## مسألة التخصيص Assignment Problem

### مسألة التخصيص (الإسناد) (التعيين)

- إحدى تطبيقات البرمجة الخطية
- من مسائل الشبكات، وتعتبر حالة خاصة من مسألة النقل
- يمكن تحويل مسألة التخصيص إلى مسألة نقل (ويمكن أيضا تحويل مسألة النقل إلى مسألة تخصيص).
  - طريقة سمبلكس النقل غير فعالة لتطبيقها على مسألة التخصيص.
    - هي مسألة تخصيص (إسناد، تعيين):
      - وظائف إلى موظفين
      - مهام إلى مكائن (آلات)
      - موظفي مبيعات إلى مناطق بيع
        - مشاریع إلی شرکات

#### مسألة التخصيص

- هي مسألة تخصيص مجموعة n من المهمات إلى مجموعة n من المنفذين.
  - كل منفذ يسند له تنفيذ مهمة واحدة فقط
    - كل مهمة يسند تنفيذها لمنفذ واحد فقط
  - عند إسناد المنفذ i لتنفيذ المهمة j بكون هناك تكلفة (أو  $c_{ij}$ 
    - الهدف تقليل تكاليف (أو زيادة أرباح) التخصيص.

#### مثال

مدير قسم المحاسبة في إحدى الشركات لديه أربعة موظفين لتنفيذ أربعة مهام أساسية للقسم. زمن إنجاز المهمة يختلف من موظف لآخر حسب المهمة.

كل موظف سيعمل على تنفيذ مهمة واحدة فقط، وكل مهمة سيتم تنفيذها من قبل موظف واحد فقط.

الجدول التالي يبين زمن (بالأيام) تنفيذ كل مهمة لكل موظف:

#### مثال

	مهمة-1	مهمة-2	مهمة-3	مهمة-4
موظف-1	14	5	8	7
موظف-2	2	12	6	5
موظف-3	7	8	3	9
موظف-4	2	4	6	10

ما هو التخصيص (الإسناد) الأمثل لهذه المهام الأربع للموظفين الأربعة، وذلك ليكون مجموع زمن تنفيذ هذه المهام أقل ما يمكن.

#### البرنامج الرياضي

#### متغيرات القرار:

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & j \text{ is if } i \end{cases}$$
 المهمة  $i$  المهمة  $i$  المهمة المهمة إذا لم يتم تخصيص الموظف  $i$  المهمة المهمة المهمة إذا لم يتم تخصيص الموظف

$$i = 1, 2, 3, 4$$
 and  $j = 1, 2, 3, 4$ 

#### البرنامج الرياضي

min 
$$z = 14 x_{11} + 5 x_{12} + 8 x_{13} + 7 x_{14}$$
  
+  $2 x_{21} + 12 x_{22} + 6 x_{23} + 5 x_{24}$   
+  $7 x_{31} + 8 x_{32} + 3 x_{33} + 9 x_{34}$   
+  $2 x_{41} + 4 x_{42} + 6 x_{43} + 10 x_{44}$ 

s.t.

$$x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 1$$
 $x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 1$ 
 $x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 1$ 
 $x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 1$ 

كل موظف يسند لمهمة واحدة فقط

$$x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 1$$
 $x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 1$ 
 $x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43} = 1$ 
 $x_{14} + x_{24} + x_{34} + x_{44} = 1$ 

