

## الوحدة الأولى: مشاكل النقل Transportation problems

تعتبر طريقة النقل من الأساليب الرياضية ذات الأهمية في عملية اتخاذ القرارات المتعلقة بنقل حجم معين من السلع من مصادر متعددة إلى مراكز متعددة بهدف سد احتياجات المراكز بأقل تكلفة ممكنة .

1. نموذج النقل : Transportation Model

يفترض نموذج النقل وجود عدد من المصادر الإنتاجية (مصانع ، شركات ...) مقدارها  $n$  ، و عدد من مراكز التسويقية مقدارها  $m$  ، وهدف النموذج هو تحقيق أقل تكلفة ممكنة من مجموع تكاليف النقل زوالجدول التالي يوضح مشكلة النقل :

### المراكز التسويقية

	$D_1$	$D_2$	$D_3$	....	$D_n$	العرض Supply
$S_1$	$C_{11}$	$C_{12}$	$C_{13}$	.....	$C_{1n}$	$b_1$
$S_2$	$C_{21}$	$C_{22}$	$C_{23}$	.....	$C_{2n}$	$b_2$
$S_3$	$C_{31}$	$C_{32}$	$C_{33}$	.....	$C_{3n}$	$b_3$
.	.	.	.	.	.	.
.	.	.	.	.	.	.
$S_n$	$C_{n1}$	$C_{n2}$	$C_{n3}$	.....	$C_{nm}$	$b_n$
الطلب Demand	$a_1$	$a_2$	$a_3$	.....	$a_n$	

حيث  $C_{ij}$  هي تكلفة نقل الوحدة الواحدة من المصدر (i) إلى المركز (j) ولو فرضنا أن  $X_{ij}$  عبارة عن عدد الوحدات المراد نقلها من المصدر (i) إلى المركز (j) فإن النموذج الرياضي لمشكلة النقل يكتب كما يلي :

$$\text{Min } Z = C_{11}X_{11} + C_{12}X_{12} + \dots + C_{ij} + \dots + C_{nm}X_{nm}$$

Subject to ,

$$\left\{ \begin{array}{l} C_{11}X_{11} + C_{12}X_{12} + \dots + C_{1m}X_{1m} = b_1 \\ \\ C_{21}X_{21} + C_{22}X_{22} + \dots + C_{2m}X_{2m} = b_2 \\ : \quad \quad \quad : \\ : \quad \quad \quad : \\ C_{n1}X_{n1} + C_{n2}X_{n2} + \dots + C_{nm}X_{nm} = b_n \\ \\ C_{11}X_{11} + C_{21}X_{21} + \dots + C_{n1}X_{n1} = a_1 \\ \\ C_{21}X_{21} + C_{22}X_{22} + \dots + C_{n2}X_{n2} = a_2 \\ : \quad \quad \quad : \\ : \quad \quad \quad : \\ : \quad \quad \quad : \\ C_{1m}X_{1m} + C_{2m}X_{2m} + \dots + C_{nm}X_{nm} = a_n \end{array} \right.$$

$$X_{11}, X_{12}, X_{13}, \dots, X_{nm} \geq 0$$

ولإيجاد أقل تكلفة لمشكلة النقل سيكون في الصعب حل هذا النموذج الرياضي وذلك لكثرة القيود والمتغيرات ، ولكن هناك طرق أسهل لحل هذه المشكلة .

طرق حل مشاكل النقل :

\* طريقة الزاوية الشمالية الغربية the north-west Corner Method

\* طريقة أقل التكاليف the Least Costes Method

\* طريقة فوجل التقريبية the Vogel's Approsimation Method

وهذه الطرق تعطي حلا أساسيا (أولي) للمشكلة و سنبحث لاحقا عن طريقة الوصول إلى الحل الأمثل .

## 1. طريقة الزاوية الشمالية الغربية the north-west Corner Method

تعتبر هذه الطريقة من أبسط الأساليب الرياضية ، لحل مشاكل النقل إلا أنها لا تحقق في معظم الأحيان الحل الأمثل لمشكلة النقل ، ولتوضيح كيفية استخدام هذه الطريقة نورد المثال التالي :

إحدى الشركات لهائلات مخازن في مواقع مختلفة كما أن لها ثلاثة مراكز تسويقية ، للإشارة أن تكاليف نقل الوحدة الواحدة من السلع بالدينار ، وحجم المخزون في كل مخزن والاحتياجات لكل مركز تسويقي مشار إليها و الجدول التالي :

### المراكز

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	5	1	8	12
S <sub>2</sub>	2	4	8	14
S <sub>3</sub>	3	6	7	4
المصادر				
الطلب	9	10	11	30 30

المطلوب : ما مجموع تكاليف النقل للسلعة من المصادر إلى المراكز باستخدام طريقة الزاوية الشمالية .

