

2021-05-21

Μοντέχο Εφημεριδοποίησης

Στο μοντέχο (R, Q) έχουμε αβεβαιότητα στη ζήτηση ως προς τα υπόλοιπα ικανοποιούνται οι υποθέσεις του EOC.
trade off μεταξύ \rightarrow οικονομικών κριτηρίων (τόκο σταθ. κόστους παραγ.)
 \rightarrow κόστος αποθήκευσης

Υπάρχουν προϊόντα όπου η αβεβαιότητα στη ζήτηση έχει διαφορετικά διαφορετικές επιπτώσεις.


Παράδειγμα: Εφημερίδες: (Λιανοηωάννη)

Επειδή πρέπει να γίνουν παραγγελίες/παραλάβες καθημερινά, η ύπαρξη ή όχι σταθ. κόστους δε σχετίζεται με τη διαχείριση παραγγελιών.

Επίσης δε υπάρχει κόστος αποθήκευσης από μια περίοδο σε επόμενη.

Ποζιτική παραγγελιών εξαρτάται από ζήτηση

① Αν η ζήτηση είναι γνωστή η απόφαση είναι προφανής

② Αν η ζήτηση έχει αβεβαιότητα, 
ποιοι παράγοντες παίζουν ρόλο στη στρατηγική παραγγελιών;

2 κινδύνοι

Downside risk

Ζήτηση χαμηλή \Rightarrow ανώμαλα προϊόντα
 \Rightarrow κόστος

Upside risk

Ζήτηση υψηλή \Rightarrow ελλείψεις \Rightarrow
 \Rightarrow κόστος

X = ζήτηση

Q = ποσότητα παραγγελίας

Upside risk

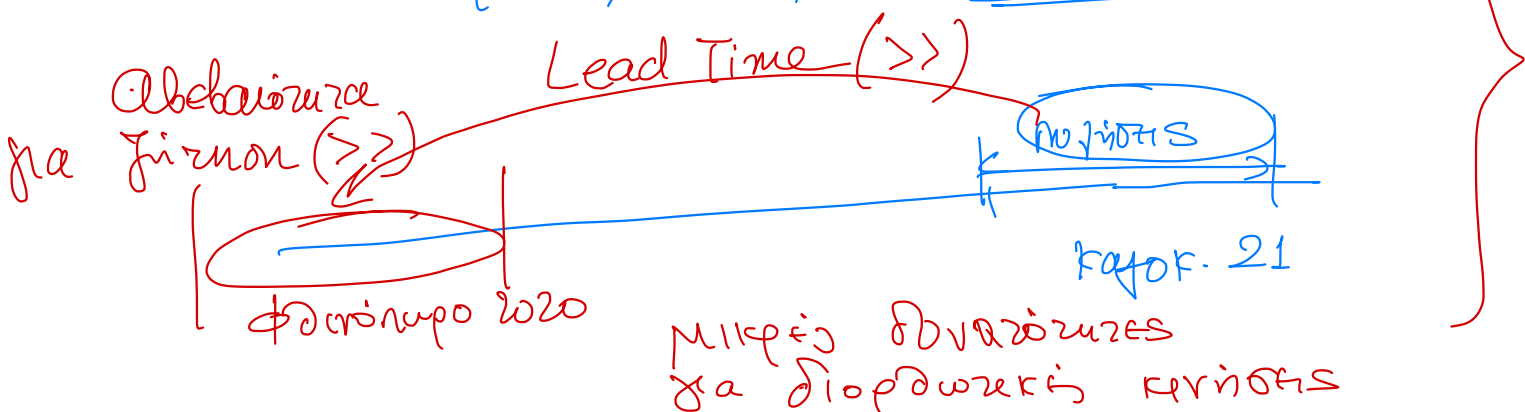
Downside risk



Εφαρμογές (εκτός από εμπειρίες)

① Προϊόντα με ημερομηνία λήξης.

② Κυριότερες εφαρμογές σε προϊόντα όπως παιχνίδια/υποδήματα προς τη ζωή



Μοντέλο Ποινών Προβλήματος Εμφερίδοσης

Έστω X ζήτημα μιας περιόδου

Q ποσότητα παραγγελίας

X : ωχραία μεταβλητή (συνεχής)

$F(x) = P(X \leq x)$ = συνάρτηση κατανομής

$f(x) = F'(x)$ = συν. πυκνότητας π.δ.