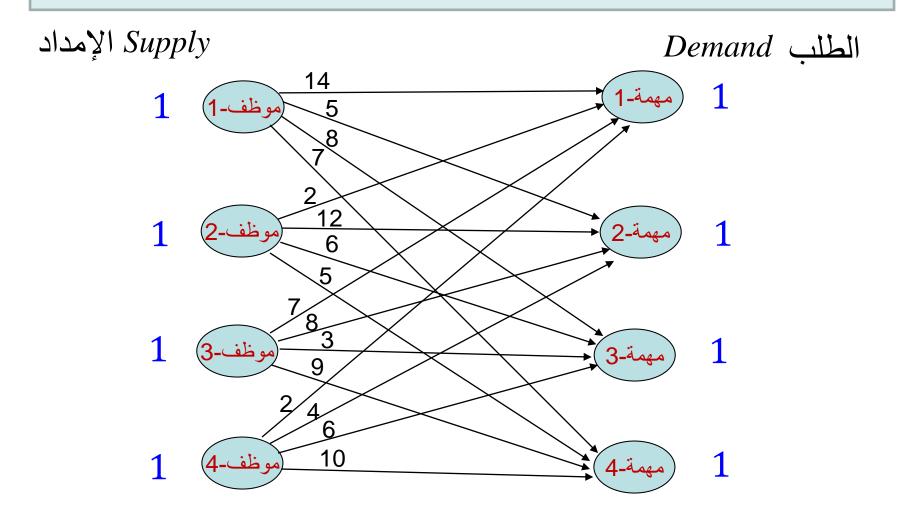
كل مهمة تسند لموظف واحد فقط

$$x_{ij} = 0 \text{ or } 1$$
  $i = 1, 2, ..., n$  ,  $j = 1, 2, ..., n$ 

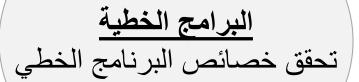
### البرنامج الرياضي بشكل عام

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & j \text{ has all } i \text{ label particles} \\ 0 & j \text{ label l$$

#### مسألة التخصيص \_ حالة خاصة من مسألة النقل



#### مسألة التخصيص \_ حالة خاصة من مسألة النقل





معاملات المتغيرات في القيود 0 أو 1



#### مسائل التخصيص

معاملات المتغيرات في القيود 0 أو 1 الطرف الأيمن في القيود = 1

#### (The Hungarian Method) الطريقة الهنغارية

- خوارزمیة لحل مسائل التخصیص.
- يجب ان تكون مسألة التخصيص متزنة:
  - عدد المهام = عدد المنفذين
- قد نحتاج لافتراض مهمات و همية أو منفذين و هميين لجعل المسألة متزنة، مع تكاليف تخصيص مساوية للصفر.
  - $\min z$ : تطبق على مسائل التخصيص من نوع
- يمكن تطبيق الخوارزمية على مسائل التخصيص من نوع  $\max z$  max z read z عناصر مصفوفة الأرباح في z الأرباح لمصفوفة فرص ضائعة (لن ندرسها).

- تعتمد على مصفوفة التكاليف فقط.
- سنفترض أن تكلفة تخصيص المهمة i للمنفذ j غير سالبة.  $c_{ii} \geq 0$  : أي أن
  - تعمل باستخدام النظرية التالية:

إذا أضفنا أو طرحنا قيمة ثابتة من جميع القيم في أحد الصفوف أو في أحد الأعمدة في مصفوفة التكاليف، فإن التخصيص الأمثل لا يتغير.

(تنطبق النظرية أيضا على مسألة النقل المتزنة)

لتكن مصفوفة تكاليف الإسناد كالتالي:

$c_{11}$	$c_{12}$	c <sub>13</sub>	$c_{14}$	$\rightarrow p_1$
$c_{21}$	$c_{22}$	$c_{23}$	$c_{24}$	$\rightarrow p_2$
$c_{31}$	$c_{32}$	$c_{33}$	$c_{34}$	$\rightarrow p_3$
$c_{41}$	$c_{42}$	c <sub>43</sub>	$c_{44}$	$\rightarrow p_4$

$$p_i$$
 حدد العنصر الأصغر وليكن عدد العنصر الأصغر وليكن منف  $p_i = \min \{c_{ij}: j=1\;,2\;,\ldots\,,n\}$ 

