

ايجاد الحل الأمثل لمشاكل اتخاذ القرارات ذات الدوال الكسرية باستخدام طريقة مضروبوات لاكرانج و البرمجة بالأهداف

Finding the optimal solution for fractional function decision making using Lacrange method and goal programming

لطيفة ويس¹، يوسف صوار²، هجيرة بولومة³

جامعة أبو بكر بلقايد - تلمسان، - ouislatifa20121988@gmail.com

جامعة د. الطاهر مولاي - سعيدة، - syoucef12@yahoo.fr

جامعة د. الطاهر مولاي - سعيدة، - bhadjira20@gmail.com

تاريخ النشر: اليوم / الشهر / السنة

تاريخ القبول: 2019/02/ 16

تاريخ الاستلام: 2018 /02/ 11

ملخص:

و الواقع الذي تشهده المؤسسة الجزائرية فيما يخص اتخاذ القرار هو في تراجع و ذلك لقلّة أو انعدام شبه تام لاستخدام الطرق الكمية و الأساليب الرياضية الحديثة في عملية اتخاذ القرار و لهذا الغرض تناولنا موضوع هذه الدراسة، التي كان الهدف منها محاولة معرفة عتبة المردودية، من خلال إعداد نموذج يساعد في اتخاذ القرار و هو البرمجة الكسرية على واقع إحدى المؤسسات الصناعية و المتمثلة في مؤسسة الإسمنت بولاية سعيدة (SCIS)، و قد توصلت النتائج إلى أن عتبة المردودية في هذه المؤسسة تقدر بـ 1.710 مليون دينار جزائري.

الكلمات المفتاحية: اتخاذ القرار، البرمجة الكسرية، عتبة المردودية.

تصنيف JEL : C61, C6.

Abstract:

The reality, in the Algerians institutions of decision-making is in decline because of the almost absence of using the modern quantitative mathematical methods in the decision-making process and for this reason we dealt the subject of this study, which the objective is trying to know the breakeven point by preparing a model help in making decision and it's fractional programming on one of the industrial companies which is institution of cement in Saida. The results indicate that the breakeven point at this institution is estimated at 1.710 million Algerian Dinars.

Keywords: Decision-making, fractional programming, breakeven point.

Jel Classification Codes: C6, C61.

1. مقدمة:

نظرا لأن عملية اتخاذ القرار أصبحت عملية شديدة التعقيد في بيئة متغيرة باستمرار وتنوع المتغيرات الواجب دراستها فإن الأساليب التقليدية التي كان يعتمد عليها في الماضي أصبحت غير كفؤة و استدعى هذا بالضرورة الاستعانة بأساليب التحليل الكمي لاستخدامها و

¹ لطيفة ويس، ouislatifa20121988@gmail.com

² يوسف صوار، syoucef12@yahoo.fr

³ هجيرة بولومة، bhadjira20@gmail.com

الاعتماد عليها في اتخاذ القرارات. ويجدر الإشارة إلى أن الأساليب الكمية ليست بديلا للمدير في اتخاذ القرارات ولكنها أدوات مساعدة و فعالة إذا ما تم التعرف على محدداتها و مجالات تطبيقها (محمد البكري، 2002).

و تعد البرمجة الخطية إحدى أساليب بحوث العمليات التي تتألف من نموذج رياضي يتكون من دالة هدف يراد إيجاد الحل الأمثل لها في ظل مجموعة قيود خطية محققا بذلك جميع قيود المسألة لمتغيرات غير سالبة. و ظهرت بعد ذلك مسائل أخرى تكون فيها دالة الهدف على شكل داول غير خطية و قيودها خطية سميت بمسائل البرمجة الكسرية و هي من المواضيع المهمة في بحوث العمليات (عبد الله بالشيو، 2011)

و بالتالي فإن هذا البحث يتناول عملية اتخاذ القرارات عندما تكون دالة الهدف عبارة عن دالة كسرية، و قمنا باختيار أحد الدوال الكسرية و المتمثلة في عتبة المردودية و هي النقطة الميتة في مستوى النشاط الذي تكون فيه مجموع الإيرادات تغطي مجموع التكاليف و عندها تكون النتيجة معدومة أي لا ربح و لا خسارة.

كما أنها تعبر عن رقم الأعمال الذي تكون عنده التكاليف الثابتة و التي لا تتغير مع التغير في حجم الإنتاج خلال الفترة القصيرة تعادل الفرق بين رقم الأعمال و التكاليف المتغيرة التي تمثل التكلفة المرتبطة بإنتاج و بيع وحدة واحدة من المنتج. (Dubrelle, 2007)

و يتم حل نماذج البرمجة الكسرية باستخدام بعض طرائق البرمجة الكسرية و من بينها طريقة برمجة الأهداف، طريقة تكميلية مطورة، تقريب دالة الهدف، دالة لاكرانج.

و عليه تركز إشكالية الدراسة على السؤال التالي:

- هل يمكن إيجاد الحل الأمثل لمشكلة تحديد عتبة المردودية في المؤسسة محل الدراسة-شركة الاسمنت بسعيدة- باستخدام نموذج البرمجة الكسرية؟

للإجابة على هذه الاشكالية قمنا بصياغة الفرضية التالية:

- يمكن تطبيق نموذج البرمجة الكسرية لحل مشاكل اتخاذ القرارات ذات الدوال الكسرية على مستوى المؤسسات الجزائرية.

2. الإطار النظري: البرمجة الكسرية لحل مسائل اتخاذ القرار.

1.2 تعريف البرمجة الكسرية: ظهرت مسائل تكون فيها دالة الهدف عبارة عن نسبة بين دالتين خطيتين و قيود المسألة خطية و متغيراتها غير سلبية تدعى المسألة حينئذ بمسألة برمجة دوال الهدف الكسرية (أحمد حسن، هادي حسن، 2008)

الصيغة الرياضية العامة لنموذج البرمجة الكسرية: يمكن التعبير عن مسألة البرمجة الكسرية بالنموذج الرياضي الآتي:

$$[\text{Max}] Z = \frac{CX + \alpha}{DX + \beta}$$

Sous contraintes $AX \leq B$

حيث أن:

X: تمثل متغيرات النموذج الرياضي.
D: تمثل معاملات المتغيرات (x) في دالة المقام.
A: مصفوفة المعاملات للقيود.
C: تمثل الحد المطلق في دالة البسط (كمية ثابتة).

