

## استخدام أساليب الأمثلية لحل مشكلة النقل

### (دراسة تطبيقية)

أ. م. د. عبد الرحيم خلف راهي  
م. م . سميرة خليل إبراهيم  
جامعة السليمانية/ كلية الادارة والاقتصاد  
جامعة بغداد/ كلية الادارة والاقتصاد

قسم الإحصاء

#### Abstract:-

Transportation problems are considered as a type of operation research problems. In fact, they deal with scheduling transportation of goods from their source to delivery sites in the minimum cost.

Such problems can be solved by the available traditional methods, which include; North-West corner, Least cost and Vogel's method. As well as if this transportation problem is considered as a linear program it can also be solved by using Simplex method

The goal of the present study is to compare different research methods to provide the optimal and minimum cost.

This study was applied to resolve a transportation problem related to land Transportation Company, which had big convey for carrying goods of different weights among various governorates within the country.

At the beginning the problem was solved by applying the least cost method to obtain the primal solution, and then test it to find the optimal solution by modified distribution method ( $U_i, V_j$ ). Secondly, as the problem is considered as a linear program model, it was solved by Simplex method. Lastly a new modification that was using both Dual theory related parameters and modified distribution method, and design a new mathematical model [2]. Then it was solved by Simplex method.

The total cost in both the first and second method were similar (i.e.) (the least cost method and direct application of Simplex method) whereas, the results in the last modified method was significantly lower. This indicates that the new relation between Dual theory and Modified distribution method provides better and efficient way to obtain optimal solution with less cost for such problem. This architectural is good in correcting the detail of Simplex solution to achieve more efficient solutions.

## الخلاصة :-

تعتبر مشكلة النقل هي إحدى مشاكل بحوث العمليات والتي تقتصر على جدولة نقل السلع من المصادر إلى المواقع وبأقل كلفة ممكنة، ومن الممكن حلها بالطائق التقليدية والتي تشمل (طريقة الركن الشمالي، وطريقة أقل كلفة، وطريقة فوجل) كما يمكن حل مشكلة النقل بطريقة السمبلكس باعتباره برنامجا خطيا. الهدف من إجراء هذه الدراسة هو إيجاد أفضل الطرائق لحل مشكلة النقل وبأقل كلفة. في هذا البحث تم حل مشكلة النقل لشركة نقل بري تمتلك أسطولا بريا لنقل السلع ولحمولات مختلفة بين محافظات القطر. حيث تم أولا استخدام طريقة أقل كلفة لإيجاد الحل الأساسي (الأولى) وتم اختبار امتيازية الحل باستخدام طريقة التوزيع المعدل. ثانيا تم صياغة مشكلة النقل بشكل برنامجا خطيا وتم حلها باستخدام طريقة السمبلكس. أما الطريقة الثالثة فقد تم استخدام العلاقة بين نظرية النموذج وطريقة التوزيع المعدل ( $U_i, V_j$ ). كانت النتيجة أي (الكلفة الكلية) في كلا الطريقتين (الأولى، الثانية) متساوية، أما النتيجة في الطريقة الثالثة فكانت أقل بكثير، وهذا يعني التوصل إلى إجراء أكثر كفاءة وأقل كلفة، مما يدل على أن النموذج المقابل قد لعب دورا كبيرا في وضع حل لمشكلة النقل أكثر كفاءة .

