

8/5/2014

الماضرة [12] عنصه

الموضوع السكوي بدون عجز وملاءه وامه

خصيات هذا النموذج:

(1) حجم الطلبية: Q الثابت

(2) حجم الطلب على المخزون في دافعه الزمن λ ...

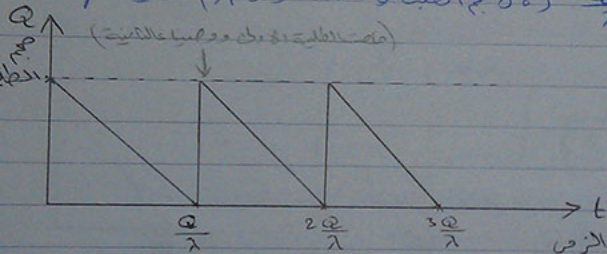
(3) التكلفة الثابتة لامداد الطلبية $C_1 = k$

(4) تكلفة الشراء $C_2 = C \cdot Q$ والتوصل والا سلام

(5) تكلفة التخزين خلال دافعه الزمن للاميه المتبقية في المستودع C_3 (فيهملة)

(6) صه نفاذ الاميه المخزونه $\frac{Q}{\lambda}$ (لأن حجم الطلب في دافعه الزمن λ) وهو نفس

صه التوريد التخزينيه (صه الطلبية الكليه و صه صه المتبقية)



نقل حركة المخزون بالرسم التالي:

فرضنا للاميه المتبقية في المستودع في الكلفه t اذ طول الفترة الاولى $[0, \frac{Q}{\lambda}]$ بالرمز q_t

عندئذ q_t تقطع بالعلاقة التاليه: $q_t = Q - \lambda t$

• وهو نستطيع حساب تكلفة التخزين بجزء المجال الزمني من 0 الى $\frac{Q}{\lambda}$ كما قال جبري

طوله Δt

اذا كان t هو نقطه واحه المجال الزمني Δt ، فإن الاميه المتبقية من المخزون المتبقيه

لك المجال الزمني متساوي $q_t = Q - \lambda t$

وبذلك نجد أن تكلفة التخزين خلال ذلك المجال الزمني متساوي

وعليه تكون تكلفة التخزين الكليه خلال الفترة $[0, \frac{Q}{\lambda}]$ (منكتب Δt عنصه المخزون التخزينيه) عر صه صه

متساوي مجموع الكلفه الزمانيه و متساوي تقريباً:

$$C_3 = \int_0^{\frac{Q}{\lambda}} h(Q - \lambda t) \Delta t$$

عندما نتقصر Δt إلى الصفر فإن عدد المجالات الجزئية $n \rightarrow \infty$
 والتجميع السامع ينتهي إلى التكامل على المجال $[0, \frac{Q}{\lambda}]$

$$C_3 = \lim_{n \rightarrow \infty} h(Q - \lambda t) \Delta t = \int_0^{\frac{Q}{\lambda}} h(Q - \lambda t) dt$$

$$= \left[h \lambda t - h \frac{\lambda t^2}{2} \right]_0^{\frac{Q}{\lambda}} = \frac{h Q^2}{2\lambda}$$

وهي التكلفة العامة للمتزين (تجمل تكاليف التخزين)

وتكون التكلفة المعالجة للمتزين خلال الفترة $[0, \frac{Q}{\lambda}]$ في حال عدم العجز تساوي
 مجموع الكلف الثابتة والمتغيرة وكلفة التخزين
 $C = C_1 + C_2 + C_3$
 $= k + h Q + \frac{h Q^2}{2\lambda}$

$$TC(Q) = k + c \cdot Q + \frac{h Q^2}{2\lambda}$$

والذي يصل على تكلفة التخزين بتقسيم في واحد الزمان تقسم $TC(Q)$ على طول الفترة
 $C(Q) = \frac{k \cdot \lambda}{Q} + c \cdot \lambda + \frac{h Q}{2}$ $C(Q)$ وتوزع الناتج بالوزن $\frac{Q}{\lambda}$

ولإيجاد الحل المثالي للطلبية حيث تكون تكلفة التخزين أقل ما يمكن نقوم بإيجاد:

$$\frac{dC(Q)}{dQ} = -\frac{k\lambda}{Q^2} + \frac{h}{2} \stackrel{\text{متساوية الصفر}}{=} 0$$

$$Q^2 = \frac{2k\lambda}{h} \Rightarrow Q^* = \sqrt{\frac{2k\lambda}{h}}$$

أي أن حجم الطلبية المثالي الذي يجعل تكلفة التخزين أصغر ما يمكن
 الإجمالي =

تساوي من أن النقطة السابقة قابلة للحرق بمعنى الناتج ثابت المستوي الثاني:

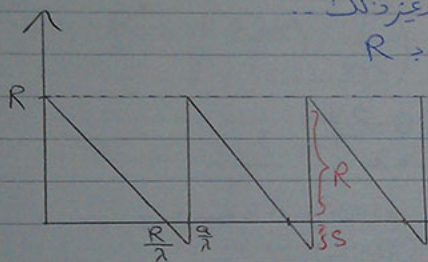
$$\frac{\partial^2 C(Q)}{\partial Q^2} = \frac{2\lambda}{Q^3} > 0$$

علاوة المستورد الثاني موصلين فإن $Q^* > Q$ تعادل نقاية صيرته للنتاج (ع)
وهو نقطة وصوله لان $Q > 0$

الموزع السكوي مع العجز لماته واهمه

يستخدم لهذا الموزع لتعزيب بعض المواد الطالبة للعطلة والصناديق الاسمنت، الحديد...
وتحت العجز في المخزون عندما يكون حجم المخزون المستور في بداية الدورة التخزينية
اقل من حجم الطلب على المادة المترتبة خلال تلك الدورة ..

لذلك لمعالجة هذه الحالة نضيف الى الفرضيات الاساسية السابقة فرضية جديدة
هي ان وحدة (واحد) العجز المسموح به في كل دورة تخزين سيادة مقداراً ثابتاً S ..
وتكلفة العجز يبلغ P لكل واحد من الطلب غير المحقق خلال ايامه الزم
وهو يتحمل عزومات التأخير وقتاً ان تقع التوازن وعبر ذلك
منزج المخزون المستور في بداية الدورة التخزينية R



وتحتم الطلبية التي ترد الى المستودع
في نهاية كل دورة تخزين بالترتيب Q
حيث $R < Q$
ولقد اذ العجز خلال كل دورة بالترتيب
عندها يكون: $S = Q - R$

والشكل المرفق يوضح حركة حجم المخزون في المستودع خلال كل دورة تخزينية ..

نفرص ان A هو معدل الطلب على المادة في ايامه الزم فإتينا بلاضمان حجم المخزون
المستور r في ربط بالترتيب بواسطة العلاقة: $q_r = R \lambda t$

وان عند تصاد المخزون سيادة R

وهو المورد التخزينية: $\frac{R}{\lambda} < \frac{Q}{\lambda}$ وبذلك يتجزأ المجال $[0, \frac{Q}{\lambda}]$ الى مجالين
صرييين

فترة العجز $\rightarrow [\frac{R}{\lambda}, \frac{Q}{\lambda}]$ و $[0, \frac{R}{\lambda}]$ فترة العمل ..

نفس المجال الآخر ، فترة العمل ، ونفس المجال الثاني فترة العمل بالنسبة للتكاليف خلال فترة العمل يتم حسابها حسب النموذج المستوي بدون خصم

أما تكاليف الخصم خلال الفترة الثانية فبمجرد حسابها من جديد حسب:

$$C_4 = (-1) \int_{\frac{R}{\lambda}}^Q P(R - \lambda t) dt = \frac{P(Q-R)^2}{2\lambda}$$

$$C_3 = \int_0^{\frac{R}{\lambda}} h(R - \lambda t) dt = \frac{hR^2}{2\lambda}$$

بصورة عامة إجمالي تكاليف التخصم في حالة النموذج المستوي مع خصم يساوي تكاليف الطلبية C_1 + تكاليف التزاد C_2 + تكاليف التخصم خلال فترة العمل C_3 + تكاليف التخصم C_4

$C_1 = k$ $C_2 = C \cdot Q$ صيف

$$C_3 = \int_0^{\frac{R}{\lambda}} h(R - \lambda t) dt = \frac{hR^2}{2\lambda}$$

$$C_4 = (-1) \int_{\frac{R}{\lambda}}^Q P(R - \lambda t) dt = \frac{P(Q-R)^2}{2\lambda}$$

وعليه يكون إجمالي التكاليف:

$$TC(Q, R) = k + CQ + \frac{hR^2}{2\lambda} + \frac{P(Q-R)^2}{2\lambda}$$

$$C(Q, R) = \frac{TC(Q, R)}{\frac{Q}{\lambda}} = \frac{\lambda k}{Q} + \lambda C + \frac{hR^2}{2Q} + \frac{P(Q-R)^2}{2Q}$$