## خطوة 2: لكل صف i اطرح العنصر الأصغر $p_i$ من كل عنصر في الصف لتنتج المصفوفة الجديدة التالية:

$c_{11} - p_1$	$c_{12} - p_1$	$c_{13} - p_1$	$c_{14} - p_1$
$c_{21}-p_2$	$c_{22} - p_2$	$c_{23} - p_2$	$c_{24} - p_2$
$c_{31}-p_3$	$c_{32}-p_3$	$c_{33} - p_3$	$c_{34} - p_3$
$c_{41} - p_4$	$c_{42} - p_4$	$c_{43} - p_4$	$c_{44} - p_4$

#### لتكن المصفوفة الناتجة هي:

$d_{11}$	$d_{12}$	$d_{13}$	$d_{14}$
$d_{21}$	$d_{22}$	$d_{23}$	$d_{24}$
$d_{31}$	$d_{32}$	$d_{33}$	$d_{34}$
$d_{41}$	$d_{42}$	$d_{43}$	$d_{44}$
$\overline{\hspace{1cm}}$	$\downarrow$	$\downarrow$	<u></u>
$q_1$	$q_2$	$q_3$	$q_4$

$$q_{j}$$
 خطوة  ${\bf c}$ : لكل عمود  $j$  حدد العنصر الأصغر وليكن  $q_{i}=\min \;\{d_{ij}: i=1\;,2\;,\ldots\,,n\}$ 

# خطوة 4: لكل عمود j اطرح العنصر الأصغر $q_j$ من كل عنصر في العمود لتنتج المصفوفة الجديدة التالية:

$d_{11} - q_1$	$d_{12} - q_2$	$d_{13} - q_3$	$d_{14} - q_4$
$d_{21} - q_1$	$d_{22} - q_2$	$d_{23} - q_3$	$d_{24} - q_4$
$d_{31}-q_1$	$d_{32}-q_2$	$d_{33} - q_3$	$d_{34} - q_4$
$d_{41} - q_1$	$d_{42} - q_2$	$d_{43} - q_3$	$d_{44} - q_4$

#### خطوة 5: اختبار الأمثلية:

أوجد K = 1 أقل عدد ممكن من الخطوط الأفقية والعمودية التي تغطي جميع الأصفار في المصفوفة.

إذا كان k =عدد الصفوف (أو عدد الأعمدة)  $\Leftrightarrow$  الحل أمثل.  $\frac{1}{2}$ 

يمكن إثبات أنه يمكن تخصيص k منفذ إلى k مهمة ، لذا نتوقف عندما k عندما k عدد المنفذين (الصفوف) = عدد المهمات (الأعمدة)

#### خطوة 6: إذا كان k أقل من عدد الصفوف:

- حدد أقل عنصر من العناصر الغير مغطاه بخط أفقى أو عمودي وليكن h.
  - اطرح العدد h من جميع العناصر الغير مغطاه.
- أضف العدد h إلى جميع العناصر المغطاة بخطين (خط أفقي وخط عمودي).
  - انتقل إلى خطوة 5.

## تحديد الحل الأمثل في المصفوفة النهائية

- 1. لكل صف: إذا وجدت خلية واحدة فقط في الصف ذات تكلفة صفر، ولتكن خلية (i,j)، اجعل  $x_{ij}^*=1$  ثم احذف الصف i والعمود i من التعيينات اللاحقة.
- 2. لكل عمود: إذا وجدت خلية واحدة فقط في العمود ذات تكلفة صفر، ولتكن خلية (i,j)، اجعل  $x_{ij}^*=1$  ثم احذف الصف i والعمود i من التعيينات اللاحقة.
  - 3. في حالة عدم وجود صف أو عمود متبقي يحتوي على خلية واحدة فقط ذات تكلفة صفر، فيتم التخصيص في الصف أو العمود الأقل أصفارا.
     يتم التعيين بطريقة اختيارية لأحد الخلايا الموجودة ذات القيمة صفر،
     ويحذف الصف والعمود من التعيينات اللاحقة. ثم نعيد الخطوتين 1 و 2.