Παράμετροι Κόστους

① Downside Risk \Leftrightarrow overorder: Όταν $X < Q$

$Q - X > 0$: ενώπινα απόβλητα

Κόστος $C_o \cdot (Q - X)$, C_o : overorder
cost/unit

② Upside Risk \Leftrightarrow Underorder: $X > Q$

$X - Q$: έλλειψη

Κόστος $C_u \cdot (X - Q)$, C_u : underorder
cost/unit

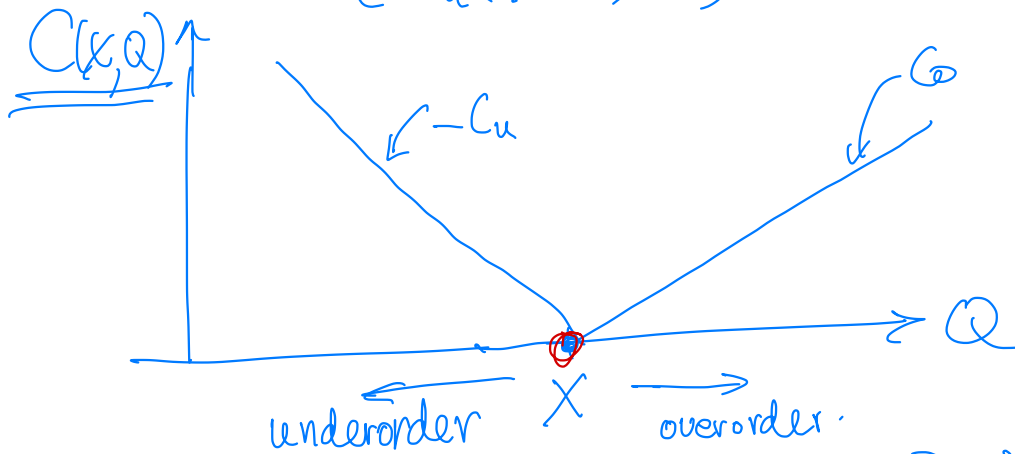
Κόστος Περιόδου $C(X, Q) = \begin{cases} C_o(Q - X), & X < Q \\ C_u(X - Q), & X > Q \end{cases}$

③ $X = Q$ (Ισοπλήξη περίοδος)

Κόστος = 0. ($P(X = Q) = 0$)

Κόστος μιας περιόδου

$$C(x, Q) = \begin{cases} C_o(Q-x), & x < Q \\ C_u(x-Q), & x > Q. \end{cases}$$



① Ελαχιστοποιείται για $Q = X$? Όχι έχει νόημα Q ορίζεται πριν γίνει γνωστή η ζήτηση.

$$② C(x, Q) = C_o \cdot (Q-x)^+ + C_u (x-Q)^+$$

όπου για $a \in \mathbb{R}$ a^+ : θετικό μέρος του a

$$a^+ = \max(a, 0) = \begin{cases} a, & a > 0 \\ 0, & a < 0. \end{cases}$$

$$(2^+ = 2, \quad (-2)^+ = 0)$$

$$C(x, Q) = C_o(Q-x)^+ + C_u(x-Q)^+$$

Isiözüzlü a^+

①

$$a = a^+ - (-a)^+$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{an } a > 0 \Rightarrow a^+ = a \\ \quad \quad \quad (-a)^+ = 0 \\ \Rightarrow a = a \quad \checkmark \end{array} \right.$$

$$\text{An } a < 0 \Rightarrow (-a) > 0$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \Rightarrow a^+ = 0 \\ \quad \quad \quad (-a)^+ = -a \quad (> 0) \end{array} \right\} a = 0 - (-a) = a \quad \checkmark$$

②

$$a - (a-b)^+ = \begin{cases} a - 0 = a & , \quad a < b \\ a - (a-b) = b & \quad a > b \end{cases}$$

$$= \min(a, b)$$

$$\boxed{\begin{array}{l} a = a^+ - (-a)^+ \\ \min(a, b) = a - (a-b)^+ \end{array}} \leftarrow \leftarrow$$

$$\min(x, q) = x - (x-q)^-$$

$$\underbrace{q-x}_a = (q-x)^+ - (x-q)^+ \\ = a^+ - (-a)^+$$

Ανώμαλα προϊόντα

① Αχρηστώ

② Μέρος της αξίας κτίους των
μπορεί να ανακταθεί

(π.χ. Επιστροφή στον προμηθευτή,
πώληση σε διαφορετική αγορά κτλ).

Επείψεις

① Χαμηλές πωλήσεις

② Κόστος ανώμαλης και διαθεσης λεγών

③ Backlog \Rightarrow Emergency order
(έκτακτη πρόταση παραγγελιών)

Για κάθε συνδυασμό λειτουργιών

$$\begin{aligned} C_o &= ? \\ C_u &= ? \end{aligned}$$

Παράδειγμα 1

Λιανπωλητής αγοράζει προϊόντα
από προμηθευτή σε χονδρική τιμή c /μονάδα.
Πωλεί σε φανική τιμή r /μονάδα.