ملاحظة : الأرقام الموجودة داخل المربعات الصغيرة في الجدول تمثل كلفة النقل بالدينار ،

### الحل :

بداية يجب التأكد من توفر شرط التوازن أي مجموع العرض المتوفر في المصادر يساوي ما تطلبه المراكز التسويقية

$$12+14+4=9+10+11$$

1. نأخذ الخلية الأولى والتي تقع في الصف الأول (الشمالي) و العمود الأول (الغربي) وهي

الخلية (S<sub>1</sub>, D<sub>1</sub>) ثم نقارن الكمية المطلوبة من قبل مركز الكلب D<sub>1</sub> بالكمية المتوفرة

لدى المصدر S<sub>1</sub> ثم تخصص أقل الكميتين للخلية (S<sub>1</sub>, D<sub>1</sub>)

$$\text{Min}(12,9)=9$$

أي يتم تخصيص 9 وحدات للخلية  $(S_1, D_1)$  وهذا يؤدي إلى سد احتياجات المركز  $D_1$  بالكامل.

2. نأخذ الخلية الثنائية  $(S_1, D_2)$  والتي تكون هي الآن في الزاوية الشمالية الغربية ، و نقارن الكمية المتاحة لدى المصدر  $(S_1)$  بالكمية المطلوبة في قبل المركز  $D_2$  ونختار الأقل ونضعها للخلية  $(S_1, D_2)$

$$\text{Min}(3,10) = 3$$

لذا تخصص 3 وحدات للخلية  $(S_1, D_2)$ .

3. نلاحظ هنا أن جميع الكميات المتوفرة لدى المصدر  $S_1$  قد نفذت بالكامل ، لذا نأخذ الخلية  $(S_2, D_2)$

$$\text{Min}(14,7) = 7$$

4. نأخذ الخلية  $(S_2, D_3)$  ثم نقارن الكمية التي يحتاجها المركز  $D_3$  بالكمية المتاحة لدى المصدر  $S_2$  ن تخصص أقل الكميتين للخلية  $(S_2, D_3)$

5. نأخذ الخلية  $(S_3, D_3)$  ، وتخصص لها 4 وحدات وهي الكمية المتبقية لدي المركز  $S_3$  عند هذه المرحلة تكون جميع الكميات المتاحة لدى جميع المصادر قد نفذت .

### المراكز

	$D_1$	$D_2$	$D_3$	العرض	
المصادر	$S_1$	5	1	8	<del>12</del> 3 0
		9	3		
	$S_2$	2	4	0	<del>12</del> 7 0
			7	7	
	$S_3$	3	6	7	<del>4</del> 0
			4		
	الطلب	<del>9</del> 0	<del>10</del> 7 0	<del>11</del> 4 0	30 30

ويكون إجمالي تكاليف النقل للجدول السابق كما يلي :

$$\text{Total Cost} = (5 \times 9) + (1 \times 3) + (7 \times 4) + (7 \times 4) = 104 \text{ D (دينار)}$$

## 2. طريقة أقل التكاليف The Least Costs Méthode

إن إحدى مساوئ طريقة الزاوية الشمالية الغربية هو عدم تحقيق الاستفادة من التكلفة القليلة في مشكلة نقل معينة عند تلبية احتياجات مراكز الطلب، حيث يتم بموجب هذه الطريقة البحث و التركيز على أقل تكلفة متوفرة في جدول النقل ومن ثم تحديد جهتي الطلب و العرض، و لتوضيح الخطوات الرئيسية لهذه الطريقة نورد المثال السابق:

### المراكز التسويقية

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	5	1	8	12
S <sub>2</sub>	2	4	0	14
S <sub>3</sub>	3	6	7	4
الطلب	9	10	11	30

نلاحظ أن أقل تكلفة في جدول النقل أعلاه هي الصفر، وهي تقابل المصدر S<sub>2</sub> و المركز D<sub>3</sub>، لذا نقارن ما هو متوفر لدى المصدر S<sub>2</sub> مع ما يحتاجه مركز الطلب D<sub>3</sub>، ثم نختار أقل القيمتين، و نخصصها للخلية (S<sub>2</sub>, D<sub>3</sub>)

$$\text{Min}(14,11)=11$$

\* نبحث عن أقل تكلفة ضمن القيم المتبقية في الجدول، فنجد أنها تساوي (1)، وهي تقع في الخلية (S<sub>1</sub>, D<sub>2</sub>) لذا نقارن ما هو متوفر لدى المصدر S<sub>1</sub> مع ما يحتاجه المركز D<sub>2</sub>، ثم نختار أقل الكميتين

$$\text{Min}(12,10)=10$$

و نخصصها للخلية (S<sub>1</sub>, D<sub>2</sub>)

\* التكلفة الأقل الأخرى ضمن الجدول تساوي 2 و تقع في الخلية (S<sub>2</sub>, D<sub>1</sub>)، لذا نقارن ما هو متوفر لدى المصدر S<sub>2</sub> مع احتياجات المركز D<sub>1</sub>، و نختار أقل الكميتين

$$\text{Min}(3,9)=3$$

و نخصصها للخلية (S<sub>3</sub>, D<sub>1</sub>)

\* التكلفة الأقل التالية تساوي 3 وتقع ضمن الخلية  $(S_3, D_1)$  ، لذا نقارن ما هو متوفر

لدى المصدر  $S_3$  مع احتياجات المركز  $D_1$  ونختار أقل الكميتين

$$\text{Min}(4,9)=4$$

ونخصصها للخلية  $(S_3, D_1)$

\* التكلفة الأقل الأخيرة ضمن الجدول تساوي 5 وتقع في الخلية  $(S_1, D_1)$  ، لذا نقارن ما

