

الأساليب الكمية في الإدارة

دقيقة

مدة المحاضرة :

المحاضرة : الثانية

مصطلحات هامة في بحوث العمليات :

١) النظام : System

عبارة عن مجموعة من العناصر المترابطة معاً في علاقات معينة ومعزولة إلى حد ما عن أي نظام آخر، مثل : الطائرة، شركة تجارية .

أ) الأنظمة الحتمية (Deterministic System) :

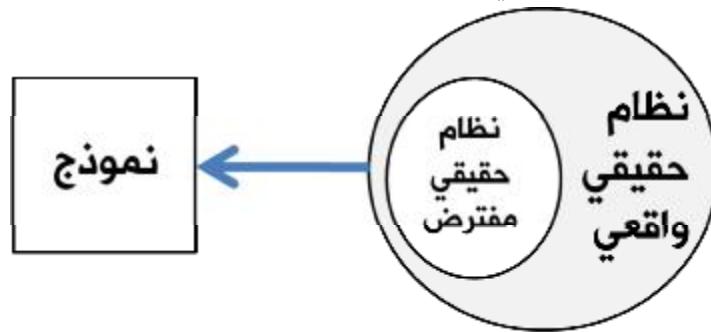
يتم التنبؤ عن سلوك عناصر النظام بطريقة محددة تماماً (جميع متغيرات النظام معروفة) .

ب) الأنظمة الاحتمالية (Probabilistic System) :

تخضع بعض العناصر إلى مفهوم التوزيعات الإحصائية بسبب اعتمادها على الأحداث العشوائية التي تتغير باستمرار .

٢) النموذج (Modeling) النمذجة (The Model) :

صورة مبسطة للتعبير عن نظام عملي من واقع الحياة أو فكرة مطروحة لنظام قابل للتنفيذ .



✿ مراحل دراسة بحوث العمليات :

- ١) الملاحظة (Observation) : إدراك وجود المشكلة وتحديدها (حقائق ، آراء ، أعراض) .
- ٢) تعريف المشكلة (Problem Definition) : تعريف المشكلة بعبارات محددة وواضحة (الهدف ، المتغيرات ، الثوابت والقيود المفروضة) .
- ٣) بناء النموذج (Model Construction) : تطوير النموذج الرياضي الذي يتفق مع أهداف المسألة .
- ٤) حل النموذج (Model Solution) : التوصل إلى الحل الذي يحقق أفضل قرار .
- ٥) التتحقق من صحة النموذج (Model Validity) : عن طريق مقارنة النتائج مع قيم سبق اختبارها أو عن طريق استخدام الاختبارات الإحصائية .
- ٦) تنفيذ النتائج (Implementation) : ترجمة النتائج إلى تعليمات تشغيلية تفصيلية .

البرمجة الرياضية (Mathematical Programming)

- العلم الذي يبحث في تحديد القيمة (أو القيم) العظمى أو الصغرى لدالة محددة تسمى دالة الهدف (Objective Function) .
- تعتمد دالة الهدف على عدد نهائى من المتغيرات (Variables) .
- المتغيرات في دالة الهدف قد تكون مستقلة عن بعضها أو قد تكون مرتبطة مع بعضها بما يسمى [القيود] (Constraints) .

البرمجة الخطية (Linear Programming)

- حالة خاصة من البرمجة الرياضية .
- دالة الهدف ودالة القيم ← خطية .
- البرمجة (Programming) .
- الخطية (Linearity) .

مكونات نموذج البرمجة الخطية :

- أ) وجود عدد من المتغيرات (متغيرات القرار Decision Variables) التي يجب تحديد قيمها للوصول إلى الهدف المنشود .

- سنرمز لهذه المتغيرات بـ x_1, x_2, \dots, x_n .

مثال : كمية الإنتاج لسلعة معينة (طاولات ، أقلام ، سيارات ، حقائب) .

- ب) وجود هدف يُراد الوصول إليه ، ويعبر عنه رياضياً بـ دالة خطية تسمى دالة الهدف وتأخذ الشكل العام التالي :

$$Z = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

حيث C_j أعداد حقيقة تسمى بمعاملات المتغيرات
($j = 1, 2, \dots, n$)

وتصنف الأهداف إلى مجموعتين :

الأولى) تعظيم دالة الهدف (Maximization) السعي إلى تحقيق الربح لأقصى حد ممكن

$$\max Z = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

الثانية) تصغير دالة الهدف (Minimization) السعي إلى تخفيض التكاليف لأدنى حد ممكن

$$\min Z = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

ج) وجود علاقة بين المتغيرات يعبر عنها رياضياً بمتباينات تسمى القيود الخطية (قيود المسألة)
وتأخذ أحد الشكلين : (Constraints)

ج/١) غالباً إذا كانت الدالة من نوع التفظيم أي Max

$$\sum_{i=1}^m a_{ij} x_j \leq b_i$$

ج/٢) غالباً إذا كانت الدالة من نوع التصغير أي Min

$$\sum_{i=1}^m a_{ij} x_j \geq b_i$$

حيث

n تعبّر عن عدد المتغيرات

m تعبّر عن عدد قيود المسألة

a_{ij} أعداد حقيقية تسمى معاملات المتغيرات في القيود

b_i أعداد حقيقية تعبّر عن الموارد المتاحة أو المتطلبات الالزامية لكل قيد من القيود

المتغيرات = الأعمدة

القيود = الصنوف

د) وجود شروط أخرى بصرف النظر عن الهدف :

د/١) كأن لا تقل قيمة أحد المتغيرات عن كمية معينة بسبب التزامات معينة .

د/٢) كأن لا تزيد قيمة أحد المتغيرات عن كمية معينة بسبب وجود منافسة على سبيل المثال .

د/٣) الاشتراط على المتغيرات أن تكون غير سالبة (شروط مفروض على جميع النماذج)

مثال : قيد عدم السالبية $x_j \geq 0$

❖ الشكل العام في حالة التفظيم :

دالة الهدف :

$$\max Z = \sum_{j=1}^n C_j x_j$$

s.t

القيود السالبة :

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^m a_{ij} x_j &\leq b_i \\ x_j &\geq 0 \end{aligned}$$

- ١) تحديد المتغيرات $Z = f(x_1, x_2, \dots)$ حيث وتعريفها مع تعريف وحدات القياس المستعملة لكل متغير .
- ٢) تحديد معاملات المتغيرات في دالة الهدف $Z = C$ مع تعريف الوحدات المستخدمة لقياس هذه المعامل .
- ٣) تحديد دالة الهدف مع التأكيد من استخدام وحدات القياس نفسها .
- ٤) تحديد معاملات المتغيرات في القيود $Z \leq a$ مع وحدات القياس المناسبة لكل معامل .
- ٥) تحديد معاملات الطرف الأيمن (الموارد أو الالتزامات) $a_i \leq b_i$ مع وحدات القياس المناسبة لكل معامل .
- ٦) قيد عدم السالبية .

مثال ١ :

تقوم الشركة العربية للمنظفات بإنتاج أنواع مختلفة من مساحيق غسيل الملابس. إذا تسلمت الشركة طلبات من أحد التجار للحصول على ١٢ كيلو جرام من مسحوق معين من منتجات الشركة. إذا كان المسحوق المطلوب يتم تصنيعه من خلال مزج ثلاثة أنواع من المركبات الكيماوية هي C,B,A

- إذا علمت أن المواصفات المطلوبة لهذا المسحوق كما ورد في الطلب كانت ما يلي:

- + يجب أن يحتوي المسحوق على ٣ كيلو جرام على الأقل من المركب B
- + يجب أن لا يحتوي المسحوق على أكثر من ٩٠٠ جرام من المركب A
- + يجب أن يحتوي المسحوق على ٢ كيلو جرام بحد أدنى من المركب C
- + يجب أن يحتوي المزيج على ٤ كيلو جرام على الأكثر من A,C .

إذا علمت أن تكلفة تصنيع الكيلو جرام الواحد من المركب A تساوي ٦ ريال، وإن تكلفة تصنيع الكيلو جرام من المركب B تساوي ١٢ ريال في حين تبلغ تكلفة تصنيع الكيلو جرام من المركب C تساوي ٩ ريال.