β : تمثل الحد المطلق في دالة المقام (كمية ثابتة). B: مصفوفة ثوابت الطرف الأيمن للقيود.

C: تمثل معاملات المتغيرات (x) في دالة البسط.

ولحل مسائل البرمجة الكسرية يجب توفر الشرطين الآتيين:

$$(1) \quad DX + \beta \neq 0 \quad \text{يمثل هذا الشرط قيمة معرفة للدالة } Z(X)$$

$$(2) \quad DX + \beta = \emptyset (CX + \alpha) \quad \text{حيث أن } \emptyset \text{ كمية ثابتة.}$$

فإذا استوفى النموذج الرياضي على هذه الشروط فيمكن حل المسألة بعدة طرق تستخدم لحل مسائل البرمجة الكسرية (حياوي لايد، 2012)

2.2 طرق حل مسائل البرمجة الكسرية: يوجد عدة طرق لحل مسائل البرمجة الكسرية منها: الطريقة التكميلية، طريقة تطوير قطع المستوى لإيجاد الحل العددي لمسائل البرمجة الكسرية، طريقة تقريب دالة الهدف لحل مسائل البرمجة الكسرية غير المقيدة وقد وقع اختيارنا على طريقة مضروبوات لاكرانج وطريقة البرمجة بالأهداف (بشيررحيمة، 2011).

1. طريقة مضروبوات لاكرانج لحل مسائل البرمجة الكسرية: لعل من المفيد في أغلب مسائل البرمجة الخطية و اللاخطية و الكسرية الحصول على قيمة قصوى (عظمى أو صغرى) لدالة الهدف وفقا لمجموعة من القيود أو الشروط الإضافية. إن طريقة مضروبوات لاكرانج بإمكانها تحقيق ذلك حيث تستخدم الطريقة دالة هدف و مجموعة معينة من القيود لتكون دالة جديدة تدعى بدالة لاكرانج، وتجرى على هذه الدالة عدة اشتقاقات تفاضلية تكون طويلة في أغلب الأحيان للحصول على مجموعة معادلات بواسطتها يمكن الوصول إلى مجموعة من الحلول يكون الحل الأمثل من ضمنها (بشيررحيمة، 2011).

إيجاد الحل الأمثل لمسائل البرمجة الكسرية بطريقة مضروبوات لاكرانج: تعتبر البرمجة الكسرية حالة خاصة من البرمجة اللاخطية فما ينطبق من الحلول لحل مسائل البرمجة اللاخطية يمكن تطبيقه على البرمجة الكسرية لكن العكس غير صحيح. ولعل أكثر الطرق شيوعا و استعمالا هي طريقة مضروبوات لاكرانج.

فإذا عبرنا عن مسألة البرمجة الكسرية بالنموذج الرياضي الآتي:

$$\begin{aligned} \text{Max } Z &= \frac{CX + \alpha}{CX + \beta} \\ \text{s.t } AX &\leq B \\ X_j &\geq 0 \end{aligned}$$

خطوات حل مسائل البرمجة الكسرية:

- 1- نجزئ دالة الهدف الكسرية إلى دالتين خطيتين تمثل الأولى دالة البسط و الثانية دالة المقام، ولكي تكون دالة الهدف أعظم ما يمكن يجب أن تكون دالة البسط أكبر ما يمكن ($\text{Max } Z_1$) بينما تكون دالة المقام أقل ما يمكن ($\text{Min } Z_2$) أما في حالة التمنية فتكون دالة البسط أقل ما يمكن ($\text{Min } Z_1$) و دالة المقام أكبر ما يمكن ($\text{Max } Z_2$).
- 2- يتم استخراج ($\text{Max } Z^*$) من حاصل جمع دالة البسط مع دالة المقام بعد تحويلها إلى ($\text{Max } Z_2$) أو ($\text{Min } Z_2$) حسب نوع دالة الهدف، ثم توضع هذه الدالة في نموذج رياضي مكون من قيود المسألة الأصلية بالإضافة إلى شروط عدم السلبية.

ولكن قيود المسألة المراد حلها قد تحمل علامة المساواة أو قد تحمل علامة اللامساواة لذا سيتم تناول دراسة الحالتين كالآتي:

أ. عندما تحمل القيود علامة المساواة: ليكن لدينا النموذج الرياضي الآتي:

$$\text{Max } Z^* = f(x)$$

$$\text{S.t } g_1(x) = b_1$$

: :

$$g_m(x) = b_m$$

حيث أن $f(x)$ و $g_i(x)$ ($i=1,2,\dots,m$) بشكل عام دوال مستمرة قابلة للاشتقاق و $m \leq n$ و x غير مشروط بعدم اللاسلبية ($x \geq 0$)
 $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)$

إن الدالة: $L(x, \lambda) = f(x) \pm \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x_j) - b_i$ تدعى دالة لاكلرانج

و أن المعلمات $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m)$ تسمى مضروبات لاكلرانج

و أن الشروط الضرورية للحصول على الحل الأمثل هي:

$$\frac{\partial L}{\partial x} = 0 \quad \frac{\partial L}{\partial \lambda} = 0$$

و بذلك سيكون لدينا $(n+m)$ من المتغيرات و $(n+m)$ من المعادلات و لذلك يمكن حل هذه المعادلات أنيا لإيجاد الحل لمجموعة المعادلات هذه.

ب. عندما تحمل القيود علامة اللامساواة: لحل هذا النوع من المسائل بطريقة مضروبات لاكلرانج لابد من تحويل متراجحات القيود إلى معادلات و ذلك يتطلب إضافة أو طرح مقادير مجهولة من كل قيد و تستخدم هذه الطريقة شروطا نصفربوا بسطتها بعض المتغيرات من أجل جعل عدد متغيرات المسألة مساويا لعدد المعادلات و حل نظام المعادلات المتكون.