هو متوفر لدى المصدر  $S_1$  مع احتياجات مركز الطلب  $D_1$  ونختار أقل الكميتين

$$\text{Min}(2,2)=2$$

ونخصصها للخلية  $(S_1, D_1)$

### المراكز التسويقية

	$D_1$	$D_2$	$D_3$	العرض
$S_1$	5 2	1 10	8	<del>12</del> 2 0
$S_2$	2 3	4	7	<del>14</del> 3 0
$S_3$	3 4	6	7	<del>4</del> 0
المصادر				
الطلب	<del>9</del> <del>6</del> 2 0	<del>10</del> 0	<del>11</del> 0	

$$\text{Total Cost} = (5 \times 2) + (1 \times 10) + (2 \times 3) + (0 \times 11) + (3 \times 4) = 38 \text{ دينار}$$

من خلال حسابنا للتكلفة الكلية لمشكلة النقل نلاحظ أن هذه الطريقة تكلفتها أقل من طريقة الزاوية الشمالية الغربية .

3. طريقة فوكل التقريبية Vogel's Approximation Methode (الجزء) (VAM)

تعتبر هذه الطريقة الأقرب إلى الحل الأمثل يعني أنها أفضل من الطريقتين الاخرتين في معظم الأحيان .

لكنها تحتاج إلى عمليات حسابية أطول من الطرق الأخرى وتتلخص خطوات الحل الأساسي الأولي بهذه الطريقة كما يلي :

1. حساب الفرق بين أقل كلفتين في كل صف وفي كل عمود ، وتأثيرها على جانبي الجدول .
2. تحديد الصف أو العمود الذي يملك أكبر فرق في الكلفة (أعلى جزء) .
3. اختيار الخلية ذات الكلفة الأقل في ذلك الصف أو العمود .
4. في الخلية التي اختيرت في الخطوة (3) نقارن احتياجات المركز مع ما هو متوفر في المصدرن ونأخذ القيمة الاقل .
5. نعيد حساب الفرق مرة أخرى لكل الأعمدة والصفوف وتكرر العملية السابقة إلى أن تلبى احتياجات جميع مراكز الطلب من المصادر المتاحة .

#### ملاحظة:

عند تساوي الفروق في الصفوف والأعمدة نأخذ الفرق أما إذا كانت كل الفروق في الصفوف والأعمدة متساوية في كل المراحل من البداية تفسر طريقة فوقل

\* ستوضح طريقة فوقل بالاستعانة بالمثال السابق :

#### فرق الصفوف

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض	
S <sub>1</sub>	5	1	8	12	4
S <sub>2</sub>	2	4	0	14	2
S <sub>3</sub>	3	6	7	4	3
الطلب	9	10	11	30	

فرق الأعمدة

1

3

7

\* من خلال حساب الفروق مصفوف والأعمدة نلاحظ أن للعمود الثالث أكبر فرق و يساوي 7 .

\* نبحث عن أقل كلفة في العمود الثالث فنجدها تساوي 0 وهي للخلية (S<sub>2</sub>, D<sub>3</sub>) .

\* نقارن احتياجات مركز الطلب  $D_3$  مع الكمية المتاحة في المصدر  $S_2$  ثم نختار أقل الكميتين  $\text{Min}(11,14)= 11$

### مراكز الطلب

	$D_1$	$D_2$	$D_3$	العرض	
$S_1$	5	1	8	12	4
$S_2$	2	4	0	<del>14</del> 3	2
$S_3$	3	6	7	4	3
الطلب	9	10	<del>11</del> 0		
	1	3	X		

\* ويتم تعديل العرض و الطلب ن وهذه العملية تؤدي إلى تلبية كامل احتياجات المركز  $D_3$  ، لذا يشطب المركز  $D_3$  ولذلك لإعادة حساب الفروقات مرة أخرى .

\* يتم حساب الفرق في الكلفة لكل صف وعمود .

\* نبحث عن اقل كلفة في الصف الأول ن فنجد للخلية  $(S_1, D_2)$  أقل كلفة و البالغة 1

\* نقارن احتياجات مركز الطلب  $D_1$  مع ما هو متاح من كميات لدى المصدر  $S_1$  ، ثم

$$\text{Min}(12,10)= 10$$

\* يتم شطب مركز الطلب  $D_2$  ، ولهذا السبب لا يؤخذ بعين الإعتبار عند حساب الفرق

في الكلفة في المراحل اللاحقة



	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض	فرق الصفوف
S <sub>1</sub>	5	1	8	<del>12</del>	4
		10		2	
S <sub>2</sub>	2	4	0	<del>14</del>	2
			11	3	
S <sub>3</sub>	3	6	7	4	
					3
	9	10	<del>11</del>	30	

فرق الأعمدة 1 X X

عند مرحلة الحل هذه لا نحتاج لحساب الفرق في الكلفة للمصفوف والأعمدة بسبب وجود مركز طلب واحد وهو (D<sub>1</sub>) والذي لم يحصل على احتياجاته حتى الآن، ما نحتاجه الآن هو البحث عن أقل كلفة في العمود الأول، والذي نلاحظ أنه في المصدر S<sub>2</sub> تقابل أقل كلفة و التي تساوي 2 وبالتالي يتم تخصيص كامل محتويات المصدر S<sub>2</sub> و البالغة "3" وحدات لتلبية جزء من احتياجات مركز الطلب D<sub>1</sub> ، ويتم إلغاء المصدر S<sub>2</sub> ونتابع هكذا، إلى أن نحصل على نموذج النقل بصيغته النهائية بالشكل التالي :