- المطلوب : صياغة برنامج خطبي :

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= 6X_1 + 12X_2 + 9X_3 \\ \text{s.t.} \\ B &\text{ عند المركب } X_2 \geq 3 \\ A &\text{ عند المركب } X_1 \leq 0.9 \\ C &\text{ عند المركب } X_3 \geq 2 \end{aligned}$$

$$\frac{900}{1000} = 0.9$$

$$\begin{aligned} X_1 + X_3 &\leq 4 && \text{عند المركب A} \\ X_1 + X_2 + X_3 &= 12 && \text{عند المركب B} \\ X_1, X_2, X_3 &\geq 0 && \text{عند المركب C} \end{aligned}$$

مثال : ٢

تمتلك شركة مصنعاً صغيراً لإنتاج السيراميك من النوع الممتاز والعادي وتوزيع الإنتاج على تجار حيث تبلغ الكميات المتاحة A, B الجملة. يحتاج إنتاج السيراميك إلى نوعين أساسين من المواد الخام من كل منها يومياً ١٢ طن ، ٢٥ طن على التوالي . الجدول التالي يظهر احتياجات إنتاج الطن من السيراميك الممتاز B, A وإنتاج الطن من السيراميك العادي من المادتين الخام

المتاحة بالطن	احتياجات السيراميك من المواد الخام		
	العادى	الممتاز	
١٢	٢	١	مادة خام A
٢٥	٤	٣	مادة خام B

وقد أظهرت دراسات السوق أن الطلب على السيراميك العادي يزيد عن الطلب على السيراميك الممتاز، كما أظهرت دراسات السوق أيضاً أن الحد الأقصى للطلب اليومي على السيراميك العادي هو ٥ طن. يبلغ هامش ربح الطن من السيراميك الممتاز ٣٠٠٠ ريال في حين يبلغ هامش الربح من النوع العادي ٢٠٠٠ ريال.

- المطلوب : صياغة برنامج خطوي مناسب للمشكلة.

Subject to

$X_1 = \text{عدد الأطنان من سيراميك الممتاز}$
 $X_2 = \text{عدد الأطنان من سيراميك العادي}$

$\text{MAX } Z = 3000X_1 + 2000X_2$

$S.t$

$A \quad \text{قيمة المادة الأولى} \quad 2X_1 + X_2 \leq 12$

$B \quad \text{قيمة المادة الثانية} \quad 3X_1 + 4X_2 \leq 25$

قيمة الربح من بيع الطن
 $X_1 \geq 0$

قيمة الربح من بيع الطن
 $X_2 \leq 5$

مدخلاته
 $X_1, X_2 \geq 0$

حل مسائل البرمجة الخطية

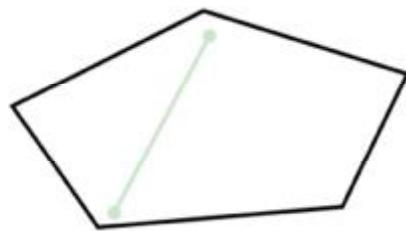
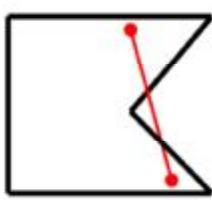
✓ طريقة الرسم البياني Graphical Method

✓ طريقة السمبلاكس Simplex Method

➤ يعتمد على عدد المتغيرات في المسألة

خصائص معالجة مشاكل البرمجة الخطية

- تقع جميع الحلول الممكنة في منطقة محدبة، وتكون مجموعة نقاطها مجموعة محدبة.
- المنطقة المحدبة : هي المنطقة التي تكون فيها كل النقاط الواقعه على الخط المستقيم الموصل بين أي نقطتين تقع كذلك في المنطقة المحدبة نفسها.



- مجموعة الحلول الممكنة محدودة بعدد نهائي من الجواب .
- أي حل أمثل لا بد وأن يقع على أحد أركان منطقة الحلول الممكنة (النقط الركنية) .

طريقة الرسم البياني

① الخطوة الأولى :

- تحديد منطقة الحلول المقبولة أو الممكنة (Feasible solutions) التي تتحقق عندها المتباينات أو القيود
- (منطقة تقاطع مناطق الحل للقيود = التي تتحقق عندها جميع قيود المسألة)

② الخطوة الثانية :

الحصول على قيمة دالة الهدف عند كل نقطة من نقاط رؤوس المضلع المحدب (النقط الركنية) في منطقة الحلول المقبولة ، تكون عندها دالة الهدف أكبر (أصغر) ما يمكن .

حالات خاصة في البرمجة الخطية :

✓ قد يوجد تكرار (تحل) Degenerate (في الطريقة البسطة)

✓ قد يوجد حلول مثلث متعددة Optimal solutions (بمجرد النظر إلى المسألة)

✓ قد لا يوجد لها حل Infeasible (من الرسم البياني)

✓ قد يوجد لها حل غير محدود Unbounded (من الرسم البياني)

خطوات طريقة الرسم البياني :

- ❶ تحويل متباينات القيود إلى معادلات ، و عملية التحويل هذه تجعل القيد في صيغة معادلة خطية يمكن تمثيلها بخط مستقيم .
- ❷ تحديد نقاط تقاطع كل قيد مع المحورين والتوصيل بين هاتين النقطتين بخط مستقيم لكل قيد .
- ❸ رسم القيود على الشكل البياني بعد أن يتم تحديد نقاط التقاطع وتحديد منطقة الحل الممكن .
- ❹ تحديد الحل الأمثل (الحلول المثلث) والذي يقع على أحد نقاط زوايا المضلع (نقطة ركنية) من خلال :
 - أ) إيجاد قيم المتغيرات عند هذه النقاط .
 - ب) اختيار أكبر (أصغر) قيمة بعد التعويض بدالة الهدف .

مثال معرض المفهوف للرفووف :

	الطاولات (للطاولة)	الكراسي (ل الكرسي)	الوقت المتاح يومياً
ربح القطعة بالريال	7	5	
التجارة	ساعة 3	ساعة 4	2400
الطلاء	ساعة 2	ساعة 1	1000

قيود أخرى :

- عدد الكراسي المصنعة لا يزيد عن ٤٥٠ كرسي .
- يجب تصنيع ١٠٠ طاولة على الأقل يومياً .

صياغة البرنامج الخطى :

المتغيرات :

$$x_1 = \text{عدد الطاولات المصنعة}$$

$$x_2 = \text{عدد الكراسي المصنعة}$$

دالة الهدف من نوع تعظيم : Maximize

$$\text{Max } z = 7x_1 + 5x_2$$

$$3x_1 + 4x_2 \leq 2400 \quad - \text{قيود التجارة}$$

$$2x_1 + x_2 \leq 1000 \quad - \text{قيود الطلاء}$$

قيود إضافية :

$$x_2 \leq 450 \quad - \text{لا يمكن إنتاج أكثر من [٤٥٠] من الكراسي ...}$$

$$x_1 \geq 100 \quad - \text{يجب إنتاج ١٠٠ طاولة بحد أدنى ...}$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

قييد عدم السالبية :

الشكل العام للمسألة :

$$\text{Max } z = 7x_1 + 5x_2$$

s.t.