لايجاد صيغ الطلبية المثالي Q^* وكذلك R^* الذي يحد من

$C(Q, R)$ أضرب طابعين نظرية عمادج البرقبة اللاصطية وذلك وفق النموذج الآتي:

$$L = C(Q, R) \rightarrow \text{Min} \quad \leftarrow \text{أولاً}$$

$$Q \geq R \quad \leftarrow \text{ضمن الشروط}$$

$$Q \geq 0$$

$$R \geq 0$$

لايجاد الحل المثالي ل Q^* و R نقوم بحساب المشتقات الجزئية للدفع $C(Q, R)$

$$\frac{\partial C(Q, R)}{\partial Q} = \frac{1}{Q^2} \left[-\lambda k - \frac{h}{2} k^2 + P(Q-R)Q - \frac{1}{2} P(Q-R)^2 \right]$$

$$\frac{\partial C(Q, R)}{\partial R} = 0 + 0 + \frac{2hR}{2Q} + \frac{2P(Q-R)(-1)}{2Q}$$

تبسيط العلاقات السابقتين وصولنا الى المعادلتين

$$-\lambda k - \frac{h}{2} R^2 + P(Q-R)Q - \frac{1}{2} P(Q-R)^2 = 0$$

$$2hR - 2P(Q-R) = 0$$

حل هذه المعادلتين السابقتين

$$Q^* = \sqrt{\left(\frac{2\lambda k}{h} \right) \left(\frac{P+h}{P} \right)}$$

$$R^* = \sqrt{\left(\frac{2\lambda k}{h} \right) \left(\frac{P}{P+h} \right)}$$

$$Q^* = \frac{P+h}{P} R^* \quad , h > 0 \Rightarrow \frac{P+h}{P} > 1$$

$$Q^* \geq R^* \quad \text{دعته}$$

وهذا يعني أن $Q^* \geq R^*$ ، وهذا يعني أن المثلثين المتماثلين يحافظان على الشرط الأساسي وهو $Q \geq R$

كما وجدنا بأن أن المثلث الناتج يقابل قيمة الصغرى للدفع $C(Q, R)$ نقوم بحساب الصغرى

$$\begin{pmatrix} \frac{\partial^2 C}{\partial Q^2} & \frac{\partial^2 C}{\partial Q \partial R} \\ \frac{\partial^2 C}{\partial R \partial Q} & \frac{\partial^2 C}{\partial R^2} \end{pmatrix}$$

نلاحظ من الصغرى الناتجة

أن عناصرها القطرية موجبة متساوية

تعد الأساسية الصغرى غير موجبة

أي أن الصغرى معرفة موجبة ، وبالتالي فالمثلث الناتج قابل والفرق بيني فالمثلث قابل ، وعليه فإن القيمة الصغرى

مسائل

1) اوجد صنف من ورق قاسمه وارفاق صنف من اسطوانتي الشكل اذا علمت ان مساحته الكلية 100 m^2 ، بحيث يكون حجمه اعظم ما يمكن

2) ينتج مصنع صفا من السطرات A, B ، نسبة تكلفة الانتاج من فلول تكلفة المواد وتكلفة اليد العاملة ، فاد اعلمت ان تكلفة المواد للنوع A هي مخرج تكلفة اليد العاملة لنفس النوع ، وتكلفة المواد للنوع B هي مضعف مخرج تكلفة اليد العاملة لنفس النوع وتجميع تكلفتي اليد العاملة للنوعين A, B هي 75 المطلوب :

1) صياغة نموذج رياضي لتحديد التكلفة الاصحى للانتاج

2) ايجاد التكلفة المثالي لكل نوع .. (مواد ، يد عاملة)

3) ينتج مصنع صفا من المواد الغذائية ، ويملك السوف الى 200 kg صفا يوميا فاد اعلمت ان تكلفة انتاج النوع A الاول 5 سادى اربعة اقل مخرج القيمة المنتجة منه وتكلفة انتاج النوع الثاني 3 سادى ستة اقل مخرج القيمة المنتجة منه وطالبا بـ 20 حل هذه الامثلة ..

المطلوب :

1) اوجد صياغة النموذج الرياضي لحل المسألة السابقة بحيث تكون تكلفة الانتاج الاصحى

2) ايجاد القيمة المثيرة لكل نوع

انتهت المحاضرة