### 1- المقدمة :-

تعتبر مشكلة النقل من ابرز المشاكل الاقتصادية التي تواجه المنشآت على اختلاف أنواعها سواء كانت منشآت صناعية أو خدمية وتتسم مشكلة النقل هذه بطابع الأهمية لأن تكاليف النقل تشكل عنصرا مهما من مجموع التكاليف التي تتحملها المنشأة جراء إيصال السلعة إلى المستهلك النهائي ولهذا فإن معظم المنشآت قامت بوضع خطط سلية ترمي من خلالها إلى إيجاد أفضل نموذج ل كيفية توزيع البضاعة أي تحديد البضاعة التي تنقل من كل المخازن إلى كل من المراكز بأقل كلفة ممكنة. نموذج النقل يتعامل مع خطة تقليل تكاليف نقل سلعة معينة من عدد من المصادر إلى عدد من الأماكن ، ويعتبر نموذج النقل أساسا نموذج برمجة خطية يمكن حلها بطريقة السمبلكس العادية ومع ذلك يسمح الهيكل الخاص لنموذج النقل بوضع إجراء للحل يسمى أسلوب النقل أكثر كفاءة من وجهة النظر الحسابية وعلى الرغم من ذلك سنجد ان هذا الأسلوب يتبع نفس خطوات طريقة السمبلكس .

### 2- الجانب النظري :-

#### 2-1 الصياغة الرياضية لمشكلة النقل :-[2]

من الطبيعي ان وضع الخطط على أساس سلية لمعالجة المشكلات المتعلقة بالنقل يتطلب استخدام الأساليب الرياضية فإذا افترضنا ان لدينا  $m$  من المصادر (sources) ملزمة بتجهيز  $n$  من الواقع (destinations) بسلعة معينة وبكمية وحسب طلبها ولكن  $S_i$  المتوفرة في المصدر  $i$  وان  $D_j$  كمية السلعة المطلوب نقلها إلى الموقع  $j$  ، كلفة نقل الوحدة الواحدة من السلع من المصدر  $i$  إلى الموقع  $j$  تساوي  $C_{ij}$  ولنفرض ان  $X_{ij}$  تمثل كمية السلعة التي تنقل من المصدر  $i$  إلى الموقع  $j$  فان النموذج الرياضي لهذه المسالة كما يلي :-

$$\text{Min } Z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n C_{ij} X_{ij}$$

$$\begin{aligned} & \text{S.T.} \\ & \sum_{j=1}^n X_{ij} \leq S_i \quad i = 1, 2, 3, \dots, m \\ & X_{ij} \geq 0 \end{aligned}$$

$$\sum_{\substack{i=1 \\ Xij \geq 0 \text{ for all } i \text{ and } j}}^{m \times n} Xij \geq Dj \quad j = 1, 2, 3, \dots, n$$

أي أن الكمية المنقولة من المصدر  $i$  لا يمكن أن تزيد عن العرض المتاح في ذلك المصدر وان الكمية المنقولة إلى الموقع  $j$  يجب أن لا تزيد عن حاجة ذلك الموقع. ويتضمن هذا النموذج ان العرض الإجمالي  $\sum Si$  يجب ان يكون مساويا على الأقل للطلب الإجمالي  $\sum Dj$  وتعتبر عملية الموازنة هامة في وضع طريقة للحل تستفيد من الهيكل الخاص لنموذج النقل، إذا كان مجموع العرض لا يساوي مجموع الطلب فيجب موازنة النموذج ثم حله، فإذا كان مجموع العرض أكبر من مجموع الطلب يضاف موقع وهما تكون تكاليفه مساوية للصفر أي يمتص الفرق بين العرض والطلب، أما إذا كان الطلب أكبر من العرض فيضاف مصدر وهما تكون تكاليفه مساوية للصفر يمتص الفرق بين العرض والطلب .

## 2-2 الطرق المستخدمة في حل مشاكل النقل :- [2]

عند حل أي نموذج نقل يجب الحصول أولا على حل أساسى ابتدائى مقبول ويمكن استخدام إحدى الطرق التالية :-