$$3x_1 + 4x_2 \leq 2400$$

$$2x_1 + 1x_2 \leq 1000$$

$$x_2 \leq 450$$

$$x_1 \geq 100$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

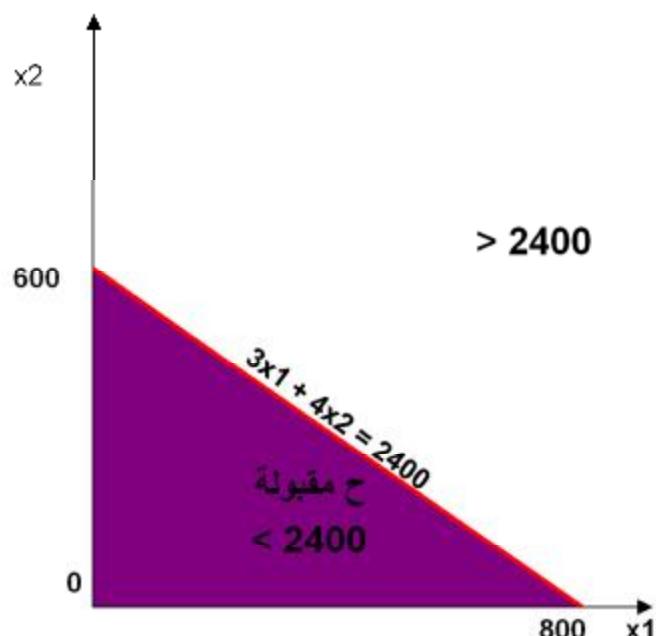
قييد النجارة

$$3x_1 + 4x_2 = 2400$$

التقطع

$$(x_1 = 0, x_2 = 600)$$

$$(x_1 = 800, x_2 = 0)$$



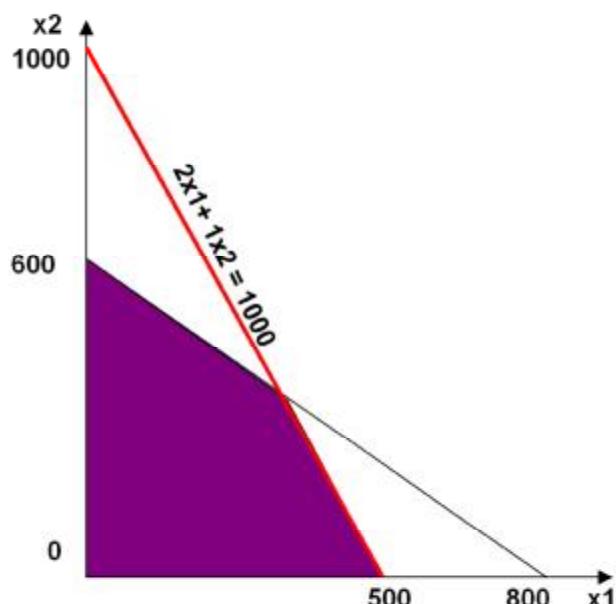
قييد الطلاء

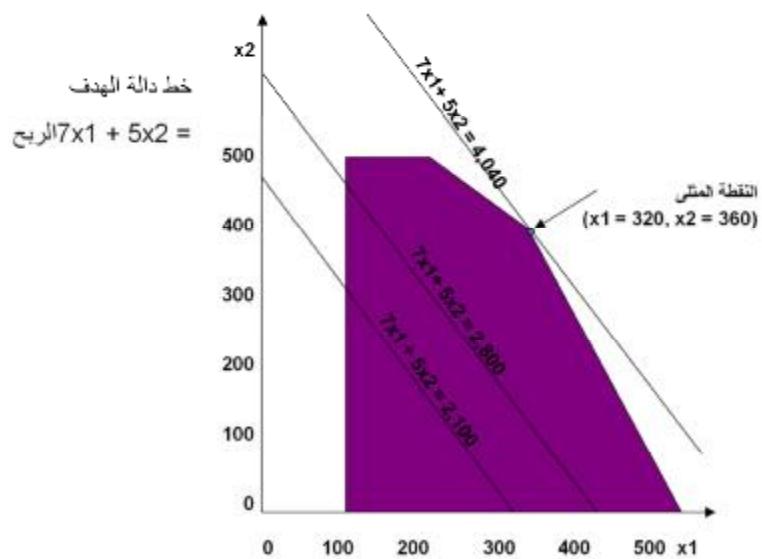
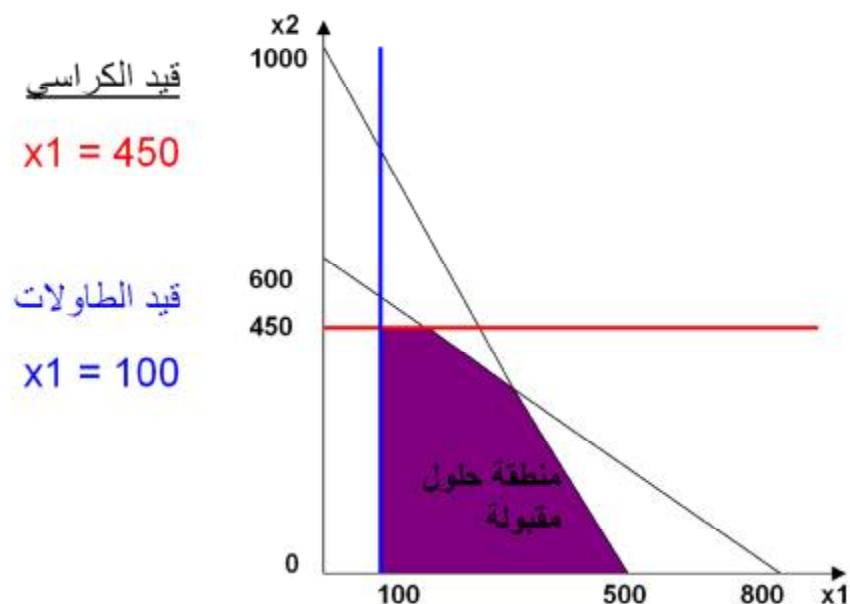
$$2x_1 + 1x_2 = 1000$$

التقطع

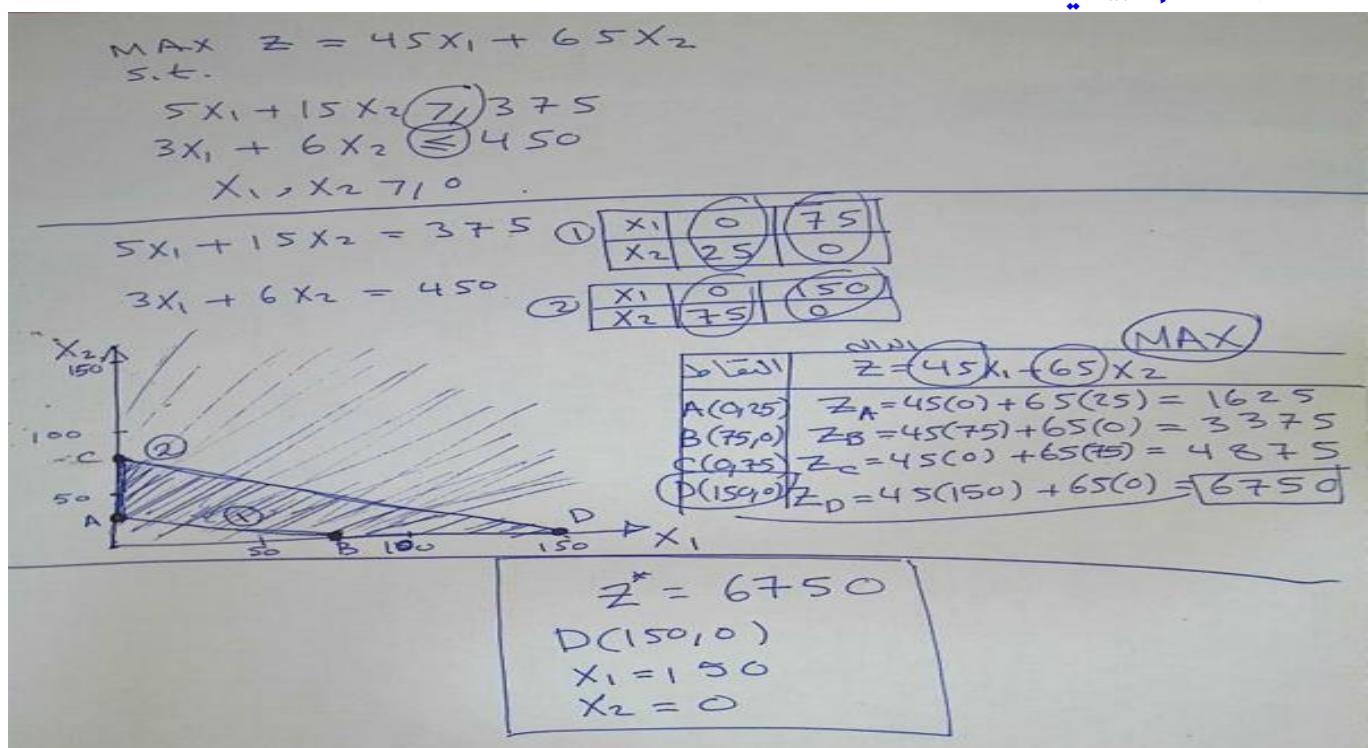
$$(x_1 = 0, x_2 = 1000)$$

$$(x_1 = 500, x_2 = 0)$$





مثال على الرسم البياني [١] :



مثال على الرسم البياني [٢] :

$$\text{MAX } Z = 6x_1 + 4x_2$$

s.t.

$$\begin{aligned} 10x_1 + 10x_2 &\leq 100 \\ 7x_1 + 3x_2 &\leq 42 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$

أداً الخطى ل البرنامج الحضر اتى :

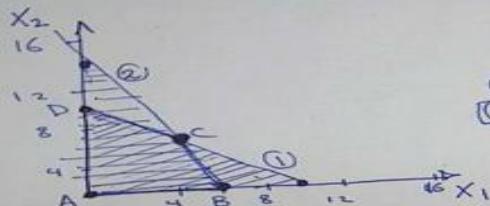
أبكار اهل الذئل

$$10x_1 + 10x_2 = 100 \rightarrow ①$$

x_1	0	10
x_2	10	0

$$7x_1 + 3x_2 = 42 \rightarrow ②$$

x_1	0	6
x_2	14	0



أبكار النقطه ٣ بخطابع ① مع ②

$$10x_1 + 10x_2 = 100$$

$$7x_1 + 3x_2 = 42$$

$$- 70x_1 + 70x_2 = -700$$

$$70x_1 + 30x_2 = 420$$

$$0 + 40x_2 = 280 \Rightarrow x_2 = \frac{280}{40} = 7$$

النحو عن باصر بالعادلتين لا يجدر بهم يلتصر

$$10x_1 + 10(7) = 100$$

$$10x_1 + 70 = 100$$

$$10x_1 = 100 - 70 \Rightarrow 10x_1 = 30$$

$$x_1 = 3$$

$$C = (3, 7)$$

$$\begin{aligned} \text{نحو } Z^* &= 46 \\ x_1 &= 3 \\ x_2 &= 7 \end{aligned}$$

النحو	نحو MAX
A(0,0)	$Z_A = 6(0) + 4(0) = 0$
B(6,0)	$Z_B = 6(6) + 4(0) = 36$
C(3,7)	$Z_C = 6(3) + 4(7) = 18 + 28 = 46$
D(0,10)	$Z_D = 6(0) + 4(10) = 40$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

$Z^* = 46$

$x_1 = 3$

$x_2 = 7$

أكمل النحو

الطريقة المبسطة Simplex Method

- المؤسس : Dr. Dantzing عام 1947
- وسيلة رياضية ذات كفاءة عالية في استخراج الحل الأمثل لسائل البرمجة الخطية، بغض النظر عن عدد متغيرات المسألة.
- ساعد في انتشارها إمكانية برمجة المشكلات ذات العلاقة والتوصل إلى نتائج باستخدام الحاسوب الآلي .

