

# 存储论

## 第九章

# 随机性存储模型

## 第3节

# 随机性存储模型

## ● 模型概述

- 随机性存储模型的重要特点是需求是随机的，其概率或分布为已知。
- 可供选择的策略主要有三种：
  - (1) 定期订货策略：定期订货，但订货数量需要根据上一个周期末剩下货物的数量决定订货量。剩下的数量少，可以多订；剩下的数量多，可以少订或不订。
  - (2) 定点订货策略：定点订货，存储降到某一确定的数量(订货点)时即订货，不再考虑间隔的时间；每次订货的数量不变。
  - (3)  $(s, S)$  存储策略：把定期订货与定点订货综合起来的方法，隔一定时间检查一次存储，若存储量高于一个数值 $s$ ，则不订货；若存储量小于 $s$ ，则订货补充存储，订货量要使存储达到 $S$ 。
- 不允许缺货的条件只能从概率意义方面来理解。
- 存储策略的优劣通常以盈利/损失期望值的大小作为衡量标准。

# 模型5：需求是离散的随机变量

- 报童问题(Newsboy Problem, or News Vendor Problem)
  - 报童每日订购若干份次日的报纸零售。报纸的需求量  $r$  是一个随机变量。报童每售出一份报纸赚  $k$  元；若报纸未能售出，则每份赔  $h$  元。根据以往经验，每日售出报纸份数  $r$  的概率  $P(r)$  是已知的，问报童每日最好准备多少份报纸？
- 求解思路
  - 问：报童每日报纸的订货量  $Q$  为何值时，赢利的期望值最大？  
或：如何适当地选择  $Q$  值，使因不能售出报纸的损失和因缺货而失去销售机会的损失，两种损失的期望值之和最小？
  - 两种求解方式所得的计算结果相同。（参见《运筹学（清华第四版）》416-417页）
- 备注
  - 报童问题有需求为离散和需求为连续随机变量两种版本。

# 模型5: 需求是离散的随机变量

- 报童问题

- 解:

- 用计算损失期望值最小的方法求解。

设售出报纸数量为 $r$ , 其概率 $P(r)$ 为已知,  $\sum_{r=0}^{\infty} P(r) = 1$ 。

设报童订购报纸数量为 $Q$ ,

(1) 供大于求时( $Q \geq r$ ), 报纸因不能售出而需承担损失, 其期望值为:

$$\sum_{r=0}^Q h(Q - r)P(r)$$

(2) 供不应求时( $Q < r$ ), 因缺货而少赢利导致损失, 其期望值为:

$$\sum_{r=Q+1}^{\infty} k(r - Q)P(r)$$

综合(1)、(2)两种情况, 当订货量为 $Q$ 时, 损失的期望值为:

$$C(Q) = h \sum_{r=0}^Q (Q - r)P(r) + k \sum_{r=Q+1}^{\infty} (r - Q)P(r)$$

由于需求 $r$ 为离散变量, 故不能用求导的方法求极值, 而是采用**边际分析法**求解。

# 模型5：需求是离散的随机变量

- 报童问题
- 解（续）：

每日报纸最佳订购数量 $Q$ 应满足：

$$(1) C(Q) \leq C(Q + 1)$$

$$(2) C(Q) \leq C(Q - 1)$$

经推导整理可得，报纸最佳订购数量 $Q$ 应按下列不等式确定：

$$\sum_{r=0}^{Q-1} P(r) \leq \frac{k}{k+h} \leq \sum_{r=0}^Q P(r)$$

# 模型5：需求是离散的随机变量

- 报童问题

- 备注

- 若用计算赢利期望值最大的方法求解，也可得到与上述确定最佳订购数量 $Q$ 相同的不等式。
      - 无论从哪一方面（损失期望值最小，盈利期望值最大）来考虑，报童每日的报纸最佳订购数量是一个确定的数值。
    - 模型5只解决一次订货问题(单周期随机存储模型)，而报童问题实际上是每日订货策略问题，按模型5所给出的策略可以认为是解决了报童问题。但这时模型中有一个严格的规定，即两次订货之间没有什么联系，都看做是独立的一次订货（即：每个周期只订货一次，订货可重复进行，但在各周期之间订货量与销售量的互相保持独立）。这种存储策略也称为定期定量订货。

# 模型5: 需求是离散的随机变量

- 例7** 某店拟出售甲商品，每单位甲商品成本为200元，售价为280元。若不能售出，则必须减价为160元，减价后一定可以售出。已知售货量服从泊松分布

$$P(r) = \frac{e^{-\lambda} \lambda^r}{r!} \quad (\lambda \text{ 为平均售出数})$$

根据以往经验，平均售出数为6单位( $\lambda = 6$ )。问该店订购量应为多少?

- 解:**

该店的缺货损失为每单位商品  $280 - 200 = 80$  元；滞销损失为每单位商品  $200 - 160 = 40$  元，故  $k = 80$ ,  $h = 40$ ,  $\frac{k}{k+h} = \frac{80}{80+40} \cong 0.667$ .