تستخدم طريقة مضروبات لاكلرانج عندما تحمل قيود المسألة علامة اللامساواة للحصول على الشروط الضرورية شروط السلبية $-x \leq 0$ بدلا من $x \geq 0$ إضافة إلى شروط أخرى من أجل تصفير بعض المتغيرات، لذلك سيكون النموذج كالاتي:

$$\text{Max } Z^* = f(x)$$

$$\text{S.t } g_1(x) \leq b_1$$

: :

$$g_m(x) \leq b_m$$

$$-x_1 \leq 0$$

: :

$$-x_n \leq 0$$

و لتحويل جميع متراجحات القيود إلى معادلات سيكون النموذج كالاتي:

$$\text{Max } Z^* = f(x)$$

$$\text{S.t } g_1(x) - b_1 + S_1^2 = 0$$

: :

$$g_m(x) - b_m + S_m^2 = 0$$

$$-x_1 + h_1^2 = 0$$

: :

$$-x_j + h_j^2 = 0$$

إن دالة لاكلرانج ستكون كالآتي:

$$L(x, \lambda) = f(x) \pm \sum_{i=1}^m \lambda_i [g_i(x_j) - b_i + S_i^2] \pm \sum_{j=1}^n \lambda_{j+m} (-x_j + h_j^2)$$

حيث λ_i و λ_{j+m} تمثل مضروبات لاكلرانج وهي موجبة في حالة التعظيم وسالبة في حالة التدنية ولحل النموذج نتبع الآتي:

$$\frac{\partial L}{\partial x_j} = 0 \quad j=(1,2,\dots,n) \dots \dots \dots (1)$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda_i} = 0 \quad i=(1,2,\dots,m) \dots \dots \dots (2)$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda_{j+m}} = 0$$

$$\frac{\partial L}{\partial S_i} = 0 \dots \dots \dots (3)$$

$$\frac{\partial L}{\partial h_j} = 0 \dots \dots \dots (4)$$

يتم حل النموذج السابق بحل المعادلات 1، 2، 3، 4 وتتلخص شروط الطريقة في تحقيق المعادلة 3 و 4 أي أن المتغيرين λ_i أو S_i يساوي صفر، أو بتعبير آخر أن أحدهما يدخل الحلول الأساسية والآخر سيكون خارجا منها (بشير رحيمة، 2011).

2. طريقة تقريب دالة الهدف لحل مسائل البرمجة الكسرية غير المقيدة: حين تكون دالة الهدف نسبة بين دالتين خطيتين وقيود المسألة خطية و متغيراتها غير مقيدة بإشارة، تدعى المسألة حينئذ بمسألة البرمجة الكسرية غير المقيدة.

إن طريقة تقريب دالة الهدف هي إحدى طرائق حل مسائل البرمجة الكسرية في بحوث العمليات، حيث تعتمد طريقة الحل أسلوب المراحل والتقريب لدالة الهدف، إذ تضع في البداية تقريبا معينا لدالة الهدف كحل أولي لها ثم يعوض هذا الحل في النموذج الرياضي و يتم الحل بعدها بالطريقة المبسطة.

فإذا كان ناتج الحل هو الحل السابق نفسه نتوقف وسيكون هذا هو الحل الأمثل، عكس ذلك نستخرج تقريبا جديدا لدالة الهدف و نكرر التعويض و الحل لحين الوصول إلى الحل الأمثل.

فإذا عبرنا عن مسألة البرمجة الكسرية بالنموذج الرياضي الآتي:

$$\text{Max } Z = \frac{CX + \alpha}{DX + \beta}$$

$$AX = b$$

X : sans restriction

1.2. خوارزمية الحل بطريقة تقريب دالة الهدف:

إن خوارزمية الحل بطريقة تقريب دالة الهدف تتم وفق الخطوات الآتية:

(1) حساب قيمة L(X) من المعادلة الآتية

$$L(x) = \frac{\langle C, D \rangle}{\langle D, D \rangle}$$

حيث أن:

$$\langle C, D \rangle = \sum_{j=1}^N C_j D_j$$

$$\langle D, D \rangle = \sum_{j=1}^N D_j^2$$

(2) نحول دالة الهدف الكسرية إلى دالة هدف خطية مقربة وذلك بتعويض قيمتها في المعادلة التالية

$$[Max] F = \langle C_j - L(x^*) D_j, X_j \rangle \dots \dots \dots (1) (j=1,2,3,\dots,n)$$

حيث أن F هو اسم جديد لدالة الخطية المقربة.

ثم تضاف قيود المسألة الأصلية

$$AX = b$$

X : sans restriction

(3) يتم التعويض عن المتغيرات غير المقيدة بإشارة كفرق بين متغيرين غير سالبين أي:

$$X_j = X_j' - X_j'' \quad X_j', X_j'' \geq 0$$

(4) نحل دالة الهدف الجديدة مع قيود المسألة بالطريقة المبسطة كنموذج برمجة خطية إلى حين الوصول إلى الحل الأمثل.

سيتم الحصول عندها على قيم $X_j (j=1,2,3,\dots,n)$

(5) نعوض قيم X_j الناتجة عن الحل الأمثل بالطريقة المبسطة للحصول على قيمة.

$$L(x^*) = \text{Max } Z$$

(6) نجري مقارنة بين $L(x^*)$, $L(x)$ فإذا كانت $L(x) = L(x^*)$ نتوقف ويكون الناتج هو الحل الأمثل للمسألة، وبخلافه سوف نكون دالة هدف جديدة F بالاعتماد على $L(x^*)$ في المعادلة (1) ونعيد استعمال الطريقة المبسطة من جديد إلى حين الوصول إلى الحل الأمثل واستخراج $L(x^{**})$ ومقارنتها مع قيمة $L(x^*)$ فإذا كانت متساوية نتوقف وبخلافه يتم استخراج دالة هدف جديدة بالاعتماد على $L(x^{**})$ وتعاد الخطوات السابقة نفسها باستعمال الطريقة المبسطة إلى حين الوصول إلى الحل الأمثل وهكذا (أحمد حسين، رزق السوافيري، 2004)

3. الدراسات السابقة:

- 1- عباس أحمد حسن، اسراء هادي حسن (2007): "استخدام خوارزمية طريقة تطوير مولد قطع المستوي لإيجاد الحل العددي لمسائل البرمجة الكسرية"، وما تم لمسه في أمثلة هذه الدراسة هو امكانية ايجاد الحل العددي الأمثل لمسائل البرمجة الكسرية باستخدام هذه الطريقة.
- 2- رشيد بشير رحيمة، علي حسين حسن (2009): "تطوير طريقة دالة الهدف لحل مسائل البرمجة الكسرية غير المقيدة"، و توصلت هذه الدراسة إلى أن طريقة تقرب دالة الهدف هي إحدى طرائق بحوث العمليات لحل مسائل البرمجة الكسرية غير المقيدة، وتطوير هذه الطريقة تقلص من عدد مراحل الحل الأمثل إلى أقل ما يمكن.
- 3- رشيد بشير رحيمة (2011): "صياغة و حل نماذج البرمجة الكسرية الخطية باستخدام طريقة لاكرانج المطورة"، تستخدم هذه الطريقة لحل مسائل البرمجة اللاخطية بصفة عامة و البرمجة الكسرية بصفة خاصة.
- 4- واثق حياويلين (2012): "اتخاذ القرارات ذات الدوال الكسرية باستخدام طريق برمجة الأهداف"، تمحورت هذه الدراسة حول توجيه اهتمام متخذي القرار بما يساهم في تحقيق أهداف هذه المنظمات و توصلت إلى امكانية حل نماذج البرمجة الكسرية باستخدام البرمجة بالأهداف و الطريقة التكميلية المطورة بالاستعانة ببرنامج QSB و تطابق النتائج المحصل عليها بكلا الطريقتين.