أساسيات طريقة السمبلكس :

- تقوم فكرة السمبلكس على وجود الحل الأمثل دائمًا عند أحد أركان منطقة الحلول الممكنة .
- لكن بدلاً من ميزة رؤية هذه الأركان كما يظهرها الرسم البياني .
- تستخدم طريقة السمبلكس عملية التحسن التدريجي :
 - (١) يجب أن يكون الركن التالي مجاور للركن الحالي .
 - (٢) لا يمكن أن يعود الحل في اتجاه عكسي إلى ركن تم تركه .

الشكل القياسي (الصورة القياسية) Standard Form

يعتبر الشكل القياسي من الأشكال المهمة حيث لا يمكن تطبيق الطريقة المبسطة إلا بعد تحويل نموذج البرمجة الخطية إلى الشكل القياسي :

- ١) تتخذ دالة الهدف صفة التعظيم أو التصغير .
- ٢) جميع القيود الموجودة على شكل متباينات تحول إلى مساواة في الشكل القياسي على الشكل التالي :
- ٣/٢) إذا كانت إشارة القيد على شكل أقل من أو يساوي [\leq] فإننا نضيف [$+$] متغير راكمد إلى الطرف الأيسر في القيد .
- ٤/٢) إذا كانت إشارة القيد على شكل أكبر من أو يساوي [\geq] فإننا نطرح [$-$] متغير راكمد من الطرف الأيسر في القيد .
- ٥/٢) جميع المتغيرات [بما فيها المتغيرات الراكمدة] غير سالبة .
- ٦/٢) نقوم بنقل الطرف الأيمن من دالة الهدف إلى الطرف الأيسر [Z] عند مع إضافة المتغيرات الراكمدة بمعاملات صفرية مساوية لعدد القيود .

حول النموذج التالي إلى الشكل القياسي :

$$\text{Max } Z = 5*X_1 + 3*X_2$$

s.t.

$$4*X_1 + 3*X_2 \leq 2$$

$$2*X_1 + X_2 \geq 3$$

$$X_1, X_2 \geq 0$$

- نقل الطرف الأيمن من دالة الهدف إلى الطرف الأيسر ليصبح :

$$\text{Max } Z - 5*X_1 - 3*X_2 = 0$$

- نضيف متغير راكمد موجب مثل S_1 في الطرف الأيسر للقييد الأول ليصبح :

$$4*X_1 + 3*X_2 + S_1 = 2$$

- نطرح متغير راكمد موجب مثل S_2 في الطرف الأيسر للقييد الثاني ليصبح :

$$2*X_1 + X_2 - S_2 = 3$$

- نسمى S_1, S_2 متغيرات راكمدة Slack Variables

الشكل القياسي للمثال السابق :

$$\text{Max } Z - 5*X_1 - 3*X_2 = 0$$

s.t.

$$4*X_1 + 3*X_2 + S_1 = 2$$

$$2*X_1 + X_2 - S_2 = 3$$

$$X_1, X_2, S_1, S_2 \geq 0$$

الخطوات - تحويل البرمجة الخطية إلى الشكل القياسي (الشكل) يلي

$$\begin{aligned} \text{MAX } Z &= 3x_1 - 2x_2 + 10x_3 \\ \text{s.t. } & 4x_1 - 10x_2 + 3x_3 \leq 100 \\ & -3x_1 + 4x_2 \geq 80 \\ & x_2 + x_3 \geq 40 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{MAX } Z &= 3x_1 + 2x_2 - 10x_3 = 0 \\ \text{s.t. } & 4x_1 - 10x_2 + 3x_3 + s_1 = 100 \\ & -3x_1 + 4x_2 - s_2 = 80 \\ & x_2 + x_3 - s_3 = 40 \\ & x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \geq 0 \end{aligned}$$

خطوات الحل باستخدام طريقة السمبلكس

- أولاً : تحويل نموذج البرمجة الخطية إلى الشكل القياسي . Standard Form
- ثانياً: تفريغ المعاملات الواردة في النموذج القياسي في جدول يطلق عليه جدول الحل الابتدائي (الأولي) .
- ثالثاً: التحقق من الأمثلية
- رابعاً : تحسين الحل: [تحديد المتغير الداخل والمتغير الخارج] .
- خامساً: تكوين الجدول الجديد

المتغيرات الأساسية Basic Var.	المتغيرات غير الأساسية X ₁ X ₂ ... X _m	S ₁ S ₂ ... S _n	الثابت Solutions
S ₁	a ₁₁ a ₁₂ ... a _{1m}	1 0 ... 0	b ₁
S ₂	a ₂₁ a ₂₂ ... a _{2m}	0 1 ... 0	b ₂
:	:	:	:
S _n	a _{n1} a _{n2} a _{nm}	0 0 ... 1	b _n
Z	c ₁ c ₂ ... c _m	0 0 ... 0	0

مثال على تكوين الجدول الأولي (الحل الابتدائي) :

$$\begin{aligned}
 & \text{MAX } Z = 10x_1 - 3x_2 \\
 \text{s.t.} \\
 & 4x_1 + 3x_2 \leq 12 \\
 & x_1 + 5x_2 \leq 10 \\
 & x_1 \geq 0 \\
 & x_1, x_2 \geq 0
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{ll}
 \text{MAX} & Z = 10x_1 + 3x_2 = 0 \\
 \text{s.t.} & \\
 & 4x_1 + 3x_2 + s_1 = 12 \\
 & x_1 + 5x_2 + s_2 = 10 \\
 & x_1 - s_3 = 2 \\
 & x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 \geq 0
 \end{array}$$

	x_1	x_2	s_1	s_2	s_3	Obj
S_1	4	3	1	0	0	12
S_2	1	5	0	1	0	10
S_3	1	0	0	0	-1	2
Σ	(-10)	3	0	0	0	0

۱. کل امتیاز

ثالثاً: التحقق من الأمثلية

- يتم الحكم من خلال النظر إلى صف Z
 - فإذا كانت جميع قيم المعاملات في هذا الصف صفرية أو موجبة فهذا يعني أننا قد توصلنا للحل الأمثل .
 - أما إذا كان هناك على الأقل معامل واحد سالب فهذا يعني أن هناك مجال لتحسين الحل .

دالعاً: تحسين الحل : تحديد المتغير الداخلي والمتغير الخارج .

المتغير الداخلي : [في مسائل التعظيم]

- المتغير الداخل هو المتغير الذي له أكبر معامل سالب في دالة الهدف في جدول الحل .
 - ويطلق عليه العمود المحوري . Pivot Column

- يتحدد عن طريق قسمة عمود الثوابت على القيم المعاشرة لها في العمود المحوري مع إهمال المتغيرات ذات القيمة السائلة أو الصفرية.

- ويكون المتغير الخارج هو ذلك المتغير في الصيغة الذي يتضمن أقل خارج قسمة.

. Pivot equation بطلقة عليه صفات تكافؤ -

- نطلق على صفات المتغير الخارج اسم [معادلة الارتكاز] .
- نطلق اسم [العنصر المحوري Pivot Element] على نقطة تقاطع العمود الداخلي مع الصفيحة الخارجية .
- نبتدئ بتكوين الحل الأساسي الجديد بتطبيق طريقة [جاوس جورдан Gauss Jordan] والتي تقوم على نوعين من العمليات الحسابية :

[<http://www.yzeed.com/vb/showthread.php?t=13009>] الشرح الإضافي

✿ النوع ١ (معادلة الارتكاز) :

$$\text{معادلة الارتكاز الجديدة} = \text{معادلة الارتكاز القديمة} / \text{عنصر الارتكاز}$$

✿ النوع ٢ (كل المعادلات الأخرى بما فيها Z) .

$$\text{المعادلة العادلة الجديدة} = \text{المعادلة القديمة} - \text{معاملها في العمود الداخلي} \times \text{معادلة الارتكاز الجديدة}$$

- خامساً: تكوين الجدول الجديد

ملاحظات :

- عمليات النوع الأول : ستجعل من عنصر الارتكاز يساوي ١ في معادلة الارتكاز الجديدة .
- عمليات النوع الثاني : ستجعل كل المعاملات الأخرى في العمود الداخلي متساوية للنصف .
- تمثل نتائج كلا النوعين من العمليات الحسابية الحل الأساسي الجديد من خلال إحلال المتغير الداخلي في كل المعادلات الأخرى ما عدا معادلة الارتكاز .