مراكز الطلب

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	5	1	8	—
		10		
S <sub>2</sub>	2	4	0	—
			11	
S <sub>3</sub>	3	6	7	—
الطلب	—	—	—	—

وبالتالي .:

$$\text{Total Cost} = 5x^2 + 1x10 + 2x3 + 0x11 + 3x4 = 38 \text{ D}$$

– إذن الكلفة الإجمالية بموجب طريقة الزاوية الشمالية الغربية = 104 دينار .

– الكلفة الإجمالية بموجب اقل التكاليف = 38 دينار

– الكلفة الإجمالية بموجب طريقة فوقل = 38 دينار

II. نموذج النقل الغير متوازن

لقد ذكرنا سابقا أن مجموع قيم العرض يجب أن تكون متساوية مع مجموع قيم الطلب ، ولكن في بعض الحالات قد تكون هذه القيم غير متساوية و بالتالي يكون النموذج غير متوازن ، ولكي نوازن النموذج نضيف إلى الأقل قيمة الفرق و تكون التكلفة الموازية لها أصفار .

الشكل الطبيعي

$$\text{العرض} = \text{الطلب}$$

شروط تساوي العرض و الطلب

حيث : عدد المراكز  $m = 1.2.3.....i$

عدد المصادر  $n = 1.2.3.....j$

غير أنه عمليا يصعب تحقق هذا الشرط في الواقع ، إذ يكون الطلب أكبر من العرض أحيانا أو العرض أكثر من الطلب أحيانا أخرى ، وفي هذه الحالة ينبغي العمل على توفير شرط التوازن تحايلا وذلك كما يلي .:

الحالة الأولى : العرض أكثر من الطلب أي .:

ينبغي في هذه الحالة إضافة مركز تسويقي (عمود) خيالي إلى جدول المسألة و تكاليف النقل من أي مصدر إلى هذا المركز نفترضها معدومة .

الحالة الثانية : الطلب أكثر من العرض ، أي :

ينبغي في هذه الحالة إضافة مصدر (سطر) خيالي إلى جدول المسألة ، حيث نفترض أن الكمية التي يعرضها هي قيمة الفرق بين العرض و الطلب و تكاليف النقل هذا المصدر إلى مركز تسويقي نفترضها معدومة .

\* في الحالتين نقوم بعد ذلك بإيجاد الحل الأساسي الأول بصفة عادية ، ثم في النهاية نحذف السطر او العمود الذي تمت إضافته .  
من أجل ذلك نورد المثال التالي :

مثال 1: وازن نموذج النقل التالي ، ثم اوجد الحل الأولي بطريقة أقل التكاليف

مراكز الطلب

		D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
المصادر	S <sub>1</sub>	2	1	3	100
	S <sub>2</sub>	5	4	0	150
	S <sub>3</sub>	2	3	6	50
	الطلب	100	120	60	300 280

نلاحظ هنا أن مجموع قيم العرض = 300 ن و مجموع قيم الطلب = 280 ، وبالتالي نضيف عمود آخر قيمة الطلب فيه = 20 ، و التكاليف = صفر كالاتي:

### مراكز الطلب

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	D <sub>4</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	2	1	3	0	100
S <sub>2</sub>	5	4	0	0	150
S <sub>3</sub>	2	3	6	0	50
الطلب	100	120	60	20	300 280

إذن الحل الأولي للنموذج بطريقة أقل التكاليف كما يلي :

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	D <sub>4</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	2	1	3	0	<del>100</del> 0
S <sub>2</sub>	5	4	0	0	<del>150</del> 90 <del>70</del> 0
S <sub>3</sub>	2	3	6	0	<del>50</del> 30 0
الطلب	<del>100</del> 70 0	<del>120</del> 20 0	<del>60</del> 0	<del>20</del> 0	300 300

$$\text{Total Cost} = 100 + 350 + 80 + 60 = 590 \text{ D دينار}$$

مثال 2: وازن نموذج النقل التالي، ثم اوجد الكلفة الكلية بطريقة فوغل

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	0	1	2	120
S <sub>2</sub>	2	3	5	100
العرض	100	100	50	

نلاحظ أن الطلب أكثر من العرض ، وبالتالي نضيف صف قيمته 30 وتكاليف = صفر كالآتي

الأسواق

المصادر	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	0	1	2	120
S <sub>2</sub>	2	3	5	100
S <sub>3</sub>	0	0	0	30
الطلب	100	100	50	

ويكون الحل الأولي للتكلفة الكلية بطريقة فوغل كما يلي .:

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	0	1	2	<del>100</del> 120
S <sub>2</sub>	2	3	5	<del>100</del> 0
S <sub>3</sub>	0	0	0	<del>30</del> 0
الطلب	<del>100</del>	<del>100</del> 0	<del>50</del> 0	