The North – West corner method

• طريقة الركن الشمالي الغربي

The Least – Cost method

• طريقة أقل كلفة

Vogel's method

• طريقة فوجل

### 2-2-1 طريقة الركن الشمالي الغربي The North – West corner method

تعتبر هذه الطريقة من أسهل الطرق لإيجاد الحل الأساسي الأولى حيث تكون عملية إيجاد الحل الأساسي من الزاوية الشمالية الغربية حيث تقارن طلب الموقع (1) مع العرض الموجود في المصدر (1) فإذا كانت الكمية المعروضة أكبر من الكمية المطلوبة فيتم إرسال الكمية المطلوبة إلى الموقع (1) من المصدر (1) وتقارن ما تبقى في المصدر (1) مع الكمية المطلوبة في الموقع (2)، أما إذا كانت الكمية المعروضة أقل من المطلوبة فيتم إرسال الكمية المعروضة الموجودة في المصدر (1) إلى الموقع (2) ويرسل فارق الكمية المطلوبة إلى الموقع (1) من المصدر (2) وهكذا . وبالتالي يتم حساب الكلفة الكلية

$$T.C = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n C_{ij} X_{ij}$$

### 2-2-2 طريقة أقل كلفة The Least – Cost method

ان هذه الطريقة افضل من الطريقة السابقة حيث يتم اختيار التوزيع على أساس أقل الكلف ويتم ملاحظة جدول التكاليف وإيجاد أقل الكلف ثم تخصيص الكمية المطلوبة في الموقع إزاء المربع الذي يحتوي على أقل كلفة وبعد ان يتم تخصيص الكميات المطلوبة أو نفاذ الكميات المعروضة يتم ملاحظة أقل كلفة في بقية جدول الكلف ويتم توزيعها بالطريقة نفسها وبالتالي حساب الكلفة الكلية .

[2]

### 3-2-2 طريقة فوجل Vogel's method

تعتبر هذه الطريقة افضل من الطرق السابقتين لما تتميز به هذه الطريقة من القدرة للوصول إلى الحل الأمثل أو الحل القريب من الحل الأمثل [2] .  
لإيجاد الحل الأساسي الأولى يتبع الخطوات التالية :-

1. حساب الفرق بين أقل كلفتين في كل صف وعمود
2. اختيار الفرق الأكبر من بين الصنوف أو الأعمدة
3. اختيار المربع الذي على أقل كلفة في الصف أو العمود الذي يتم تحديده في الخطوة الثانية
4. تخصيص أكبر كمية معروضة لتسديد طلب الموقع أو نفاد الكمية المعروضة للمصدر
5. نقوم بحذف الصف أو العمود الذي تم استيعابه وبالتالي حساب الكلفة الكلية .

وبعد ان تم إيجاد الحل الأساسي الأولى باستخدام إحدى الطرق الثلاثة التي تم ذكرها أعلاه،  
لابد لنا باختبار الحل الأساسي الأولى هل هو حل امثل وحيد أم هناك حلول أخرى.

### 3-2 اختبار التوزيع المعدل Modified distribution Testing

تعتبر طريقة التوزيع المعدل إحدى الطرق التي تستخدم لاختبار امتيازية الحل الأساسي الأولى ،  
ويكون هذا الحل هو الحل الأمثل إذا كانت

$$U_i + V_j - C_{ij} \leq 0 \dots 1 \text{ for } i = 1, 2, 3, \dots \\ j = 1, 2, 3, \dots$$

عندما يكون ( $X_{ij}$ ) متغير غير أساسي .

$$U_i + V_j - C_{ij} = 0 \dots 2$$

عندما يكون ( $X_{ij}$ ) متغير أساسيا

حيث ان

$U_i$ : متغير يتم حسابه في كل صف

$V_j$ : متغير يتم حسابه في كل عمود

وفي حالة

$$U_i + V_j - C_{ij} \geq 0 \dots 3$$

لأحد المتغيرات غير أساسية، فإن الحل لا يكون امثلا ،وفي هذه الحالة نقوم بتحديد المتغير الداخل والمتغير الخارج ونستخدم أسلوب المسار المترعرج [2] لجعل الحل حلا امثلا.