١- جبر اجمل الدستول للبحث مجهماً مفهوماً مطريعاً

$$\text{MAX } Z = 2X_1 + 3X_2$$

$$\text{s.t. } X_1 + 2X_2 \leq 20$$

$$X_1 + X_2 \leq 12$$

$$X_1, X_2 \geq 0$$

الشكل الصافي:

	X_1	X_2	S_1	S_2	نهاية
S_1	1	2	1	0	20
S_2	1	1	0	1	12
Z	-2	-3	0	0	0

$$\text{MAX } Z - 2X_1 - 3X_2 = 0$$

s.t.

$$X_1 + 2X_2 + S_1 = 20$$

$$X_1 + X_2 + S_2 = 12$$

$$X_1, X_2, S_1, S_2 \geq 0$$

	X_1	X_2	S_1	S_2	نهاية
X_2	0.5	1	0.5	0	10
S_2	0.5	0	-0.5	1	2
Z	-0.5	0	1.5	0	30

$\text{لوري} S_2 = S_2 - (1) X_2$

$(1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 12)$

$-(1)(0.5 \ 1 \ 0.5 \ 0 \ 10)$

$(0.5 \ 0 \ -0.5 \ 1 \ 2)$

$\text{لوري} Z = Z - (-3) X_2$

$(-2 \ -3 \ 0 \ 0 \ 0)$

$-(-3)(0.5 \ 1 \ 0.5 \ 0 \ 10)$

$(-1.5 \ -3 \ -1.5 \ 0 \ -30)$

$(-0.5 \ 0 \ 1.5 \ 0 \ 30)$

$\text{لوري} X_2 = X_2 - (0.5) X_1$

$(0.5 \ 1 \ 0.5 \ 0 \ 10)$

$-(0.5)(1 \ 0 \ -1 \ 2 \ 4)$

$(0.5 \ 0 \ -0.5 \ 1 \ 2)$

$0 \ 1 \ 1 \ -1 \ 8$

$\text{لوري} Z = Z - (-0.5) X_1$

$(-0.5 \ 0 \ 1.5 \ 0 \ 30)$

$-(0.5)(1 \ 0 \ -1 \ 2 \ 4)$

$(-0.5 \ 0 \ 0.5 \ -1 \ -2)$

$0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 32$

	X_1	X_2	S_1	S_2	نهاية
X_2	0	1	1	-1	8
X_1	1	0	-1	2	4
Z	0	0	1	1	32

$Z^* = 32$

$X_1 = 4$

$X_2 = 8$

$(4, 8)$

لدينا البرنامج الخطى التالى

$$\text{Max } Z = 6x_1 + 8x_2$$

s.t.

$$30x_1 + 20x_2 \leq 300$$

$$5x_1 + 10x_2 \leq 110$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

الشكل لفمأج
أ) اكتب الصيغة الفراسية لهذا البرنامج الخطى

$$\text{MAX } Z = 6x_1 + 8x_2 = 0$$

s.t.

$$30x_1 + 20x_2 + S_1 = 300$$

$$5x_1 + 10x_2 + S_2 = 110$$

$$x_1, x_2, S_1, S_2 \geq 0$$

ب) استخدم الجدول التالي لإيجاد جدول الحل الابتدائي

المنفرات الأساسية	x_1	x_2	S_1	S_2	الطرف الابن الأساس	
(0,0)	S_1	30	20	1	0	300
$Z=0$	S_2	5	10	0	1	110
Z	-6	-8	0	0	0	-

ج) على نفس الجدول، حدد المنفر الداخلي والمنفر الخارجي، و الغصص المحوري.

خطوات الحل باستخدام طريقة السمبلكس

د) استكمل الجدول السابق للحصول على حل الأمثل للبرنامج الخطى أعلاه باستخدام طريقة السمبلكس مع فرازة

النتائج التي تحصل عليها من جدول الحل النهائي

المتغير الأساسية	X_1	X_2	S_1	S_2	الطرف الأمين
$(0, 11)$	20	0	1	-2	80
S_1					4
X_2	0.5	1	0	0.1	11
Z	-2	0	0	0.8	88

$Z = 88$

$S_1 = S_1 - 20X_2$

$\begin{array}{l} (30 \ 20 \ 1 \ 0 \ 300) \\ -(40)(0.5 \ 1 \ 0 \ .1 \ 11) \\ \hline (10 \ 20 \ 0 \ 2 \ 220) \end{array} \quad \begin{array}{l} (-6 \ -8 \ 0 \ 0 \ 0) \\ -(4)(0.5 \ 1 \ 0 \ .1 \ 11) \\ \hline (-4 \ -8 \ 0 \ -0.8 \ -88) \end{array}$

ملاحظات (تصحيح الشرح)

المتغير الأساسية	X_1	X_2	S_1	S_2	الطرف الأمين
X_1	1	0	0.05	-0.1	4
Z					

$X_2 = X_2 - 0.5X_1$

$(0.5 \ 1 \ 0 \ 0.05 \ 11)$

$-(0.5)(1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 4)$

$(0.5 \ 0 \ 0.0025 \ -0.005 \ 2)$

$0.5 * 0.05 = 0.025$

$0.5 * -0.1 = -0.05$

Aramis..

المتغيرات الأساسية	X_1	X_2	S_1	S_2	مقدار الأرباح
X_1	1	0	0.05	-0.1	4
X_2	0	1	0.099	0.095	7
Z	0	0	0.1	1	96

$Z = 96$
 $X_1 = 4$
 $X_2 = 7$

$X_2 = X_2 - 0.5 X_1$

$(0.5 \ 1 \ 0 \ 0.1 \ 11)$

$\begin{cases} -0.5(1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 4) \\ 0.1000 \\ 0.0025 \\ 0.09975 \end{cases}$

$Z = Z - (-2)X_1$

$(-2 \ 0 \ 0 \ 0.8 \ 88)$

$\begin{cases} -(-2)(1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 4) \\ -2 \ 0 \ -0.1 \ -0.2 \ -8 \end{cases}$

ملاحظات (تصحيح الشرح)

المتغيرات الأساسية	X_1	X_2	S_1	S_2	مقدار الأرباح
X_1	1	0	0.05	-0.1	4
X_2	0	1	0.099	0.095	7
Z	0	0	0.1	1	96

$i = S_1 - 20 X_2$

$(30 \ 20 \ 1 \ 0 \ 300) \rightarrow (-6 \ -8 \ 0 \ 0 \ 0)$

$\begin{cases} -0.5(1 \ 0 \ 0.1 \ 11) \\ 0.1000 \\ 0.0025 \\ 0.09975 \end{cases} \rightarrow (-0.5 \ 1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 11) \rightarrow (-4 \ -8 \ 0 \ -0.8 \ -88)$

$11 - 2 = 9$

$0.1 - (-0.05) = +0.15$

$0.1 - 0.025 = -0.025$

$X_2 = X_2 - 0.5 X_1$

$(0.5 \ 1 \ 0 \ 0.1 \ 11)$

$\begin{cases} -0.5(1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 4) \\ 0.1000 \\ 0.0025 \\ 0.09975 \end{cases} \rightarrow (-0.5 \ 1 \ 0 \ 0.05 \ -0.1 \ 4) \rightarrow (-2 \ 0 \ -0.1 \ -0.2 \ -8)$

$-2 * -0.1 = +0.2$

$0.8 - 0.2 = +0.6$

وبالتالي فإن:

$$-2 * -0.1 = +0.2$$

وبالتالي فإن

خطوات الحل باستخدام طريقة السمبلكس

لدينا البرنامج الخطى التالى

$$\text{Max } z = 6x_1 + 4x_2 + 5x_3$$

s.t.

$$x_1 + x_2 + 2x_3 \leq 12$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 \leq 12$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 \leq 12$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

أ) اكتب الصيغة القياسية لهذا البرنامج الخطى:

s.t.

$$x_1 + x_2 + 2x_3 + s_1 = 12$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 + s_2 = 12$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + s_3 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \geq 0$$

ملاحظات (تصحيح الشرح)

أ) اكتب الصيغة القياسية لهذا البرنامج الخطى: Aramis

$$\text{Max } Z = -6x_1 - 4x_2 - 5x_3 = 0$$

$$\text{s.t. } x_1 + x_2 + 2x_3 + s_1 = 12$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 + s_2 = 12$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + s_3 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3, s_1, s_2, s_3 \geq 0$$

ب) استخدم الجدول التالي لإيجاد جدون الحل الابتدائي

المتغيرات الأساسية	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	s_3	الطرف الآمين الآمين
s_1	1	1	2	1	0	0	12
s_2	1	2	1	0	1	0	12

ب) استخدم الجدول التالي لإيجاد جدول الحل الابتدائي

المتغيرات الأساسية	x_1	x_2	x_3	s_1	s_2	الطرف الأيمن
s_1	1	1	2	1	0	0
s_2	1	2	1	0	1	0
s_3	2	1	1	0	0	1
Z	-6	-5	-3	0	0	0

ج) على نفس الجدول، حدد المتغير الداخل والمتغير الخرج ، و العنصر المحوري.