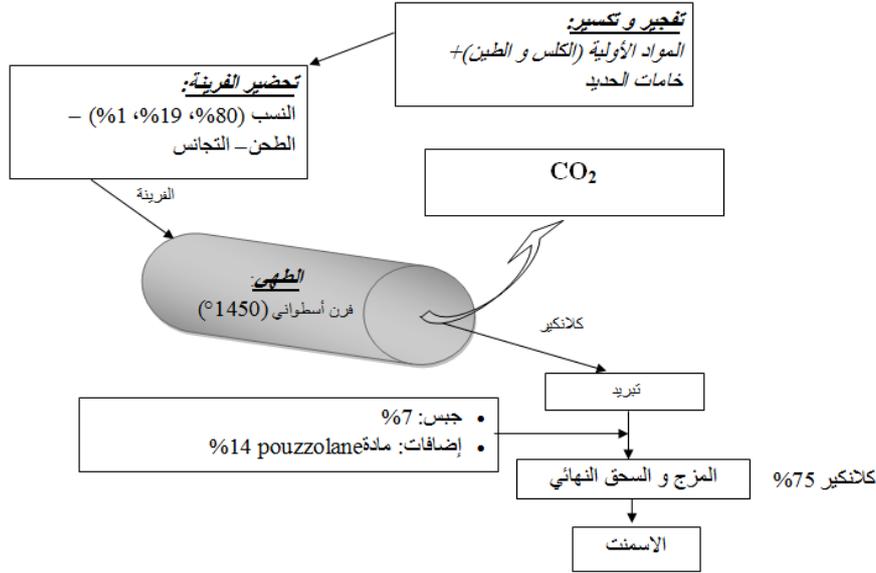
وفي الأخير يمكن القول أن الدراسة الحالية تختلف عن الدراسات السابقة كونها تتضمن طريقتين لحل دوال البرمجة الكسرية على غرار الدراسات السابقة التي تطرقت كل منها لطريقة واحدة، وقد تم تطبيقهما على دالة هدف كسرية متمثلة في عتبة المردودية.

4. الإطار التطبيقي: تطبيق أسلوب البرمجة الكسرية على واقع إحدى الشركات الجزائرية

في هذا الإطار سنحاول إيجاد حل لدالة هدف البرمجة الكسرية و المتمثلة في عتبة المردودية لإحدى المؤسسات و المتمثلة في مؤسسة الإسمنت بولاية سعيدة (SCIS) و ذلك بتطبيق طرق الحل التي تم التطرق إليها في الإطار النظري.

1.4 تحديد متغيرات النموذج:

الشكل 1: التمثيل البياني لمراحل صناعة الاسمنت

المصدر: www.ensh.dz

من خلال الشكل أعلاه يتبين لنا أن صناعة الاسمنت تتطلب الحصول على أقصى حد 30000 طن من الكلس و 6000 طن من الطين و 2000 طن من خامات الحديد. يتم مزج و طحن ما نسبته 80% من الكلس و 19% من الطين بالإضافة إلى 1% من خامات الحديد لتتشكل مادة متجانسة تسمى "الفيرتة" تدفع هذه المادة لتخزن في مطمورتين لكل مطمورة كأقصى حد 5000 طن، ثم يتم طهيها عند درجة 1450° للحصول على كلانكير Clinker الذي يتم تبريده مباشرة. لصناعة الاسمنت يتم مزج 75% كلانكير و 7% من الجبس و 14% من مادة pouzzolane وهي مادة بركانية تتكون أساسا من السيليكا و الأمونيا و أكسيد الحديد.

لبناء النموذج سنعمد على 5 متغيرات و هي كلانكير (و المتكون من 80% كلس، 19% طين، 1% خامات الحديد)، جبس و مادة pouzzolane بالنسب التالية: 75%، 7%، 14% و بالتالي ستكون لدينا المعادلة التالية:

$$Y = 0,75X_1 + 0,07X_2 + 0,14X_3$$

$$Y = 0,75(0,8 X_{11} + 0,19 X_{12} + 0,01X_{13}) + 0,07X_2 + 0,14X_3$$

$$Y = 0,6X_{11} + 0,1425 X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 \dots \dots \dots (1)$$

X_1 : كمية كلانكير.
 X_{11} : كمية كلس.
 X_{12} : كمية طين.
 X_{13} : كمية خامات الحديد.
 X_2 : كمية جبس.
 X_3 : كمية من مادة pouzzolane.

$$2.4 \text{ بناء النموذج الرياضي: لدينا: } SR = \frac{CF^*}{CA-CV}$$

النموذج الرياضي: بالاعتماد على بيانات تم الحصول عليها من شركة الاسمنت بسعيدة لعقد من الزمن قمنا ببناء النموذج الرياضي التالي:

$$[\min] SR = \frac{710.014.059,48 * (2337.55X_{11} + 555.17X_{12} + 29.22X_{13} + 272.71X_2 + 545.43X_3)}{970.08X_{11} + 230.39X_{12} + 12.13X_{13} + 113.18X_2 + 226.35X_3}$$

s/c :

$$\left\{ \begin{array}{l} X_{11} \leq 30000 \\ X_{12} \leq 6000 \\ X_{13} \leq 2000 \\ 0.8X_{11} + 0.19X_{12} + 0.01X_{13} \leq 10000 \\ X_2 \leq 30000 \\ X_3 \leq 25000 \\ 0.6X_{11} + 0.1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 \leq 25000 \end{array} \right.$$

$$X_{11}, X_{12}, X_{13}, X_2, X_3 \geq 0$$

3.4 حل النموذج الرياضي باستخدام طريقة لاكلرانج و البرمجة بالأهداف

(1) طريقة لاكلرانج: لدينا النموذج الرياضي السابق

تحويل النموذج الكسري:

بعد تجزأت دالة الهدف إلى دالة بسط و دالة مقام و حتى تكون الدالة الأصلية أدنى ما يمكن يجب أن يكون المقام أعظم و البسط أدنى.

$$[\min] Z_1 = 1,65969E^{+12}X_{11} + 3,94177E^{+11}X_{12} + 20746161215X_{13} + 1,93631E^{+11}X_2 + 3,87262E^{+11}X_3$$

$$[\max] Z_2 = 970,08X_{11} + 230,39X_{12} + 12,13X_{13} + 113,18X_2 + 226,35X_3$$

بتحويل دالة Max Z₂ إلى Min Z₂ نتحصل على:

$$[\min] Z_2 = -970,08X_{11} - 230,39X_{12} - 12,13X_{13} - 113,18X_2 - 226,35X_3$$

و بجمع دالة البسط و دالة المقام نستخرج:

$$[\min] Z^* = [16,6X_{11} + 3,94X_{12} + 0,207X_{13} + 1,93X_2 + 3,87X_3] E^{+11}$$

الحل:

$$[\min] Z^* = [16,6X_{11} + 3,94X_{12} + 0,207X_{13} + 1,93X_2 + 3,87X_3] E^{+11}$$

s/c :

$$X_{11} + S_1^2 = 30000$$

$$X_{12} + S_2^2 = 6000$$

$$X_{13} + S_3^2 = 2000$$

$$0.8X_{11} + 0.19X_{12} + 0.01X_{13} + S_4^2 = 10000$$

$$X_2 + S_5^2 = 30000$$

$$X_3 + S_6^2 = 29000$$

$$0.6X_{11} + 0.1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 + S_7^2 = 25000$$

$$-X_{11} + h_1^2 = 0$$

$$-X_{12} + h_2^2 = 0$$

$$-X_{13} + h_3^2 = 0$$

$$-X_2 + h_4^2 = 0$$

$$-X_3 + h_5^2 = 0$$

دالة لاكرانج:

$$L(X, \lambda) = 16,6X_{11} + 3,94X_{12} + 0,207X_{13} + 1,93X_2 + 3,87X_3 + \lambda_1(X_{11} + S_1^2 - 30000) + \lambda_2(X_{12} + S_2^2 - 6000) + \lambda_3(X_{13} + S_3^2 - 2000) + \lambda_4(0,8X_{11} + 0,19X_{12} + 0,01X_{13} + S_4^2 - 10000) + \lambda_5(X_2 + S_5^2 - 30000) + \lambda_6(X_3 + S_6^2 - 25000) + \lambda_7(0,6X_{11} + 0,1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 + S_7^2 - 25000) + \lambda_8(-X_{11} + h_1^2) + \lambda_9(-X_{12} + h_2^2) + \lambda_{10}(-X_{13} + h_3^2) + \lambda_{11}(-X_2 + h_4^2) + \lambda_{12}(-X_3 + h_5^2)$$

حيث $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4, \lambda_5, \lambda_6, \lambda_7, \lambda_8, \lambda_9, \lambda_{10}, \lambda_{11}, \lambda_{12}$ مضروبات لاكرانج.

$$\frac{\partial L}{\partial X_{11}} = 16,6 + \lambda_1 + 0,8\lambda_4 + 0,6\lambda_7 - \lambda_8 = 0$$

$$\frac{\partial L}{\partial X_{12}} = 3,94 + \lambda_2 + 0,19\lambda_4 + 0,1425\lambda_7 - \lambda_9 = 0$$

$$\frac{\partial L}{\partial X_{13}} = 0,207 + \lambda_3 + 0,01\lambda_4 + 0,0075\lambda_7 - \lambda_{10} = 0 \quad \dots\dots\dots(1)$$

$$\frac{\partial L}{\partial X_2} = 1,93 + \lambda_5 + 0,07\lambda_7 - \lambda_{11} = 0$$

$$\frac{\partial L}{\partial X_3} = 3,87 + \lambda_6 + 0,14\lambda_7 - \lambda_{12} = 0$$

$$\begin{aligned}
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_1} &= X_{11} + S_1^2 - 30000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_2} &= X_{12} + S_2^2 - 6000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_2} &= X_{13} + S_3^2 - 2000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_4} &= 0,8X_{11} + 0,19X_{12} + 0,01X_{13} + S_4^2 - 10000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_5} &= X_2 + S_5^2 - 30000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_6} &= X_3 + S_6^2 - 25000 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_7} &= 0,6X_{11} + 0,1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 + S_7^2 - 25000 = 0
 \end{aligned}
 \tag{2}$$

$$\begin{aligned}
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_8} &= -X_{11} + h_1^2 = 0 \implies X_{11} = h_1^2 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_9} &= -X_{12} + h_2^2 = 0 \implies X_{12} = h_2^2 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_{10}} &= -X_{13} + h_3^2 = 0 \implies X_{13} = h_3^2 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_{11}} &= -X_2 + h_4^2 = 0 \implies X_2 = h_4^2 \\
 \frac{\partial L}{\partial \lambda_{12}} &= -X_3 + h_5^2 = 0 \implies X_3 = h_5^2
 \end{aligned}
 \tag{3}$$

$$\begin{aligned}
 \frac{\partial L}{\partial S_1} = 2\lambda_1 S_1 = 0 & \implies \lambda_1 S_1 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_2} = 2\lambda_2 S_2 = 0 & \implies \lambda_2 S_2 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_3} = 2\lambda_3 S_3 = 0 & \implies \lambda_3 S_3 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_4} = 2\lambda_4 S_4 = 0 & \implies \lambda_4 S_4 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_5} = 2\lambda_5 S_5 = 0 & \implies \lambda_5 S_5 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_6} = 2\lambda_6 S_6 = 0 & \implies \lambda_6 S_6 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial S_7} = 2\lambda_7 S_7 = 0 & \implies \lambda_7 S_7 = 0
 \end{aligned}
 \quad \dots\dots (4)$$

$$\begin{aligned}
 \frac{\partial L}{\partial h_1} = 2\lambda_8 h_1 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial h_2} = 2\lambda_9 h_2 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial h_3} = 2\lambda_{10} h_3 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial h_4} = 2\lambda_{11} h_4 = 0 \\
 \frac{\partial L}{\partial h_5} = 2\lambda_{12} h_5 = 0
 \end{aligned}
 \quad \dots\dots (5)$$