يفرض في معظم تطبيقات بحوث العمليات انه يمكن التعبير عن هدف وقيود النموذج كميا ورياضيا كدوال لمتغيرات القرار وهو ما يعرف باسم النموذج الخطي

### 4-2 النموذج المقابل Dual Model

يطلق على مشكلة البرمجة الخطية مصطلح (Primal Model) أي النموذج الأولى إلا انه بالإمكان إعادة صياغة النموذج الأولى بأسلوب آخر ضمن البرمجة الخطية والتوصيل إلى حل للمشكلة، وهذا الأسلوب هو النموذج المقابل (Dual Model) وان الفوائد الناجمة عن صياغة النموذج هو تمكين الباحث من الوقوف على تفصيات البرمجة الخطية وتحليلها علميا .  
مميزات النموذج المقابل هي كما يلي :-

- يساعد على اختزال خطوات الحل في بعض الأحيان والتوصل إلى النتائج بصورة أسرع من خطوات النموذج الأولي
  - إذا كانت إحدى قيم الجانب الأيمن سالبة فأن حل النموذج الأولي غير ممكن (Infeasible) بينما النموذج المقابل يمكن إيجاد حل له.
  - التفسير الاقتصادي للمهم لقيم المتغيرات الأساسية لهذا النموذج هي أسعار الظل.
- وهناك صفات مشتركة بين النموذج المقابل والنماذج الأولي هو ان الحل لأي من النماذج له علاقة مباشرة بحل النماذج الأخرى، أي أن في حالة وجود حل أساسي في النماذج الأولي فأن هناك حل للنموذج المقابل وبالتالي فأن لها حلًا أيضًا، إذن يمكن تشبثه النماذج المقابل بأنه معكوس النماذج الأولي، وان عملية تحويل النماذج الأولي إلى النماذج المقابل تتلخص بما يلي:-
1. تعظيم دالة الهدف في أحد النماذجين يقلب إلى تصغير النماذج الآخر أو العكس .
  2. إذا كانت القيود أكبر أو يساوي فإنها تقلب إلى أقل أو يساوي
  3. عوامل العمود ز في النماذج الأولي هو عبارة عن عوامل الصفر ز في النماذج المقابل.

## 5-2 العلاقة بين البرمجة الخطية واختبار التوزيع المعدل :-

يمكن تعريف العلاقة بين التوزيع المعدل ( $U_i, V_j$ ) وطريقة حل نموذج البرمجة الخطية (Simplex) من خلال بيان (T.C) تساوي مباشرة عواملات دالة الهدف في جدول السمبلكس الخاص بالحل الحالي كما يمكن استخدام العلاقة بين النماذج الأولي والنماذج المقابل لإيجاد عواملات دالة الهدف باحتساب الفرق بين الجانب الأيمن والجانب الأيسر لقيود النماذج لغرض معرفة مضاعفات السمبلكس للتحسن الحالي وسيتم استخدام العلاقة لبيان ان طريقة التوزيع المعدل هي في الأساس مطابقة لطريقة السمبلكس، فالمضاعفات  $U_i, V_j$  ماهي في الحقيقة إلا المتغيرات في النماذج المقابل ولبيان كيفية الحصول على النماذج المقابل العام من نموذج النقل. إذن الصيغة الرياضية العامة لنماذج النقل باستخدام النماذج المقابل هي :-

$$\text{Max } P = \sum a_i u_i + \sum b_j v_j$$

S . to

$$U_i + V_j \leq C_{ij}$$

For all i and j,  $U_i, V_j$  are unrestricted in sign.

### 3- الجانب التطبيقي :-

حالة تطبيقية على شركة نقل برية أهلية في بغداد .

شركة أهلية لها أسطول مكون من شاحنات ذات حمولات قياسية مختلفة ذات حمولات (30) طن واكثر من (30) طن، وعليه فقد تم استخدام شاحنات حمولة (30) طن لإجراء الدراسة . عادة كلفة النقل تتأثر بالمسافة المقطوعة بين محافظة وأخرى واستهلاك الوقود والشحوم والإطارات . والجدول التالي يبين كلفة نقل الطن الواحد .