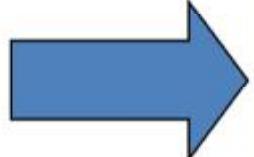
النموذج المقابل (الثنائي) : The duality problem

- الصيغة الأولى لمشكلة البرمجة الخطية ← النموذج الأولي primal model
- يقترن بهذا النموذج الأولي نموذج يطلق عليه النموذج المقابل (المرافق) dual model
- لكل نموذج مقابل هنالك حل مماثل للحل في النموذج الأولي: النموذج المقابل هو الوجه الآخر للمشكلة الأصلية.
- مفهوم الثنائية هو الفكرة الأساسية التي قام عليها تحليل الحساسية.

خطوات تحويل النموذج الأولي إلى النموذج المقابل :

- نضع معاملات المتغيرات للقيود ودالة الهدف على شكل مصفوفة: مثال:

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= 7x_1 + 5x_2 \\ \text{s.t.} \\ x_1 &\geq 4 \\ x_2 &\geq 6 \\ x_1 + 2x_2 &\geq 20 \\ 2x_1 + x_2 &\geq 18 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$



1	0	4
0	1	6
1	2	20
2	1	18
7	5	0
$z \uparrow$		

- نغير موقع الأعمدة والصفوف بحيث نجعل معاملات دالة الهدف في النموذج الأولي قيم الطرف الأيمن في النموذج المقابل، ومعاملات الطرف الأيمن في النموذج الأولي معاملات دالة الهدف في النموذج المقابل.

1	0	4
0	1	6
1	2	20
2	1	18
7	5	0
$z \uparrow$		



1	0	1	2	7
0	1	2	1	5
4	6	20	18	0
$w \uparrow$				

- إذا كانت دالة الهدف في النموذج الأولي تعظيم (Max) تصبح في النموذج المقابل تصغير (Min) والعكس صحيح .
- إذا كان اتجاه المتباينات ($=>$) أصغر من أو يساوي تصبح في النموذج المقابل ($=<$) أكبر من أو يساوي والعكس صحيح .
- التتحقق من أن عدد القيود في النموذج الأولي يساوي عدد المتغيرات في دالة الهدف في النموذج المقابل وأن عدد متغيرات دالة الهدف في النموذج الأولي يساوي عدد القيود في النموذج المقابل .

النموذج المقابل للمثال السابق هو :

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= 7x_1 + 5x_2 \\ \text{s.t.} \\ x_1 &\geq 4 \\ x_2 &\geq 6 \\ x_1 + 2x_2 &\geq 20 \\ 2x_1 + x_2 &\geq 18 \\ x_1, x_2 &\geq 0 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} \text{Max } w &= 4y_1 + 6y_2 + 20y_3 + 18y_4 \\ \text{s.t.} \\ y_1 + y_3 + 2y_4 &\leq 7 \\ y_2 + 2y_3 + y_4 &\leq 5 \\ y_1, y_2, y_3, y_4 &\geq 0 \end{aligned}$$

ملاحظة :

- إذا كان الهدف في المشكلة هو التعظيم، فيجب أن يرتبط التعظيم مع متباينات جميعها بنفس الاتجاه بصيغة ($=>$) أصغر من أو يساوي.
- إذا كان الهدف في المشكلة هو التصغير، فيجب أن يرتبط التصغير مع متباينات جميعها بنفس الاتجاه بصيغة ($=<$) أكبر من أو يساوي.
- ماذ لو لم يتحقق هذا الأمر !

يجب إعادة الترتيب بما يتواافق مع هذه الشروط وفق التالي:

١. الهدف تعظيم إلا أن أحد القيود ($=>$) أكبر أو يساوي : ففي هذه الحالة نضرب طرفي القيد ب (- ١) ونقلب الإشارة إلى ($=<$) أصغر أو يساوي.
٢. الهدف تصغير إلا أن أحد القيود ($=<$) أصغر أو يساوي : ففي هذه الحالة نضرب طرفي القيد ب (- ١) ونقلب الإشارة إلى ($=>$) أكبر أو يساوي.
٣. أحد القيود عبارة عن مساواة: يتم تحويل القيد إلى متباينتين مختلفتين بالاتجاه، ثم نضرب القيد العاكس لدالة الهدف ب (- ١).

$$\text{MAX } Z = \boxed{3x_1 + 10x_2}$$

s.t.

$$4x_1 + 3x_2 \leq 100$$

$$5x_1 - 2x_2 \leq 10$$

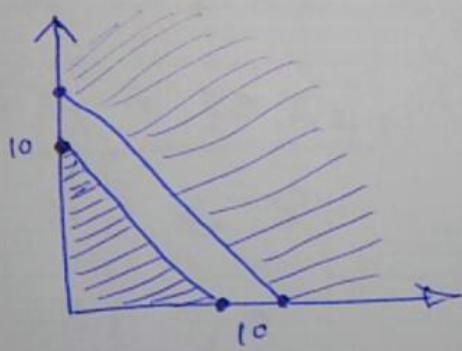
$$\boxed{3x_1 + 10x_2} \leq 500$$

$$x_2 \leq 50$$

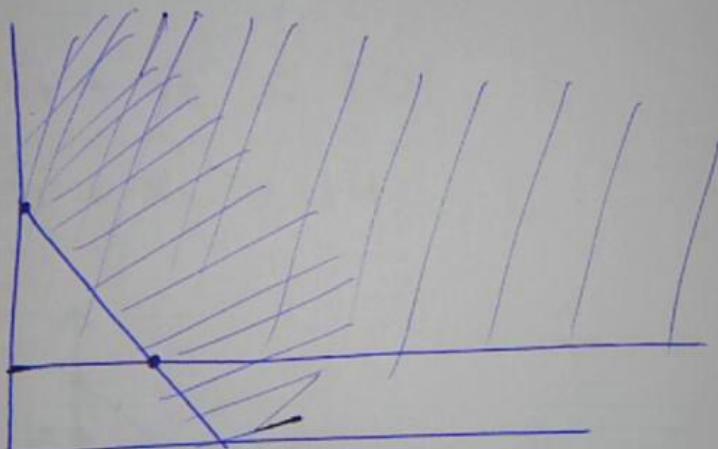
$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$x_1 + x_2 \leq 10$$

$$x_1 + x_2 \geq 14$$



MAX



$$\text{(MAX)} \quad Z = 2x_1 + 4x_2$$

s.t.

$$4x_1 + 3x_2 \leq 10$$

$$(-1) \text{ زوجي } \quad -2x_1 + 10x_2 \geq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\text{MAX } Z = 2x_1 + 4x_2$$

s.t.

$$4x_1 + 3x_2 \leq 10$$

$$-2x_1 + 10x_2 \leq -2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\left[\begin{array}{cc|c} 4 & 3 & 10 \\ -2 & -10 & -2 \\ 2 & 4 & 0 \end{array} \right] \Rightarrow \left[\begin{array}{cc|c} 4 & -2 & 2 \\ 3 & -10 & 4 \\ 10 & -2 & 0 \end{array} \right]$$

$$x_1 + x_2 = 10$$

¶

$$x_1 + x_2 \leq 10$$

$$x_1 + x_2 > 10$$

جدولة المشاريع CPM & PERT

مقدمة :

CPM = Critical Path Method

◆ طريقة المسار الحرج

PERT=Project Evaluation & Review Technique

◆ طريقة تقييم المشاريع و مراجعتها

- الاختلاف :

❖ أزمنة مؤكدة : في طريقة المسار الحرج

❖ أزمنة احتمالية : في طريقة تقييم المشاريع و مراجعتها

تستخدم جدولة المشاريع من قبل الإداريين لضمان إنجاز المشروع في الوقت المحدد لإيجاد مؤشرات منبهة للحالات الغير اعتيادية حين ظهورها والمرؤنة في إعادة تحطيط المشروع وفقاً لذلك وتشخيصها في ثلاث مراحل تنفيذية :

أولاً : إنشاء شبكة الأعمال للمشروع :

- ✓ تحليل المشاريع إلى أنشطة وأحداث .
- ✓ تتبع الأنشطة والأحداث .
- ✓ رسم تخطيطي للمشروع .
- ✓ تقدير الأزمنة لكل نشاط .