14	5	8	7	$\rightarrow p_1 = 5$
2	12	6	5	$\rightarrow p_2 = 2$
7	8	3	9	$\rightarrow p_3 = 3$
2	4	6	10	$\rightarrow p_4 = 2$

حدد العنصر الأصغر في كل صف ، ثم اطرحه من قيم الصف

9	0	3	2
0	10	4	3
4	5	0	6
0	2	4	8

9	0	3	2
0	10	4	3
4	5	0	6
0	2	4	8

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \\
q_1 = 0 \qquad q_2 = 0 \qquad q_3 = 0 \qquad q_4 = 2$$

$$q_2 = 0$$

$$q_3 = 0$$

$$q_4 = 2$$

حدد العنصر الأصغر في كل عمود ، ثم اطرحه من قيم العمود

9	0	3	0
0	10	4	1
4	5	0	4
0	2	4	6

تغطية الخلايا الصفرية بأقل عدد من الخطوط الأفقية والعمودية

	0	3	
7	U	<u> </u>	U
0	10	4	1
1	5	0	Л
<b>'</b> +	3	<u> </u>	4
0	2	4	6

عدد الخطوط أقل من عدد الصفوف

حدد العنصر الأصغر في الخلايا غير المغطاة

_					
		0	2	0	
	7	U	3	U	
	0	10	4		
	4		0	1	
	<b>+</b>	3	U	4	
	0	2	4	6	
-		•		·	

اطرح العنصر الأصغر من العناصر غير المغطاة أضف العنصر الأصغر على العناصر المغطاة بخطين

	0	3	0	
7 +1	U	3	U	
0	10-1	4-1	1-1	
4 . 1	5	0	4	
+			'	
0	2-1	4-1	6-1	

اطرح العنصر الأصغر من العناصر غير المغطاة أضف العنصر الأصغر على العناصر المغطاة بخطين

9+1	0	3	0
0	10-1	4-1	1-1
4+1	5	0	4
0	2-1	4-1	6-1

تغطية الخلايا الصفرية بأقل عدد من الخطوط الأفقية والعمودية

-				
	10	0	3	0
-	0	9	3	0
-	5	5	0	4
-	0	1	3	5
[				

عدد الخطوط = عدد الصفوف وصلنا للحل الأمثل

تحديد الإسناد الأمثل

10	0	3	0
0	9	3	0
5	5	0	4
0	1	3	5

$$x_{12}^* = 1$$
  $x_{24}^* = 1$   $x_{33}^* = 1$   $x_{41}^* = 1$ 

#### تحديد الإسناد الأمثل

14	5	8	7
2	12	6	5
7	8	3	9
2	4	6	10

$$x_{12}^* = 1$$
  $x_{24}^* = 1$   $x_{33}^* = 1$   $x_{41}^* = 1$ 

$$Z = C_{12} + C_{24} + C_{33} + C_{41}$$

$$= 5 + 5 + 3 + 2 = 15$$

$$y = 0$$

- قيمة دالة الهدف المثلى = 15
  - لاحظ أن:

$$p_1 + p_2 + p_3 + p_4 + q_1 + q_2 + q_3 + q_4 + h$$

$$= 5 + 2 + 3 + 2 + 0 + 0 + 0 + 2 + 1$$

$$= 15$$

شركة تطوير عقاري أسند إليها تنفيذ خمسة مشاريع. تمتلك هذه الشركة خمس فرق إنشاء مختلفة تتفاوت فيما بينها بالمعدات والإمكانات وأعداد العمال. يستغرق كل فريق وقت (بالأشهر) لإنجاز أي من المشاريع حسب ما هو موضح في الجدول التالي:

	المشروع-1	المشروع-2	المشروع-3	المشروع-4	المشروع-5
الفريق-1	12	6	11	24	6
الفريق-2	15	9	13	17	5
الفريق-3	20	10	12	18	6
الفريق-4	20	10	12	18	6
الفريق-5	13	12	9	20	4