جدول رقم (1) يبين كلفة نقل الطن الواحد

عملية النقل من - إلى بالدينار	كلفة نقل الطن الواحد	
	بغداد - بصرة	1
0.267	بصرة - نينوى	2
0.417	بغداد - نينوى	3
0.183	بصرة - ميسان	4
0.1	بغداد - ميسان	5
0.183	بغداد - كركوك	6
0.133	نينوى - كركوك	7
0.1	ميسان - كركوك	8
0.3		

والجدول التالي يبين الكميات المنقولة من وإلى المحافظات، خلال فترة شهر وبشاحنات الشركة.

جدول رقم (2) يبين الكميات المنقولة من \_ إلى المحافظات

المحافظة	الكميات المتاحة (طن)	الكميات التي يطلبها
البصرة	82000	24000
ميسان	16000	12000
بغداد	8000	76000
كركوك	10000	13000
نينوى	18000	9000

**3-1 طريقة اقل كلفة The Least – Cost**

بعد ان تم معرفة كلفة نقل طن الواحد ومعرفة الكميات المنقولة من - إلى المحافظات نستخدم طريقة اقل كلفة لحل مشكلة النقل هذه ، حيث تتميز هذه الطريقة باعطاء حلاً أولياً افضل (اقل كلفة).

جدول رقم (3) يبين استخدام طريقة اقل كلفة

	بصرة	ميسان	بغداد	كركوك	نينوى	العرض
بصرة		0.1 (12000)	0.267 (70000)		0.417	82000
ميسان	0.1 (16000)		0.183	0.3		16000
بغداد	0.267 (8000)	0.183 (0)		0.133	0.183	8000
كركوك		0.3	0.133 (1000)		0.1 (9000)	10000
نينوى	0.417		0.183 (5000)	0.1 (13000)		18000
الطلب	24000	12000	76000	13000	9000	142000

الكلفة الكلية = مجموع (الكلف مضروبة في الكميات المنقولة)

$$\text{Total Cost} = 0.1 * 12000 + 0.267 * 70000 + 0.1 * 16000 + 0.0267 * 8000$$

$$+ 0.183 * 0 + 0.133 * 1000 + 0.1 * 9000 + 0.183 * 5000 + 0.1 * 13000 = 26874$$

ان الحل الذي تم التوصل إليه هو حلأساسيا (M=5, N = 5, M + N -1 = 9 )  
(كما في الجدول 3)

**3-2 اختبار التوزيع المعدل Modified distribution**

بعد التوصل للحل الأساسي باستخدام طريقة اقل كلفة نقوم باختبار هذا الحل هل هو حل امثل أم لا، للتوصول للحل الامثل نستخدم طريقة التوزيع المعدل ، أي حساب  $C_{ij} = U_i + V_j$

## جدول رقم (4) يبين المتغيرات الغير الأساسية

	بصرة V1=0.184	ميسان V2= 0.1	بغداد V3 = 0.267	كركوك V4 = 0.184	نينوى V5 = 0.234	العرض
بصرة U1=0		(12000)	(70000)			82000
ميسان U2=0.083	(16000)					16000
بغداد U3= 0.083	(8000)	(0)		A	A1	8000
كركوك U4=0.134			(1000)		(9000)	10000
نينوى U5=0.084			(5000)	(13000)		18000
الطلب	24000	12000	76000	13000	9000	142000

بعد حساب قيم  $U_i$  ,  $V_j$  نقوم بايجاد المعادلة رقم (2) للمتغيرات الأساسية والمعادلة رقم (1) للمتغيرات غير الأساسية وإذا كانت أجدى المتغيرات غير الأساسية اكبر من الصفر فان الحل هو حل غير امثل، ان الحل الأساسي في مشكلتنا هذه هو حل غير امثل بدليل ان الخلتين A,A1 قيمتهما موجبة .  
الخلية A

$$U_3 + V_4 - C_{34} = (0.083+0.184) - 0.133 = 0.134$$

أما الخلية A1

$$U_3 + V_5 - C_{35} = (0.083+0.267) - 0.183 = 0.134$$

اذن  $X_{34}$  هو المتغير الداخل ولتحديد المتغير الخارج نقوم برسم مسار دائري مغلق  $.X_{34}$  (closed loop )