ثانياً : تحطيط المشروع :

تعريف أنشطة المشروع حسب التسلسل الزمني وتحديد التالي :

- ✓ أنشطة والأحداث الحرجية .
- ✓ المسار الحرج .
- ✓ حساب الفائض من كل نشاط .

ثالثاً : ضبط المشروع :

تقدير مراقبة الأنشطة ومتابعتها :

- ✓ مراقبة الأزمنة ومقارنتها مع خطة المشروع النظرية .
- ✓ محاولة قدر المستطاع إتباع الخطة المقرر تنفيذها .
- ✓ نقل الإمكانيات من نشاط ذات فائض إلى الحرج إن أمكن .

فإن أهمية أسلوب المسار الحرج ، و بيرت تكمن في الخطوات التالية :

- ✓ مساعدة المدراء على التعرف على الأنشطة الحرجة .
- ✓ حساب مرونة الأنشطة غير الحرجة لإتاحة الفرص لنقل الموارد إلى الأنشطة الحرجة .
- ✓ التعرف على الأزمنة المبكرة والمتاخرة لانتهاء المشروع .
- ✓ حساب التكلفة النهاية للمشروع .

✿ المصطلحات المستخدمة في جدولة المشاريع

المصطلح	التعريف
الحدث	هو الوصول إلى نقطة معينة من الزمن و لا يحتاج إلى بداية ونهاية زمنية.
Event	
النشاط	هو مجهود يحتاج إلى نقطة بداية ونهاية وموارد لتنفيذها.
Activity	
النشاط الوهمي	النشاط الذي لا يحتاج إلى زمن أو موارد لإتمامه ويستعمل فقط للدلالة على تتابع الأنشطة منطقياً ويرسم بسهم متقطع.
Dummy Activity	
النشاط الحرج	النشاط الذي إذا تم تأخير انتهائه فإنه يتسبب في تأخير المشروع.
Critical Activity	

المسار الحرج Critical Path	مجموعة من الأنشطة الحرجية، تبدأ من بداية إلى نهاية المشروع.
المشروع Project	عبارة عن مجموعة من الأنشطة والأحداث مرتبة حسب تسلسل منطقي.
شبكة الأعمال Network	عبارة عن مجموعة من الأنشطة والأحداث مرتبة بطريقة منطقية لترتيب الأنشطة.
زمن البداية المبكر للنشاط Earliest Start	هو الزمن الذي يبدأ فيه النشاط إذا أنجزت جميع الأنشطة السابقة في أوقاتها . (ES)

زمن النهاية المبكر Earliest Finish	هو الزمن الذي يمكن أن ينجز فيه النشاط إذا بدأ في وقته المبكر (EF) نهاية مبكرة = بداية مبكرة + وقت النشاط
زمن النهاية المتأخر Latest Finish	هو آخر زمن يمكن إتمام النشاط فيه بدون أن يسبب تأخير لأية أنشطة لاحقة . (LF)
زمن البداية المتأخر Latest Start	هو آخر وقت يمكن أن يبدأ فيه النشاط بشرط عدم تأخير الأنشطة اللاحقة (LS) بداية متأخرة = نهاية متأخرة - وقت النشاط
الفائض في النشاط Slack Time	الفائض في النشاط = زمن بداية متأخر - $ST = LS - ES$

قواعد هامة في رسم الشبكة :

- ✓ يبدأ المشروع عند نقطة بداية وينتهي عند نقطة نهاية ، تسمى النقطة الوهمية (Milestone).
- ✓ الترقيم يبدأ من بداية الشبكة إلى النهاية .
- ✓ لا يمكن البدء في عدد من العقد .
- ✓ لا يجوز العودة إلى النشاط السابق .
- ✓ لا يجوز ترك نشاط بدون تسلسل .
- ✓ تحديد الأزمنة وفترة السماح لكل نشاط

ES	EF
زمن البداية المبكر	زمن النهاية المبكر
Activity	Time
رمز نشاط	الوقت
LS	LF
زمن البداية المتأخر	زمن النهاية المتأخر

كيفية رسم الشبكة :

كيفية تحديد أقرب موعد لبداية النشاط (ES) وأقرب موعد لنهاية النشاط (EF) :

- ١) ابدأ من بداية المشروع وتقدم أمام الشبكة .
- ٢) حدد أقرب موعد لبدء المشروع بحيث يكون مساوي للصفر .
- ٣) احسب أقرب موعد لنهاية كل نشاط من خلال إضافة المدة التي تستغرقها إلى أقرب موعد لبدايتها .
- ٤) بالنسبة لكل نشاط متسلسل لا يسبقه مباشرة إلا نشاط واحد، حدد أقرب موعد لبدايته بحيث يكون مساوياً لأقرب موعد لنهاية النشاط السابق .
- ٥) بالنسبة لكل نشاط متسلسل يسبقه أكثر من نشاط واحد، حدد أقرب موعد لبدايته بحيث يكون مساوياً لأقرب موعد نهاية لأنشطة السابقة .
- ٦) دون أقرب موعد بداية، وأقرب موعد نهاية .
- ٧) كرر الخطوات من (٣) إلى (٦) حتى تصل إلى نهاية المشروع. لا يمكن تحديد أقرب موعد لبداية نشاط إلا بعد تحديد أقرب موعد لنهاية جميع الأنشطة السابقة له .

حساب فترات السماح والأنشطة الحرجية :



(١) بالنسبة لكل نشاط يتطابق أقرب موعد لبدايته مع آخر موعد لبدايتها، وأقرب موعد ل نهايته وآخر موعد ل نهايته ، فإن فترة سماحة تساوي صفر .

(٢) وفيما عدا ذلك، فإن فترة السماح هي الفرق الزمني بين أقرب وآخر موعد لبداية كل نشاط ، أو بين $ST = LF - EF$ أو $ST = LS - ES$ أقرب وآخر موعد ل نهاية ، أي :

(٣) راجع الحسابات الخاصة بكل نشاط بإضافة المدة التي يستغرقها، وفترة السماح الخاصة به إلى تاريخ أقرب موعد لبدايتها . حيث يجب أن يساوي المجموع تاريخ آخر موعد ل نهاية النشاط .

(٤) أي نشاط تساوي فترة سماحة صفرًا هو نشاط حرج .

(٥) تسلسل الأنشطة الحرجية من بداية إلى نهاية المشروع هو المسار الحرج للمشروع .

مثال على رسم شبكات الأعمال

* قوانين تحكم مرحلة التقدم إلى الأمام : Forward Pass

- ES = Earliest Start for activity | وقت البداية المبكر
- EF = Earliest Finish for activity | وقت النهاية المبكر
- T = Time | الوقت اللازم لإنجاز النشاط
- EF = ES + T | وقت النهاية المبكرة = وقت البداية المبكرة + وقت النشاط
- وقت البداية المبكر = (أعظم قيمة) للنهايات المبكرة لأنشطة السابقة
- ES = Max (EF of the activities directly preceding it)

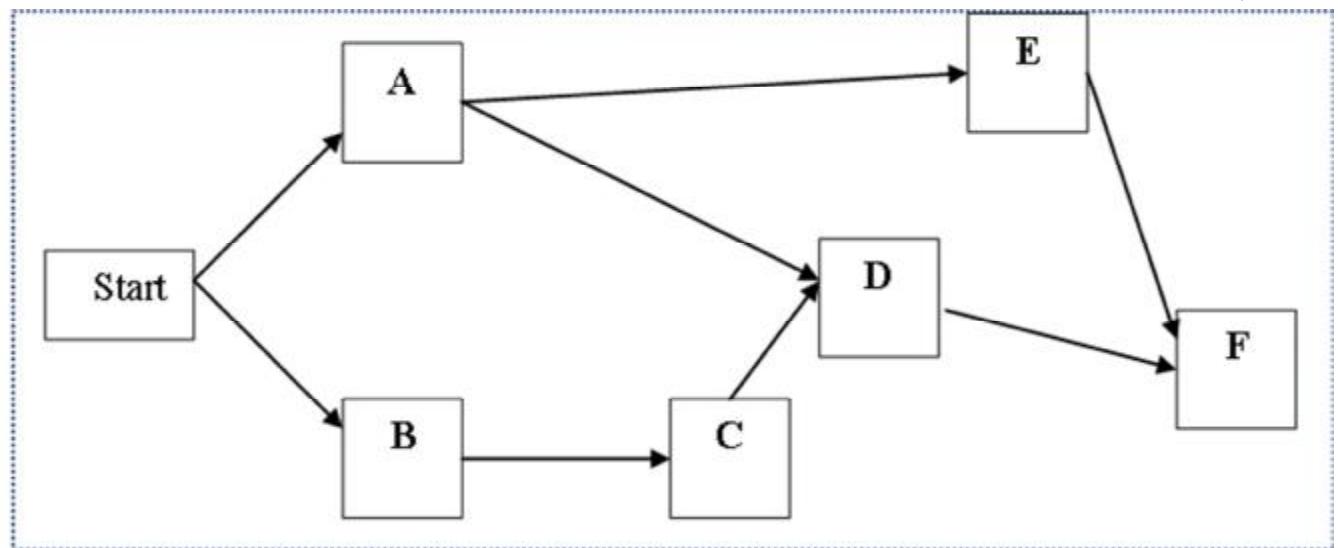
* قوانين تحكم مرحلة الرجوع إلى الخلف : Backward Pass