بتربيع طرفي جملة المعادلات (5) و تعويض جملة المعادلات (3) في (5) نحصل على:

$$\begin{aligned}
 \lambda_8^2 X_{11} = 0 \\
 \lambda_9^2 X_{12} = 0 \\
 \lambda_{10}^2 X_{13} = 0 \\
 \lambda_{11}^2 X_2 = 0 \\
 \lambda_{12}^2 X_3 = 0
 \end{aligned}
 \quad \dots\dots (6)$$

من جملة المعادلات 2، 4، 6 نستنتج الشكل التالي:

الشكل 2: تمثيل بياني يوضح حل الدالة بطريقة لاكرانج

$\lambda_8=0 ; X_{11}=30000$				$\lambda_8 \neq 0 ; X_{11}=0$			
أو							
$\lambda_1 \neq 0 ; S_1^2=0$				$\lambda_1=0 ; S_1^2=30000$			
$\lambda_9=0 ; X_{12}=6000$				$\lambda_9 \neq 0 ; X_{12}=0$			
$\lambda_2 \neq 0 ; S_2^2=0$				$\lambda_2=0 ; S_2^2=6000$			
$\lambda_{10} \neq 0 ; X_{13}=0$		$\lambda_{10}=0 ; X_{13}=2000$		$\lambda_{10}=0 ; X_{13}=2000$		$\lambda_{10} \neq 0 ; X_{13}=0$	
$\lambda_3=0 ; S_3^2=2000$		$\lambda_3 \neq 0 ; S_3^2=0$		$\lambda_3 \neq 0 ; S_3^2=0$		$\lambda_3=0 ; S_3^2=2000$	
$S_1^2=0$	$S_1^2 \neq 0$	$S_1^2 \neq 0$	$S_1^2=0$	$S_1^2=0$	$S_1^2 \neq 0$	$S_1^2 \neq 0$	$S_1^2=0$
$X_{11}=30000$	$X_{11}=0$	$X_{11}=0$	$X_{11}=30000$	$X_{11}=30000$	$X_{11}=0$	$X_{11}=0$	$X_{11}=30000$
$X_{11}=30000$	$X_{11}=0$	$X_{11}=0$	$X_{11}=30000$	$X_{11}=30000$	$X_{11}=0$	$X_{11}=0$	$X_{11}=30000$
$X_{12}=6000$	$X_{12}=6000$	$X_{12}=6000$	$X_{12}=6000$	$X_{12}=0$	$X_{12}=0$	$X_{12}=0$	$X_{12}=0$
$X_{13}=0$	$X_{13}=0$	$X_{13}=2000$	$X_{13}=2000$	$X_{13}=2000$	$X_{13}=2000$	$X_{13}=0$	$X_{13}=0$
$S_4^2=-$	$S_4^2=94,13$	$S_4^2=94,02$	$S_4^2=-$	$S_4^2=-$	$S_4^2=99,89$	$S_4^2=100$	$S_4^2=-$
15140	$\lambda_4=0$	$\lambda_4=0$	15160	14020	$\lambda_4=0$	$\lambda_4=0$	14000
$\lambda_4=0$			$\lambda_4=0$	$\lambda_4=0$			$\lambda_4=0$

$Z_1=1710143669$	$Z_5=1710081046$	$Z_9=1706512778$	$Z_{13}=0$
$Z_2=1709820497$	$Z_6=1709809139$	$Z_{10}=1709727768$	$Z_{14}=1709741551$
$Z_3=1706664657$	$Z_7=1706663890$	$Z_{11}=1705257248$	$Z_{15}=1705248277$
$Z_4=1708332974$	$Z_8=1708328753$	$Z_{12}=1708052401$	$Z_{16}=1708056527$

المصدر: من إعداد الباحثين

ملاحظة: حالة $S_7^2=18530$ أي $S_7=136,12$ إن المتغير S يعبر عن الموارد غير مستغلة إذا فرضنا أن $S_7=0$ و $\lambda_7=0$ فإن قيمة X_{11} التي تحقق كلا من القيد الرابع والسابع هي $X_{11}=11050$ وهي بذلك تحقق قيمة لدالة الهدف الأصلية متمثلة بـ 1.709.781.440 دج ولكنها لا تحقق القيمة الدنيا ولا العظمى.

التعليق: إن القيمة الدنيا لدالة الهدف هي صفر، سنرفض هذه القيمة لأنها تعني إقفال الشركة.

أما القيمة الموالية هي 1.705.248.277 دج والتي سنرفضها أيضا لأنها تتحقق بمتغير واحد وهو X_2 وجميع المتغيرات الأخرى معدومة و هذا من المستحيل لأن صناعة الاسمنت تتطلب تدخل جميع المواد الأولية في عملية الإنتاج أي أن تكون دالة الهدف متكونة من جميع المتغيرات والقيمة 1.709.781.440 دج هي التي تحقق ذلك وبالتالي فإن:

$$X_{11}=11050$$

$$X_2=30000$$

$$X_{12}=6000$$

$$X_3=25000$$

$$X_{13}=2000$$

$$Z=1.709.781440$$

(2) طريقة البرمجة بالأهداف:

لدينا النموذج الرياضي التالي:

$$[\text{Min}] SR = \frac{710.014.059,48 \cdot (2337.55X_{11} + 555.17X_{12} + 29.22X_{13} + 272.71X_2 + 545.43X_3)}{970.08X_{11} + 230.39X_{12} + 12.13X_{13} + 113.18X_2 + 226.35X_3}$$

s/c:

$$\left\{ \begin{array}{l} X_{11} \leq 30000 \\ X_{12} \leq 6000 \\ X_{13} \leq 2000 \\ 0.8X_{11} + 0.19X_{12} + 0.01X_{13} \leq 10000 \\ X_2 \leq 30000 \\ X_3 \leq 25000 \\ 0.6X_{11} + 0.1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 \leq 25000 \end{array} \right.$$