الفرق

1 1 1

1 1 1

0

الفرق

0 1 2

2 2 3

2 2

### III. اختبار مثالية الحل

إن الحصول على الحل الأساسي الأولي لا يعني نهاية المشكلة وإنما يجب أن تستخدم أساليب أخرى لاختبار هل الحل الأساسي الذي تم الحصول عليه من تطبيق إحدى الطرق السابقة هو الحل الأمثل ، ونعني بذلك أن هل هذا الحل لا يوجد

حل أفضل منه أم أن هناك حلول أفضل منه ؟

وهناك طريقتان لاختبار أمثلية الحل وهما :

1. طريقة المسار المتعرج " طريقة الحجر المتنقل " The Stepping Stone Method

2. طريقة التوزيع المعدلة Modified Distribution Method

#### 1. طريقة المسار المتعرج

تقتضي طريقة المسار المتعرج بتقييم جميع الخلايا الغير مشغولة (الفارغة) و جدول الحل الأولي لمعرفة أثر استخدام كل خلية فارغة على مجموع التكاليف ويتم ذلك من خلال عمل مسار مغلق لكل خلية فارغة .  
و إذا وجدنا أن ملء خلية معينة فارغة سيؤدي إلى تقليل التكاليف النقل فإن جدول النقل يتم تعديله للاستفادة من ذلك .  
وتتم عملية تقييم كل جدول نقل إلى أن يتضح أن شغل أي خلية فارغة لن يؤدي إلى تقليل تكاليف النقل بل سيؤدي إلى زيادتها .

\* كما يجب ملاحظة أن أية مشكلة للنقل تكون قابلة للحل الأمثل دون أي إجراءات

إضافية إذا تحقق الشرط الآتي وهو أن عدد الخلايا المشغولة يجب أن تساوي دائماً

مجموع عدد الصفوف و عدد الأعمدة ناقص واحد . أي

عدد الخلايا المشغولة = عدد الصفوف + عدد الأعمدة - 1

عدد الخلايا المشغولة = (m + n - 1)

\* القواعد التي يجب مراعاتها لتطبيق هذه الطريقة .:

1. تكوين مسار مغلق لكل خلية غير مشغولة .

بحيث يبدأ وينتهي المسار المغلق عند الخلية الفارغة المراد تقييمها ، ويجب أن

يتألق المسار المغلق من مجموعة من المستقيمات الأفقية و العمودية بحيث تقع

الخلايا المشغولة عند الزوايا القائمة للمسار المغلق .

- وجود مسار مغلق واحد لكل خلية غير مشغولة .
2. يتم وضع إشارة زائد (+) للخلية المراد تقييمها ثم إشارة (-) للخلية التي تليها في المسار ، ثم زائد (+) للخلية التالية في المسار ، وهكذا تتالي الإشارة الموجبة و السالبة حتى نصل إلى الخلايا التي بدأنا بها .
3. نقوم بحساب التكلفة غير المباشرة للخلية (تقييم الخلية) ، وذلك بجمع الكلفة للخلايا الواقعة على المسار بعد وضع الإشارات عليها .
4. تكرر الخطوات السابقة في حالة وجود أكثر من خلية غير مشغولة ، فإذا كانت الكلف غير المباشرة موجبة أو صفر فإن الحل الذي بين أيدينا هو الحل الأمثل ، أما إذا كانت هناك خلية غير مشغولة أو أكثر من خلية غير مشغولة تكون الكلفة الغير المباشرة لها سالبة .
- فهذا يعني أن هناك إمكانية لتطوير الحل و تخفيض التكاليف و تعطى الأولوية للخلية التي لها أكبر قيمة سالبة للكلفة الغير مباشرة لأنها تساهم في تخفيض التكاليف و تؤدي إلى تحسين الحل .
5. يتم إشغال الخلية الغير مشغولة من الخلايا المشغولة التي تحمل إشارة سالبة في نفس المسار .
6. تكرر الخطوات السابقة بنقل القيم بين الخلايا و اختبار الخلايا الغير مشغولة بنفس الطريقة حتى يتم الحصول على الحل الأمثل .
7. في حالة عدم تحقق شرط عدد الخلايا  $(m + n - 1)$  (حالة حل مفكك) ، في هذه الحالة نضيف إلى أحد الخلايا الغير مشغولة و التي تحتوي على أقل كلفة قيمة صفر بحيث لا يؤثر على الحل و تساعدنا في اختيار الخلايا الغير مشغولة .
- \* ومن أجل إيضاح هذه الطريقة نورد المثال التالي :

#### مثال:

تنتج شركة ثلاثة أنواع من السلع الكهربائية و تقوم هذه الشركة بتجهيز ثلاثة مراكز تسويقية ، الجدول أدناه يبين تكاليف نقل الوحدة الواحدة و الكميات المعروضة و المطلوبة ، استخدم طريقة الركن الشمالي الغربي لإيجاد الحل الأولي المقبول ، ثم أوجد الحل الأمثل باستخدام طريقة المسار المعرج .