12	6	11	24	6
15	9	13	17	5
20	10	12	18	6
20	10	12	18	6
13	12	9	20	4

$\rightarrow p_1 = 6$
$\rightarrow p_2 = 5$
$\rightarrow p_3 = 6$
$\rightarrow p_4 = 6$
$\rightarrow p_5 = 4$

6	0	5	18	0
10	4	8	12	0
14	4	6	12	0
14	4	6	12	0
9	8	5	16	0

$$\downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \downarrow \qquad \qquad \qquad \downarrow \qquad$$

$$\downarrow \\
q_2 = 0$$

$$\downarrow \\
q_3 = 5$$

$$q_{4}=12$$

$$q_5 = 0$$

•	<del>•</del>	
0	0 0	
•	0 0	
0	0 0	
4	4	
		4 0

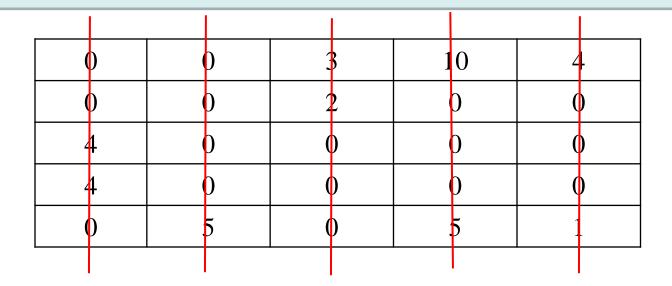
#### عدد الخطوط أقل من عدد الصفوف

0	0	0	6+1	0+1
4-1	4-1	3-1	0	0
8-1	4-1	1-1	0	0
8-1	4-1	1-1	0	0
3	8	0	4+1	0+1

0	0		7	1
0	U	<u> </u>	1	1
3	3	2	•	φ
7	3	0	0	0
7	3	0	0	lack
3	8	0	5	1
		. هد		

#### عدد الخطوط أقل من عدد الصفوف

0	0	0+3	7+3	1+3
3-3	3-3	2	0	0
7-3	3-3	0	0	0
7-3	3-3	0	0	0
3-3	8-3	0	5	1



عدد الخطوط = عدد الصفوف وصلنا للحل الأمثل

0	0	3	10	4
0	0	2	0	0
4	0	0	0	0
4	0	0	0	0
0	5	0	5	1

$$x_{12}^* = 1$$
 $x_{21}^* = 1$ 
 $x_{35}^* = 1$ 
 $x_{44}^* = 1$ 
 $x_{53}^* = 1$ 

12	(6)	11	24	6
(15)	9	13	17	5
20	10	12	18	(6)
20	10	12	(18)	6
13	12	(9)	20	4

0	0	3	10	4
0	0	2	0	0
4	0	0	0	0
4	0	0	0	0
0	5	0	5	1

#### حل أمثل آخر

$$x_{11}^* = 1$$
 $x_{22}^* = 1$ 
 $x_{34}^* = 1$ 
 $x_{45}^* = 1$ 
 $x_{53}^* = 1$ 

(12)	6	11	24	6
15	9	13	17	5
20	10	12	(18)	6
20	10	12	18	(6)
13	12	(9)	20	4

0	0	3	10	4
0	0	2	0	0
4	0	0	0	0
4	0	0	0	0
0	5	0	5	1

#### حل أمثل ثالث آخر

$$x_{11}^* = 1$$
 $x_{25}^* = 1$ 
 $x_{34}^* = 1$ 
 $x_{42}^* = 1$ 
 $x_{53}^* = 1$ 

(12)	6	11	24	6
15	9	13	17	(5)
20	10	12	(18)	6
20	(10)	12	18	6
13	12	(9)	20	4

- قيمة دالة الهدف المثلى = 54
  - لاحظ أن:

$$p_1 + p_2 + p_3 + p_4 + p_5 + q_1 + q_2 + q_3 + q_4 + q_5 + h_1 + h_2$$
= 6 + 5 + 6 + 6 + 4 + 6 + 0 + 5 + 12 + 0 + 1 + 3
= 54