$$X_{11}, X_{12}, X_{13}, X_2, X_3 \geq 0$$

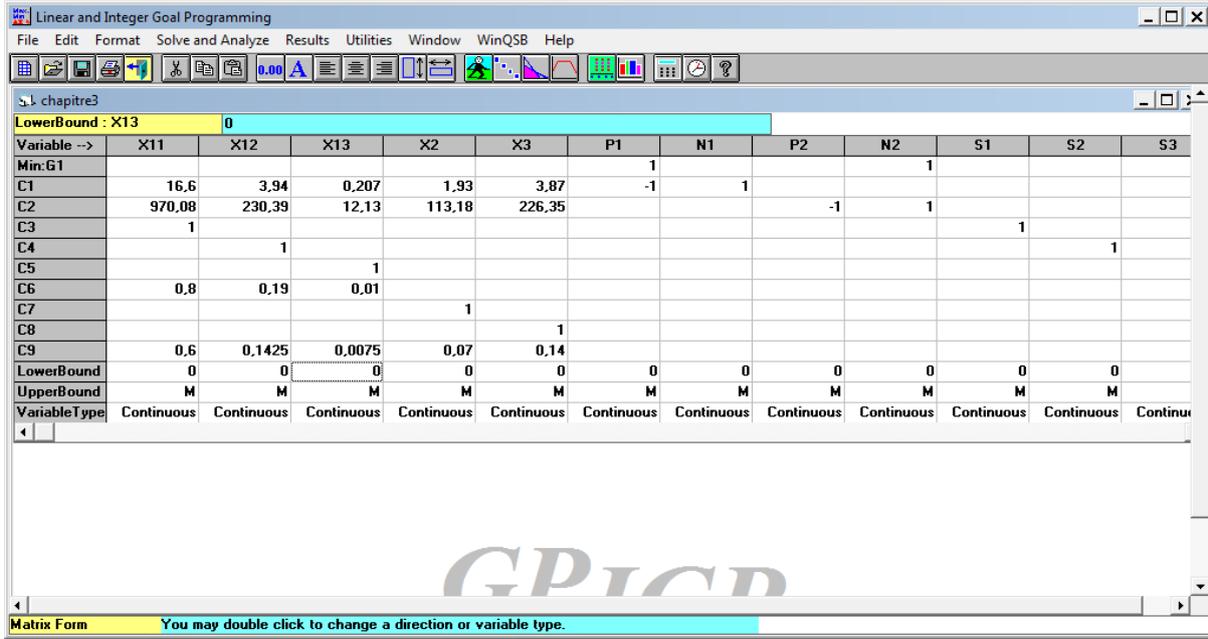
تحويل النموذج الكسري إلى نموذج البرمجة بالأهداف:

$$[\text{Min}] F = \delta_1^+ + \delta_2^-$$

$$\left\{ \begin{array}{l} [16,6X_{11} + 3,94X_{12} + 0,207X_{13} + 1,93X_2 + 3,87X_3]E^{+11} + \delta_1^- - \delta_1^+ = 12802573 * E^{+11} \\ -970,08X_{11} - 230,39X_{12} - 12,13X_{13} - 113,18X_2 - 226,35X_3 + \delta_1^- - \delta_1^+ = 775054798,74 \\ X_{11} + S1 = 30000 \\ X_{12} + S2 = 6000 \\ X_{13} + S2 = 2000 \\ 0.8X_{11} + 0.19X_{12} + 0.01X_{13} + S4 = 10000 \\ X_2 + S5 = 30000 \\ X_3 + S6 = 25000 \\ 0.6X_{11} + 0.1425X_{12} + 0,0075X_{13} + 0,07X_2 + 0,14X_3 + S7 = 25000 \end{array} \right.$$

إدخال البيانات: نقوم بادخال النموذج أعلاه إلى برنامج win QSB

الشكل 3: تمثيل بياني يوضح النموذج الرياضي باستخدام برنامج QSB

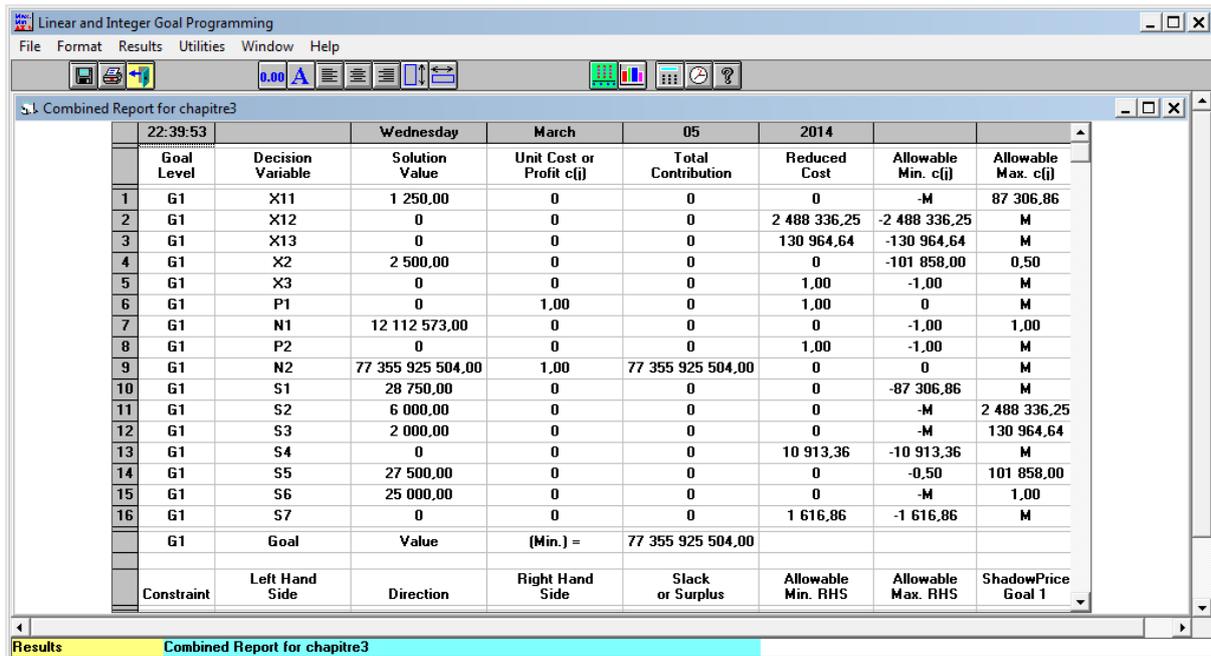


Variable -->	X11	X12	X13	X2	X3	P1	N1	P2	N2	S1	S2	S3
Min:G1						1			1			
C1	16,6	3,94	0,207	1,93	3,87	-1	1					
C2	970,08	230,39	12,13	113,18	226,35			-1	1			
C3	1									1		
C4		1									1	
C5			1									1
C6	0,8	0,19	0,01									
C7				1								
C8					1							
C9	0,6	0,1425	0,0075	0,07	0,14							
LowerBound	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
UpperBound	M	M	M	M	M	M	M	M	M	M	M	M
VariableType	Continuous	Continu										