## المراكز التسويقية

	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض	
المصادر	S <sub>1</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>3</sub>		
	7	3	10	22	
	4	6	0	24	
	5	8	9	14	
	الطلب	18	22	20	60

مثال:

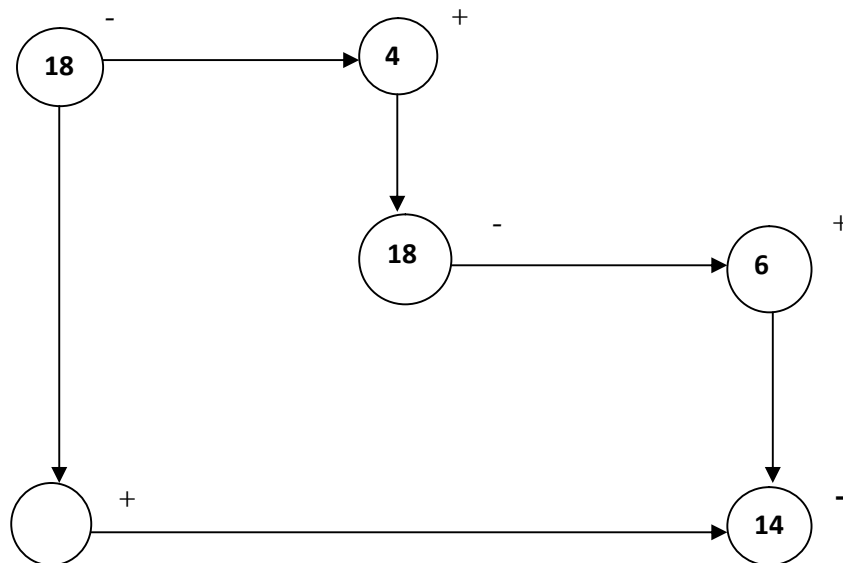
	D <sub>1</sub>	D <sub>2</sub>	D <sub>3</sub>	العرض
S <sub>1</sub>	7	3	10	22
	18	4		
S <sub>2</sub>	4	6	0	24
		18	6	
S <sub>3</sub>	5	8	9	14
			14	
الطلب	18	22	20	60

1. يتم التأكد من أن الحل الأولي قابل للحل الأمثل ونلاحظ أن عدد الخلايا المشغولة تساوي 5 وأن الشرط ( عدد الخلايا = 3-3+1 ) أي أن الشرط عدد الخلايا المشغولة  $m+n-1$  محقق .
2. يتم رسم مسار مغلق للخلايا الغير المشغولة .
3. يتم حساب الكلف الغير المباشرة للمسارات المغلقة للخلايا الغير مشغولة وكالاتي:



الخلية الغير مشغولة	المسار المغلق	الكلفة الغير مباشرة
X(1,3)	$X(1,3) \rightarrow X(2,3) \rightarrow X(2,2) \rightarrow X(1,2) \rightarrow X(1,3)$	$+10-0+6-3 = 13$
X(2,1)	$X(2,1) \rightarrow X(1,1) \rightarrow X(1,2) \rightarrow X(2,2) \rightarrow X(2,1)$	$+4-7+3-6 = -6$
X(3,1)	$X(3,1) \rightarrow X(1,1) \rightarrow X(1,2) \rightarrow X(2,2) \rightarrow X(2,3) \rightarrow X(3,3) \rightarrow X(3,1)$	$+5-7+3-6+0-9 = -14$
X(3,2)	$X(3,2) \rightarrow X(2,2) \rightarrow X(2,3) \rightarrow X(3,3) \rightarrow X(3,2)$	$+8-6+0-9 = -7$

4. من التكاليف الغير مباشرة التي تم حسابها نجد أن الخلية X(3.1) لها أكبر قيمة سالبة ولذلك يتم اختيارها لأنها تؤدي إلى تخفيض التكاليف ، ويتم أشغالها بنقل كميات إليها حيث تحدد الكمية التي ستنقل إليها من خلال المسار المغلق على أساس أقل مقدار للخلية التي تحمل الإشارة السالبة ، ويمكن تمثيل مسار الخلية X(3.1) كالآتي .:



5. إن عدد الوحدات الواجب نقلها إلى الخلية (3,1)  $X(3,1)$  تتحدد من المسار المغلق أعلاه ،  
 وإن أقل عدد من الوحدات في هذا المسار في الخلية ذات الإشارة السالبة (14) وحدة ،  
 يتم إضافة هذه القيمة إلى الخلايا الموجبة و طرحها من الخلايا السالبة و بذلك تتغير  
 قيم الخلايا في المسار المغلق و تصبح كالآتي .:

$$X(3,1) = 14$$

$$X(1,1) = 18 - 14 = 4$$

$$X(1,2) = 4 + 14 = 18$$

$$X(2,2) = 18 - 14 = 4$$

$$X(2,3) = 6 + 14 = 20$$

$$X(3,3) = 14 - 14 = 0$$

بالتالي يصبح جدول النقل كالآتي .:

	1	2	3	العرض
1	7 4	3 18	10	22
2	4	6 4	0 20	24
3	5 14	8	9	14
الطلب	18	22	20	60

أما التكاليف الكلية .:

$$T.C = (7)(4) + (3)(18) + (6)(4) + 0(20) + (5)(14) + (9)(0) = 176$$

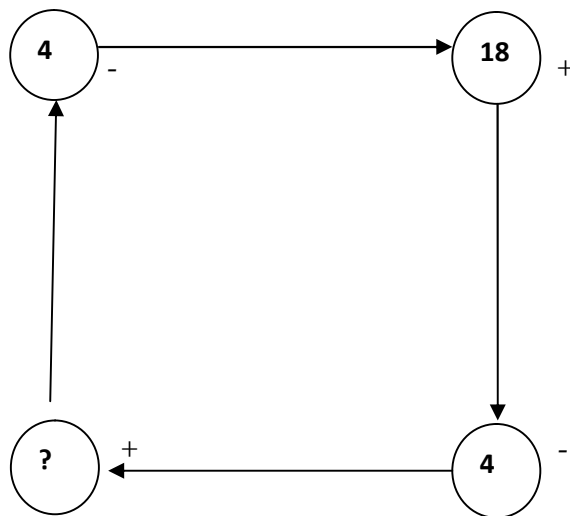
كانت الكلفة الكلية باستخدام طريقة الزاوية الشمالية الغربية 372 في حين بلغت الكلفة الكلية بعد أن تم تعديل الجدول 176 أي هناك تخفيض في التكاليف بقيمة 196 .

\* إن الحل المحقق في الجدول السابق يمكن أن يكون حلاً أمثلاً أولاً يكون كذلك .

أي هل هناك إمكانية في الحصول على نتائج أفضل من النتيجة السابقة ، ويتطلب ذلك اختيار الجدول الذي تم التوصيل إليه طبقا لنفس القواعد السابقة التي تتمثل في دراسة أثر اشتغال الخلايا الغير مشغولة على التكلفة الكلية وكالاتي:

الخلية الغير مشغولة	المسار المغلق	التكلفة الغير مباشرة
X(1,3)	X(1,3) → X(2,3) → X(2,2) → X(1,2) → X(1,3)	+10-0+6-3=13
X(2,1)	X(2,1) → X(1,1) → X(1,2) → X(2,2) → X(2,1)	+4-7+3-6= -6
X(3,2)	X(3,2) → X(3,1) → X(1,1) → X(1,2) → X(3,2)	+8-5+7-3= 7
X(3,3)	X(3,3) → X(3,1) → X(1,1) → X(1,2) → X(2,2) → X(2,3) → X(3,3)	+9-5+7-3+6-0=14

ممن التكاليف الغير مباشرة التي تم احتسابها نجد أن الخلية X(2,1) لها قيمة سالبة و لذلك يتم اختيارها لأنها تؤدي على تخفيض التكاليف ويتم إشغالها بنقل كميات إليها حيث تتحدد الكمية التي ستنتقل إليها من خلال المسار المغلق على أساس أقل مقدار للخلية التي تحمل الإشارة السالبة ويمكن تمثيل مسار الخلية X(2,1) كالاتي :



إن عدد الوحدات الواجب نقلها إلى الخلية  $X(2,1)$  تتحدد من المسار المغلق أعلاه ن وهي عبارة عن أصغر عدد من الوحدات في الخلايا التي تأخذ الإشارة السالبة في المسار .

إن أقل عدد من الوحدات في هذا المسار في الخلية ذات الإشارة السالبة هي (4) وحدات ، يتم إضافة هذه القيمة إلى الخلايا الموجبة و طرحها من الخلايا السالبة وبذلك تتغير قيم الخلايا في المسار المغلق وتصبح كالآتي .:

$$X(1,1) = 4 - 4 = 0$$

$$X(1,2) = 18 + 4 = 22$$

$$X(2,1) = 4$$

$$X(2,2) = 4 - 4 = 0$$

وكما يتضح في الجدول الآتي .:

	1	2	3	العرض
1	7	3	10	22
		22		
2	4	6	0	24
	4		20	
3	5	8	3	14
	14			
الطلب	18	22	20	60

أما التكلفة الكلية :

$$T.C = (22)(3) + (4)(4) + (20)(0) + (14)(5) = 152$$

كانت التكلفة الكلية 176 في التعديل الأول للجدول في حين بلغت الكلفة الكلية بعد أن تم تعديل الجدول للمرة الثانية 152 أي أن هناك تخفيض في التكاليف بمقدار 24 .

\* إن الحل المتحقق في الجدول قد يكون هو الحل الأمثل و بذلك يتم اختبار أمثلية الجدول الأخير ،

بحيث نلاحظ في هذا الجدول أنه لا يحقق الشرط كون عدد الخلايا لمشغولة = (m + n-1) ، إذ أن الخلايا المشغولة أصبحت (4) لذلك يتم إضافة صفر إلى أحد الخلايا الغير مشغولة و التي لها أقل تكلفة وهي الخلية X(2,2) لمساعدتنا في اختبار الخلايا الغير مشغولة و الجدول التالي يوضح ذلك .