## جدول رقم (5) يبين المسار المترعرج

	بصرة	ميسان	بغداد	كركوك	نينوى	العرض
بصرة		12000	70000			82000
ميسان	16000					16000
بغداد	8000	0		A		8000
كركوك			1000		9000	10000
نينوى			5000	13000		18000
الطلب	24000	12000	76000	13000	9000	142000

يلاحظ ان الحل الأساسي هو حل منحل (degenerate) لأن هناك متغير أساسي  $X_{32}$  بالقيمة صفر حيث سيعامل المتغير الأساسي بالقيمة صفر معاملة أي متغيرأساسي آخر بقيمة موجبة .

جدول رقم (6) بين الحل الأمثل

	بصرة $V1=0.318$	ميسان $V2=0.1$	بغداد $V3 = 0.267$	كركوك $V4 = 0.184$	نينوى $V5 = 0.234$	العرض
بصرة $U1=0$		12000	70000			82000
ميسان $U2=0.218$	16000					16000
بغداد $U3=0.051$	8000			0		8000
كركوك $U4=0.134$			1000		9000	10000
نينوى $U5=0.084$			5000	13000		18000
الطلب	24000	12000	76000	13000	9000	142000

وبعد حساب كل من  $U_{ij}, V_j$  وحساب قيم المتغيرات الأساسية (المربعات المشغولة) وقيم المتغيرات غير الأساسية وجد أن الحل حلاً أمثل ويختصر الحل الأمثل في أنه يمكن الاستفادة من المتغير  $X_{32}$  كمتغير أساسى بالرغم من ان الكمية التي ستنتقل من هذه الخلية تساوي صفر والتكلفة الإجمالية لمشكلة النقل هذه تساوي

$$T.C = \sum(V_j - U_j) X_{ij}$$

$$\begin{aligned} \text{Total Cost} &= 0.1 * 12000 + 0.267 * 70000 + 0.1 * 16000 + 0.267 * 8000 \\ &+ 0.133 * 0 + 0.133 * 1000 + 0.1 * 9000 + 0.183 * 5000 + 0.1 * 13000 = 26874 \end{aligned}$$

### 3- بناء نموذج البرمجة الخطية لمشكلة النقل :-

بعد ان تم التوصل للحل الأمثل لمشكلة النقل وحساب الكلفة الكلية لها نقوم ببناء نموذج البرمجة الخطية وحل مشكلة النقل بطريقة السمبلكس وحساب الكلفة الكلية [1].

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= 0.1X_{12} + 0.267X_{13} + 0.417X_{15} + 0.1X_{21} + 0.183X_{23} + 0.3X_{24} \\ &+ 0.267X_{31} + 0.183X_{32} + 0.133X_{34} + 0.183X_{35} + 0.3X_{42} + 0.133X_{43} \\ &+ 0.1X_{45} + 0.417X_{51} + 0.183X_{53} + 0.1X_{54} \end{aligned}$$

S.to

$$\begin{aligned} X_{21} + X_{23} + X_{24} &= 16000 \\ X_{31} + X_{32} + X_{34} + X_{35} &= 8000 \\ X_{42} + X_{43} + X_{45} &= 10000 \\ X_{51} + X_{53} + X_{54} &= 18000 \\ X_{21} + X_{31} + X_{51} &= 24000 \\ X_{12} + X_{32} + X_{42} &= 12000 \\ X_{13} + X_{23} + X_{43} + X_{53} &= 76000 \\ X_{24} + X_{34} + X_{54} &= 13000 \\ X_{15} + X_{35} + X_{45} &= 9000 \end{aligned}$$

