكون أجمالي التكلفة = 65 دقيقة