Απόζητα : μινδρική αξία

Εγχείρησι : χαμίνες πωλήσεις

Μεγιστοποίηση κέρδους

$$C_0 = ? , C_u = ?$$

Εστω $\Pi(X, Q)$ = κέρδος μιας περιόδου.
= έσοδα - έξοδα

Εσοδα : $r \cdot \underbrace{\min(X, Q)}_{\text{πωλήσεις}}$

$$\begin{cases} X=30, Q=50 \Rightarrow 30 \\ X=80, Q=50 \Rightarrow 50 \end{cases}$$

Έξοδα : cQ

$$\Pi(X, Q) = r \min(X, Q) - cQ$$

$$= \dots \dots \dots \left(\begin{matrix} \text{να} \\ \text{εμφανιστούν} \end{matrix} \text{ ποσά } \begin{matrix} (Q-X)^+ \\ (X-Q)^+ \end{matrix} \right)$$

$$\Pi(X, Q) = r \min(X, Q) - cQ$$

$$= rX - r \underbrace{(X-Q)^+}_{\text{call option}} - cQ$$

$$= (r-c)X + cX - cQ - r(X-Q)^+$$

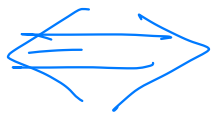
$$= \underbrace{(r-c)X}_{\text{put option}} - c(Q-X) - r(X-Q)^+$$

$$= (r-c)X - c(Q-X)^+ + c(X-Q)^+ - r(X-Q)^+$$

$$= (r-c)X - c(Q-X)^+ - (r-c)(X-Q)^+ =$$

$$\Rightarrow \Pi(X, Q) = (r-c)X - \underbrace{\left[c(Q-X)^+ + (r-c)(X-Q)^+ \right]}_{C(X, Q)}$$

$\max_Q \Pi$



$\min_Q C(X, Q)$

$C(X, Q)$

$$\min_Q \left\{ C_0(Q-X)^+ + C_u(X-Q)^+ \right\}$$

$$\pi(Q, X) = \underbrace{(r-c)X}_{\substack{\text{κέρδος αν} \\ \text{πωλήσουμε } X}} + \underbrace{\left\{ c(Q-X)^+ + (r-c)(X-Q)^+ \right\}}_{\substack{\text{κόστος λάθους που} \\ \text{παραρτηρά} \\ \text{κόστος έλλειψης ημπορ. για firm}}}$$

100

Αν συμφωνήσουμε εξ αρχής με firm
 θα θέσουμε $Q=X \Rightarrow \pi(Q, X) = (r-Q)X$
 (μέγιστο δυνατό)

κέρδος τόσο από πηγή πληροφορίας

$$C(X, Q) = c(Q-X)^+ + (r-c)(X-Q)^+$$

$$\Rightarrow \begin{cases} C_0 = c \\ C_u = r-c \end{cases}$$

C_0 = κόστος επειδή μένει μια μονάδα αποθήκης
 σχετικά με το τι θα γίνει αν νίξω
 εξ αρχής ότι αν νίξω η μονάδα δεν θα πουληθεί

εδώ αν νίξω σε δικά πουληθεί δεν
 θα το αγοράζω \Rightarrow κόστος = 0
 αλλιώς αν αγοράσω \Rightarrow κόστος = c
 $C_0 = c$

C_u = ενίσχυση μιας μονάδας σε έμφυση
σε σχέση με το τι θα γινόταν αν πωρήσει
και η μονάδα θα ζητήσει.

Εξ Αν πωρήσει ότι θα ζητήσει η μονάδα: da αγορά: $-C$
" ληψία: r
κέρδος $r-C$

τίμα που είναι εδτελεση: κόστος $= 0$
κόστος $= 0$ } κέρδος $= 0$

$$C_u = r - C \left[\begin{array}{l} \text{Διαφυγή κόστος} \\ \text{κέρδος} = \text{εσοδήμ} \end{array} \right]$$

Παράδειγμα 2

Λιανολ. \rightarrow χονδρική w
 \rightarrow λιανική r
ζευγί

Ανώτατα επισημειώνεται σε ζευγί $s \leq w$

$s =$ salvage value

[Μπορεί $s < 0$!!]

$$C_0 = w - s$$

$$C_u = r - w$$

Παράδειγμα 3

Χονδρ. w
Λιανική r
Ανώτατα $s = 0$

Εκπτώσις \Rightarrow έκτακτη παραγγελία σε ζευγί $w' > w$

$$C_0 = w \quad \underline{\text{(ανεξ } r)}$$

$$C_u = \begin{cases} \text{αν αγορά σε διαμετρί} \rightarrow \text{αγορά } w \left. \begin{array}{l} \text{κέρδος} \\ \text{πώληση } r \end{array} \right\} (r-w) \\ \text{ζευγί που γίνεται} \\ \text{έκτακτη παραγγ} \rightarrow \text{αγορά } w' \left. \begin{array}{l} \text{κέρδος} = \\ \text{πώληση } r \end{array} \right\} (r-w') \end{cases}$$

$$C_u = (r-w) - (r-w') = \boxed{w' - w} \quad \underline{\text{(ανεξάρτητα του } r)}$$

"Σωσι" Συναρμωσι Κόστους

Δεν έχει νόημα να ελαχ. το $C(x, Q)$ ως προς Q γιατί οταν αναφ. για το Q δε γνωρίζουμε το x .