	1	2	3	العرض
1	7	3	10	22
		22		
2	4	6	0	24
	4	0	20	
3	5	8	9	14
	14			
الطلب	18	22	20	60

يتم اختبار الأمثلية الجدول الأخير بنفس القواعد السابقة التي تتمثل في دراسة أثر إشغال الخلايا الغير مشغولة على التكلفة الكلية كالاتي .:

الخلية الغير مشغولة	المسار المغلق	التكلفة الغير مباشرة
X(1,1)	X(1,1) → X(1,2) → X(2,2) → → X(2,1) → X(1,1)	+7-3+6-4 = 6
X(1,3)	X(1,3) → X(2,3) → X(2,2) → → X(1,2) → X(1,3)	+10-0+6-3 = 13
X(3,2)	X(3,2) → X(3,1) → X(2,1) → → X(2,2) → X(3,2)	+8-5+4-6 = 1
X(3,3)	X(3,3) → X(3,1) → X(2,1) → → X(2,3) → X(3,3)	+9-5+4-0 = 8

إن التكلفة الغير مباشرة للخلايا الغير المشغولة هي أرقام موجبة ، لذلك فإن إشغال أي من هذه الخلايا سوف لن يخفض من التكاليف و بذلك يكون الحل للجدول الأخير هو الحل الأمثل و التكاليف :  $T.C = 152$

ملاحظة : الجدول الأخيرة الذي تم الحصول عليه باستخدام طريقة المسار الحرج هو نفس الجدول الذي تم الحصول عليه عند استخدامنا طريقة أقل التكاليف و طريقة فوقل مما يدل أن هاتين الطريقتين تعطي في أغلب الأحيان الحل الأمثل لمشكلة النقل .

## 2. طريقة التوزيع المعدل Modified Distribution Method :

ولاستخدام هذه الطريقة نتبع الخطوات الآتية :

1. التأكد من أن عدد الخلايا المشغولة يساوي  $m + n - 1$
2. يتم تكوين معادلة لكل خلية مشغولة في جدول الحل الأولي على أساس المعادلة

$$C_{ij} = U_i + U_j \quad \text{الآتية}$$

حيث :

- $U_i$  : المتغير الخاص بالصف  $i$  والذي تقع فيه الخلية المعنية .
- $U_j$  : المتغير الخاص بالعمود  $j$  والتي تقع فيه الخلية المعنية .
- $C_{ij}$  : كلفة الخلية التي تقع في الصف  $i$  والعمود  $j$
3. إيجاد الحل للمعادلات للخلايا المشغولة و حسب الصيغة التي تم ذكرها في الخطوة السابقة .
4. حساب الكلفة الغير مباشرة للخلايا الغير مشغولة وفقا للمعادلة الآتية الكلفة الغير مباشرة للخلية

$$(i-j) = (C_{ij} - U_i - U_j)$$

فإذا كانت هناك خلية أو أكثر من خلية غير مشغولة تكون الكلفة الغير مباشرة لها سالبة ، فهذا يعني أن هناك إمكانية لتطوير الحل و تخفيض التكاليف ، وتعطي الأولوية للخلية التي لها أكبر قيمة سالبة ، و نكمل الحل كما هو متبع في طريقة المسار المتعرج .

ولغرض التوضيح هذه الطريقة نستعين بالمثال السابق

### حل المثال :

من جدول الحل الأولي و الذي تم الحصول عليه بطريقة الزاوية الشمالية الغربية ، وجد الحل الأمثل باستخدام طريقة التوزيع المعدل .

	1	2	3	العرض
1	7	3	10	22
	18	4		
2	4	6	0	24
		18	6	
3	5	8	9	14
			14	
الطلب	18	22	20	60

من الجدول نلاحظ أن عدد الخلايا المشغولة 5 و بذلك يتم تكوين خمسة معادلات و كالآتي .:

$$C_{11} = U_1 + V_1 = 7 \dots\dots(1)$$

$$C_{12} = U_1 + V_2 = 3 \dots\dots(2)$$

$$C_{22} = U_2 + V_2 = 6 \dots\dots(3)$$

$$C_{23} = U_2 + V_3 = 0 \dots\dots(4)$$

$$C_{33} = U_3 + V_3 = 9 \dots\dots(5)$$

بما انه لدينا عدد المتغيرات أكثر من عدد المعادلات و لغرض تسهيل الحل ، نفرض أن أحد المتغيرات يساوي صفر حتى نتمكن من إيجاد قيم المتغيرات الأخرى ن و لنفرض أن  $U_1$  يساوي صفر ، ومن المعادلات سوف نحصل على النتائج الآتية :

$$V_1 = 7 \quad U_1 = 0$$

$$V_2 = 3 \quad U_2 = 3$$

$$V_3 = -3 \quad U_3 = 12$$

ويتم تقييم الخلايا الغير المشغولة و ذلك بحساب التكلفة الغير مباشرة لكل خلية غير مشغولة حسب العلاقة .:

$$(C_{ij} - U_i - V_j) = \text{التكلفة الغير مباشرة}$$

الخلية الغير مشغولة	التكلفة الغير مباشرة $(C_{ij} - U_i - V_j)$
X(1,3)	$10 - 0 - (-3) = 13$
X(2,1)	$4 - 3 - 7 = -6$
X(3,1)	$5 - 12 - 7 = -14$
X(3,2)	$8 - 12 - 3 = -7$

من التكاليف الغير مباشرة التي تم حسابها نجد أن الخلية X(3,1) لها أكبر قيمة سالبة ، لذلك يتم اشتغالها بنقل كميات إليها وطبقا لما تم شرحه في طريقة المسار المتعرج حيث يتم رسم لتحديد عدد الوحدات الواجب نقلها ، وهكذا إلى أن تصبح جميع التكاليف الغير مباشرة للخلايا الفارغة موجبة أو تساوي الصفر .