المصدر: من إعداد الباحثين بالاعتماد على برنامج QSB

الحل:

الشكل 4: تمثيل بياني يوضح حل الدالة باستخدام برنامج QSB



Goal Level	Decision Variable	Solution Value	Unit Cost or Profit c(j)	Total Contribution	Reduced Cost	Allowable Min. c(j)	Allowable Max. c(j)
1	G1	X11	1 250,00	0	0	-M	87 306,86
2	G1	X12	0	0	2 488 336,25	-2 488 336,25	M
3	G1	X13	0	0	130 964,64	-130 964,64	M
4	G1	X2	2 500,00	0	0	-101 858,00	0,50
5	G1	X3	0	0	1,00	-1,00	M
6	G1	P1	0	1,00	1,00	0	M
7	G1	N1	12 112 573,00	0	0	-1,00	1,00
8	G1	P2	0	0	1,00	-1,00	M
9	G1	N2	77 355 925 504,00	1,00	77 355 925 504,00	0	M
10	G1	S1	28 750,00	0	0	-87 306,86	M
11	G1	S2	6 000,00	0	0	-M	2 488 336,25
12	G1	S3	2 000,00	0	0	-M	130 964,64
13	G1	S4	0	0	10 913,36	-10 913,36	M
14	G1	S5	27 500,00	0	0	-0,50	101 858,00
15	G1	S6	25 000,00	0	0	-M	1,00
16	G1	S7	0	0	1 616,86	-1 616,86	M
	G1	Goal	Value	(Min.) =	77 355 925 504,00		
Constraint	Left Hand Side	Direction	Right Hand Side	Slack or Surplus	Allowable Min. RHS	Allowable Max. RHS	ShadowPrice Goal 1

المصدر: من إعداد الباحثين بالاعتماد على برنامج QSB

من خلال الشكل أعلاه نتحصل على الحل التالي:

$X_{11}=1250$	$S1=28750$	$\delta_1^+=0$
$X_{12}=0$	$S2=6000$	$\delta_1^-=12.112.573$
$X_{13}=0$	$S3=2000$	$\delta_2^+=0$
$X_2=25000$	$S4=0$	
$X_3=0$	$S5=27500$	
	$S6=25000$	
	$S7=0$	

$$\delta_2^- = 77.355.925.504$$

$$F = 77.355.925.504$$

$$Z = 1.710.866.598$$

التعليق:

إن الحل المرضي لهذا النموذج يتطلب أن تكون $X_{11}=1250$ و $X_2=25000$ و من الواضح أن الهدف الأول تحقق بقيمة أدنى مقدرة بـ 12.112.573 دج، أما الهدف الثاني تحقق بقيمة أدنى من المستهدفة مقدرة بـ 77.355.925.504 دج

إن عتبة المردودية لتشكيلة المتغيرات تساوي 1.710.866.598 دج أي أنه أكبر من الحل بطريقة لاكلرانج. و عليه نستنتج بأن الحل بطريقة لاكلرانج أفضل من الحل بطريقة البرمجة بالأهداف في هذه الدراسة.

5. النتائج:

الجدول 1: أهم النتائج

طريقة البرمجة بالأهداف	طريقة لاكلرانج
$X_{11}=1250$	$X_{11}= 11050$
$X_{12}=0$	$X_{12}= 6000$
$X_{13}=0$	$X_{13}= 2000$
$X_2= 25000$	$X_2= 30000$
$X_3=0$	$X_3=25000$
$Z=1710866598$	$Z= 1709781440$

المصدر: من إعداد الباحثين

6. مناقشة النتائج:

إن عتبة المردودية لتشكيلة المتغيرات تساوي 1.710.866.598 دج أي أنه أكبر من الحل بطريقة لاكلرانج. و عليه نستنتج بأن الحل بطريقة لاكلرانج أفضل من الحل بطريقة البرمجة بالأهداف في هذه الدراسة.

7. خاتمة:

قمنا بحل النموذج الرياضي باستعمال طريقة البرمجة بالأهداف بالاستعانة ببرنامج QSB و طريقة مضروبات لاكلرانج و توصلنا إلى أن أفضل طريقة حل كانت طريقة لاكلرانج حيث أنها حققت أقل قيمة لعتبة المروددية و باستخدام جميع المتغيرات.

كما لا يفوتنا بأن ننوه إلى أن هذه الأساليب تعد مساعدة و تقوم باقتراح حلول لا يمكن تطبيقها على أرض الواقع الملموس إلا من خلال تدخل الحكم الشخصي للمسير و استعماله لتجربته.

8. قائمة المراجع:

- أحمد حسين، فتحي رزق السوافيري، بحوث العمليات في المحاسبة، دارالجامعية، الاسكندرية، مصر، 2004.
- سونيا محمد البكري، استخدام الأساليب الكمية في الإدارة، الدار الجامعية، الإسكندرية، مصر، 2002.
- لحسن عبد الله بالشيوة، بحوث العمليات، دار اليازوري العلمية للنشر و التوزيع، عمان الأردن، 2011.
- رشيد بشير رحيمة، صياغة و حل نماذج البرمجة. الكسرية الخطية باستخدام طريقة لاكلرانج المطورة، مجلة علوم ذي قار، المجلد 2 العدد 3، العراق، 2011.
- شيد بشير رحيمة، علي حسين حسن، تطوير طريقة دالة الهدف لحل مسائل البرمجة الكسرية غير المقيدة، مجلة جامعة ذي قار، المجلد 5، العدد 3، العراق، 2009.
- عباس أحمد حسن، أسراء هادي حسن، استخدام خوارزمية طريقة تطوير مولد قطع المستوي لإيجاد الحل العددي لمسائل البرمجة الكسرية، مجلة الهندسة و التكنولوجيا، المجلد 26، العدد 4، العراق، 2008.
- واثق حياوي لايد، اتخاذ القرارات ذات الدوال الكسرية باستخدام طريق برمجة الأهداف، مجلة الهندسة، المجلد 18، العدد 8، العراق، 2012.
- Louis Dubrulle, Didier Jourdain, comptabilité analytique de gestion, DUNOD, Paris, 5^{ème} édition, 2007.
- www.ensh.dz (consulté le 14/01/2018).