Πρόβλημα μιας περιόδου που υποθέτουμε ότι επαναλαμβάνεται κάθε περίοδο για μεγάλο αριθμό περιόδων.

Ελαχ. μέσο κόστος ανα περίοδο.

Σε κάθε περίοδο $Q_1 = Q_2 = \dots = Q$ (σταθερή ποσότητα)

Ομως x_1, x_2, \dots γίνονται διαφορετικά ανεξάρτητες, ισόνοτες ζωχ. μεταβλ.

Επομένως $C_1 = C(x_1, Q)$ κόστος 1^{ης} πτ.
 $C_2 = C(x_2, Q)$ " Σ ^{ns} πτ.
?
 $C_n = C(x_n, Q)$ " n - πτ.

C_1, C_2, \dots, C_n : ανεξ. ισόνοτες ζωχ. μεταβλ.

$$\bar{C}_n = \frac{C_1 + C_2 + \dots + C_n}{n} \text{ μέσο κόστος}$$

Όσο αυξάνεται ο νόμερος μεγάλων αριθμών

οταν $n \rightarrow \infty$ $\bar{C}_n \rightarrow E(C(x, Q))$

Κριτήριο $\min_Q E(C(Q, X)) = G(Q)$ θεωρ. μέση αξία

Συναρτηση κόστους

$$G(Q) = E(C(Q, X)) = \int_{x=0}^{\infty} \underline{C(Q, x)} f(x) dx.$$

\swarrow σ.π.π.

$$C(Q, x) = \begin{cases} C_o(Q-x), & x < Q \\ C_u(x-Q), & x > Q \end{cases} = C_o(Q-x)^+ + C_u(x-Q)^+$$

$$G(Q) = \int_0^Q C_o(Q-x) f(x) dx + \int_Q^{\infty} C_u(x-Q) f(x) dx$$

$$= C_o Q \int_0^Q f(x) dx - \underbrace{C_o \int_0^Q x f(x) dx}_{H(Q)} + \underbrace{C_u \int_Q^{\infty} x f(x) dx}_{\mu - \int_0^Q x f(x) dx} - C_u Q \int_Q^{\infty} f(x) dx.$$

$$\textcircled{1} \int_0^Q f(x) dx = P(X \leq Q) = F(Q)$$

$$\int_Q^{\infty} f(x) dx = P(X > Q) = 1 - F(Q)$$

$$\int_0^Q x f(x) dx + \int_Q^{\infty} x f(x) dx = \int_0^{\infty} x f(x) dx = E(X) = \mu \quad (\text{avg of } Q)$$

$$G(Q) = \underline{C_o Q F(Q)} - C_o H(Q) + \underline{C_u (\mu - H(Q))} - \underline{C_u Q (1 - F(Q))}$$
$$= \boxed{C_u \mu - C_u Q + (C_o + C_u) Q F(Q) - (C_o + C_u) H(Q)}$$

$$F'(Q) = f(Q)$$

$$H(Q) = \int_0^Q \underbrace{x f(x)} dx \Rightarrow H'(Q) = Q f(Q)$$

$$G'(Q) = -c_u + (c_o + c_u) (F(Q) + Qf(Q)) - (c_o + c_u) Qf(Q)$$

$$\Rightarrow G'(Q) = -c_u + (c_o + c_u) F(Q)$$

$$G''(Q) = (c_o + c_u) f(Q) \geq 0 \quad (G(Q) \text{ κυρτή})$$

αρκεί για min να $G'(Q) = 0$

$$\Rightarrow F(Q^*) = \frac{c_u}{c_u + c_o}$$

είναι ο αντιστοιχισμός

$$R = \frac{c_u}{c_u + c_o} : \text{κρίσιμος λόγος} = \frac{1}{1 + \frac{c_o}{c_u}}$$

$$F(Q^*) = P(X \leq Q^*) = \text{πιθ. (οχι ελιψές)} \\ = \text{service level I.}$$

Επομένως το βέλτιστο επίπεδο εξυπηρέτησης είναι ίσο με $R = \frac{c_u}{c_u + c_o}$

$$F(Q^*) = R \leftarrow$$