وبعد استخدام البرنامج الجاهز QSB لحل مشكلة النقل بطريقة البرمجة الخطية (السمبلكس) وجد ان

( X12,X13,X15,X21,X31,X43,X51,X45, X53,X54 ) هي متغيرات أساسية والكلفة الكلية هي :

$$\begin{aligned} \text{Total Cost} = & 0.1*12000 + 0.267*7000 + 0.417*0 + 0.1*16000 + \\ & 0.267*8000 + 0.133*1000 + 0.1*9000 + 0.417*0 + 0.183*5000 \\ & + 0.1*13000 = 26874 \text{ ID} \end{aligned}$$

#### 3-4 بناء النموذج المقابل لمشكلة النقل :-

بعد ان تم حل مشكلة النقل باستخدام احدى طرق الحل الخاصة بمشكلة النقل ومن ثم حلها بطريقة البرمجة الخطية نقوم بحل مشكلة النقل باستخدام النموذج المقابل [ 2 ].

$$\begin{aligned} \text{Max P=} & 16000U2 + 8000U3 + 10000U4 + 18000U5 + 24000V1 + \\ & 12000V2 + 76000V3 + 13000V4 + 9000V5 \end{aligned}$$

S. to

$$\begin{aligned} V2 & \leq 0.1 \\ V3 & \leq 0.267 \\ V5 & \leq 0.417 \end{aligned}$$

$$U2 + U4 + U5 + V1 + V4 \leq 0.1$$

$$U2 + U3 + V2 + V3 + V5 \leq 0.183$$

$$U3 + U4 + V2 + V4 \leq 0.3$$

$$U3 + V1 \leq 0.267$$

$$U3 + U4 + V3 + V4 \leq 0.133$$

$$U5 + V1 \leq 0.417$$

U2, U3, U4, U5, V1, V2, V3, V4, V5 are unrestricted in sign

$$U1 = 0$$

وبعد استخدام البرنامج الجاهز QSB لحل مشكلة النقل بطريقة النموذج المقابل وجد ان المتغيرات الأساسية هي ( U5,V1,V3,V4,V5 ) وان قيمة دالة الهدف :-

$$\begin{aligned} \text{Max P=} & 0.184*18000 + 0.318*24000 + 0.267*76000 + \\ & 0.184*13000 + 0.234*9000 = 23827\text{ID} \end{aligned}$$

**4- الاستنتاجات :-**

على الرغم من ان نموذج النقل يعتبر برنامجا خطيا ، الا انه امكن استغلال هيكله الخاص في تعديل تفاصيل حل السمبلكس والتوصيل إلى إجراء للحل اكثرا كفاءة، لقد لعبت نظرية النموذج المقابل دورا كبيرا في وضع طريقة لحل نموذج النقل ، وبالاستفادة من العلاقة بين نظرية النموذج المقابل وطريقة التوزيع المعدل ( $U_i$  ,  $V_j$ ) في حل نموذج النقل فلا عن استخدام الطرق الاعتيادية تم التوصيل إلى ان كلفة النقل للحل الامثل متساوية الا انه باستخدام العلاقة بين النموذج المقابل وطريقة التوزيع المعدل تكون التكاليف اقل إضافة إلى سهولة خطوات الحل مقارنة بالطريقة الاعتيادية في حل مشاكل النقل .

**5- المصادر :-**

1. Wayne L. Winston “Operation Research Application and Algorithms” An Imprint of Walworth publishing company (1994)
2. Hamdy. A. Taha “Operation Research an Introduction”6th Edition (1997) Macmillan publishing Co., Inc.
3. Anderson, David R. “Quantitative Method for Business” Eighth Edition Southwestern College publishing a division of Thomson learning (2001)
4. Phillips, D., T. “Operation Research; principles and practice” John Wiley and Sons .Inc. (1976).
5. Evans, J.”The Factored Transportation Problem ” Management Science (1984).