- LS = Latest Start for activity | وقت البداية المتأخر
- LF = Latest Finish for activity | وقت النهاية المتأخر
- وقت البداية المتأخرة = وقت النهاية المتأخرة - وقت النشاط
- وقت النهاية المتأخرة = (أقل قيمة) للبدايات المتأخرة لأنشطة اللاحقة
- LF = Min (LS of the activities directly succeeding it)

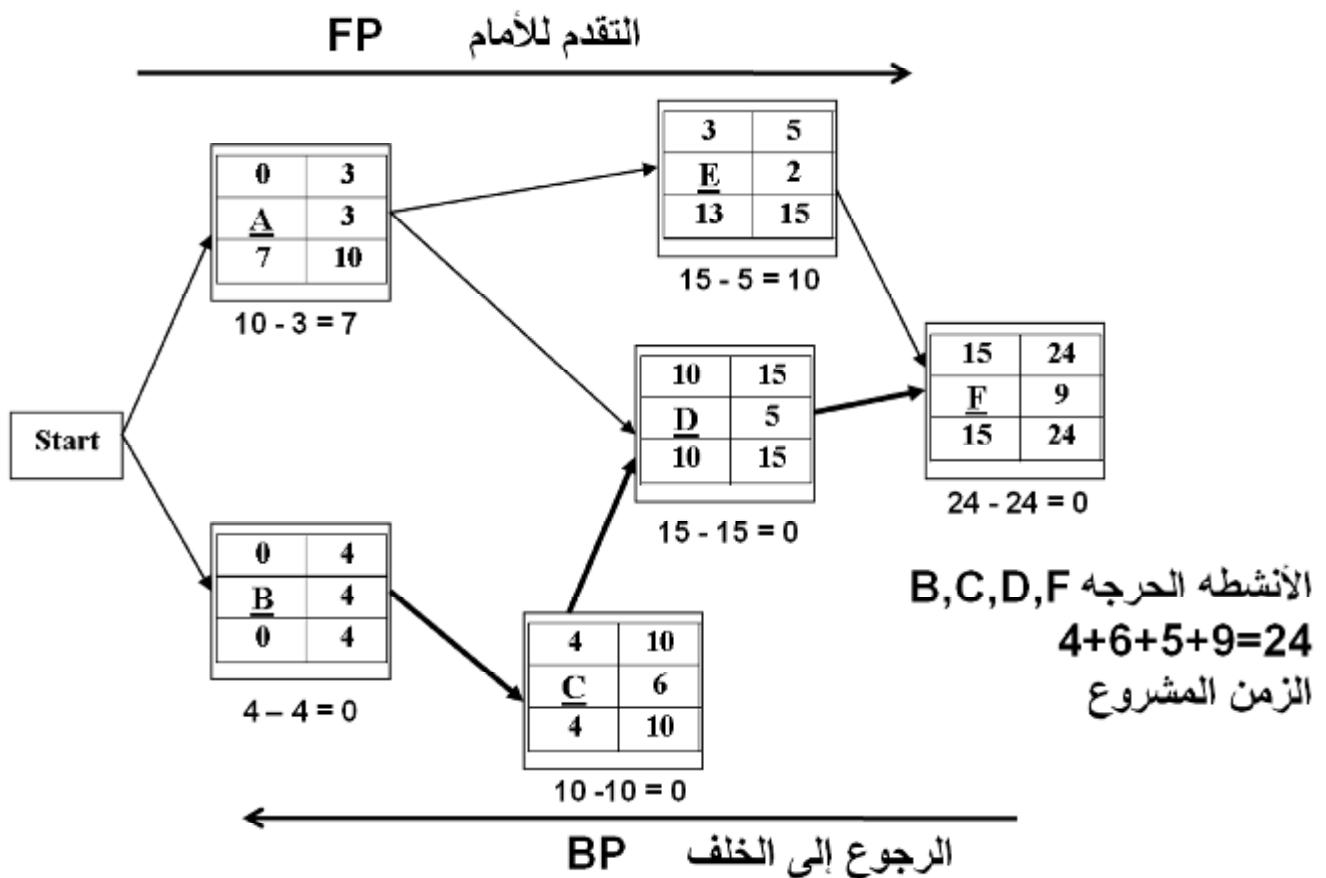
* مثال على طريقة لرسم شبكة المشروع وطريقة المسار الحرج :

الجدول التالي يمثل الأنشطة والأنشطة السابقة لها مع الوقت اللازم لإكمال النشاط

الزمن	النشاط السابق	النشاط
3	.	A
4	.	B
6	B	C
5	A,C	D
2	A	E
9	D,E	F



١ : المسار الحرّج :



تقييم المشاريع و مراجعتها PERT

❖ قوانين تحكم مرحلة التقدم إلى الأمام : Forward Pass

- ES = Earliest Start for activity | وقت البداية المبكر
- EF = Earliest Finish for activity | وقت النهاية المبكر
- T = Time | الوقت اللازم لإنجاز النشاط
- EF = ES + T | وقت النهاية المبكرة = وقت البداية المبكرة + وقت النشاط
- وقت البداية المبكر = (أعظم قيمة) للنهايات المبكرة لأنشطة السابقة
- ES = Max (EF of the activities directly preceding it)

❖ قوانين تحكم مرحلة الرجوع إلى الخلف : Backward Pass

- LS = Latest Start for activity | وقت البداية المتأخر
- LF = Latest Finish for activity | وقت النهاية المتأخر
- وقت البداية المتأخرة = وقت النهاية المتأخرة - وقت النشاط
- وقت النهاية المتأخرة = (أقل قيمة) للبدايات المتأخرة لأنشطة اللاحقة
- LF = Min (LS of the activities directly succeeding it)

❖ يتبع PERT في حساب متوسط فترة إنجاز النشاط ثلاثة أزمنة تقديرية، وبالتالي فإن متوسط الفترة تفترض طريقة الأسلوب الاحتمالي.

١ : أزمنة النشاط التقديرية : وتشمل ما يلي :

- الزمن المتفائل (S) : هو أقل وقت لإتمام النشاط.
- الزمن الأكثر احتمالاً (M) : هو الزمن الأكثر تكراراً لإتمام النشاط.
- الزمن المتشائم (L) : هو أطول زمن لإتمام النشاط.

٢ : تقدير متوسط زمن أداء النشاط :

بعد تقدير الأزمنة الثلاثة يتم حساب متوسط زمن أداء النشاط، كالتالي :

$$\frac{S + 4 * M + L}{6}$$

زمن انتهاء المشروع النهائي يتبع التوزيع الطبيعي، وهذا يعني أن المشروع سوف ينتهي عند النقطة المحددة باحتمال ٥٠٪

٣٧ تحديد أنشطة المشروع :

بعد حساب جميع التقديرات الزمنية للأنشطة ثم رسم شبكة الأعمال و تحديد المسار الحرج يتم تقدير التباين لجميع الأنشطة الحرجية .

$$\text{التبين} = \left(\frac{L-S}{6} \right)^2$$

ويقصد بالانحراف المعياري الابتعاد عن القيمة الزمنية المتوقعة (بالأيام ، بالأسابيع ، أو بالأشهر) ، إذا كان الانحراف المعياري يساوي (صفر) فيدل ذلك على أن التقديرات دقيقة ، وإذا كبرت قيمة الانحراف المعياري ، زادت درجة عدم اليقين في تقدير الأزمنة .

حساب التباين للمسار الحرج :

- من خلال جمیع التباين لكل الأنشطة الحرجية .

التباین للمسار الحرج = (تباین النشاط الحرج ١ + تباین النشاط الحرج ٢ + ... + تباین النشاط الحرج n)

مثال :

تابع ... تقييم المشاريع و مراجعتها PERT

المثال التالي يوضح كيفية:

- ١ رسم شبكة بسيطة
- ٢ حساب الوقت المتوقع
- ٣ تحديد المسار الحرج
- ٤ حساب التباين للأنشطة الحرجية

مراجعة على المقرر

- ١ الجزء النظري (مفاهيم & مصطلحات)
- ٢ صياغة برنامج خطي
- ٣ رسم بياني
- ٤ البرنامج المرافق
- ٥ طريق السمبلكس
- ٦ المسار الحرج CPM
- ٧ PERT