记  $F(Q) = \sum_{r=0}^Q P(r) = \sum_{r=0}^Q \frac{e^{-\lambda} \lambda^r}{r!}$ , 查泊松累计分布表 可得

$$F(6) = \sum_{r=0}^6 \frac{e^{-6} 6^r}{r!} = 0.6063, \quad F(7) = \sum_{r=0}^7 \frac{e^{-6} 6^r}{r!} = 0.7440$$

因  $F(6) < \frac{k}{k+h} < F(7)$ , 故订货量应为7单位，此时损失期望值最小。

**答:** 该店订货量应为7单位甲商品。



- 例7

附表一 泊松分布函数表  $\left(F(k) = \sum_{i=0}^k \frac{\lambda^i}{i!} e^{-\lambda}\right)$

[illegible]

# 模型5: 需求是离散的随机变量

## 例7



$k \backslash \lambda$	3.5	4.0	4.5	5.0	5.5	6.0	6.5	7.0	7.5	8.0	8.5	9.0	9.5	10.0
0	0.0302	0.0183	0.0111	0.0067	0.0041	0.0025	0.0015	0.0009	0.0006	0.0003	0.0002	0.0001	0.0001	0.0000
1	0.1359	0.0916	0.0611	0.0404	0.0266	0.0174	0.0113	0.0073	0.0047	0.0030	0.0019	0.0012	0.0008	0.0005
2	0.3208	0.2381	0.1736	0.1247	0.0884	0.0620	0.0430	0.0296	0.0203	0.0138	0.0093	0.0062	0.0042	0.0028
3	0.5366	0.4335	0.3423	0.2650	0.2017	0.1512	0.1118	0.0818	0.0591	0.0424	0.0301	0.0212	0.0149	0.0103
4	0.7254	0.6288	0.5321	0.4405	0.3575	0.2851	0.2237	0.1730	0.1321	0.0996	0.0744	0.0550	0.0403	0.0293
5	0.8576	0.7851	0.7029	0.6160	0.5289	0.4457	0.3690	0.3007	0.2414	0.1912	0.1496	0.1157	0.0885	0.0671
6	0.9347	0.8893	0.8311	0.7622	0.6860	0.6063	0.5265	0.4497	0.3782	0.3134	0.2562	0.2068	0.1649	0.1301
7	0.9733	0.9489	0.9134	0.8666	0.8095	0.7440	0.6728	0.5987	0.5246	0.4530	0.3856	0.3239	0.2687	0.2202
8	0.9901	0.9786	0.9597	0.9319	0.8944	0.8472	0.7916	0.7291	0.6620	0.5925	0.5231	0.4557	0.3918	0.3328
9	0.9967	0.9919	0.9829	0.9682	0.9462	0.9161	0.8774	0.8305	0.7764	0.7166	0.6530	0.5874	0.5218	0.4579
10	0.9990	0.9972	0.9933	0.9863	0.9747	0.9574	0.9332	0.9015	0.8622	0.8159	0.7634	0.7060	0.6453	0.5830
11	0.9997	0.9991	0.9976	0.9945	0.9890	0.9799	0.9661	0.9467	0.9208	0.8881	0.8487	0.8030	0.7520	0.6968
12	0.9999	0.9997	0.9992	0.9980	0.9955	0.9912	0.9840	0.9730	0.9573	0.9362	0.9091	0.8758	0.8364	0.7916
13	1.0000	0.9999	0.9997	0.9993	0.9983	0.9964	0.9929	0.9872	0.9784	0.9658	0.9486	0.9261	0.8981	0.8645
14		1.0000	0.9999	0.9998	0.9994	0.9986	0.9970	0.9943	0.9897	0.9827	0.9726	0.9585	0.9400	0.9165
15			1.0000	0.9999	0.9998	0.9995	0.9988	0.9976	0.9954	0.9918	0.9862	0.9780	0.9665	0.9513
16				1.0000	0.9999	0.9998	0.9996	0.9990	0.9980	0.9963	0.9934	0.9889	0.9823	0.9730
17					1.0000	0.9999	0.9998	0.9996	0.9992	0.9984	0.9970	0.9947	0.9911	0.9857
18						1.0000	0.9999	0.9999	0.9997	0.9993	0.9987	0.9976	0.9957	0.9928
19							1.0000	1.0000	0.9999	0.9997	0.9995	0.9989	0.9980	0.9965
20									1.0000	0.9999	0.9998	0.9996	0.9991	0.9984
21										1.0000	0.9999	0.9998	0.9996	0.9993
22											1.0000	0.9999	0.9999	0.9997
23												1.0000	0.9999	0.9999



# 模型5: 需求是离散的随机变量

- **例8** 上题中, 若缺货损失费为40元, 滞销损失费为80元。在这种情况下该店订货量应为多少?

- **解:**

$$k = 40, \quad h = 80, \quad \frac{k}{k + h} = \frac{40}{40 + 80} \cong 0.3333$$

查统计表（泊松累计分布表），找与0.3333相近的数：

$$F(4) = \sum_{r=0}^4 \frac{e^{-6} 6^r}{r!} = 0.2851, \quad F(5) = \sum_{r=0}^5 \frac{e^{-6} 6^r}{r!} = 0.4457$$

因  $F(4) < 0.3333 < F(5)$ ，故订货量应为5单位, 此时损失期望值最小。

答：该店订货量应为5个单位甲商品。

# 模型6: 需求是连续的随机变量

## • 模型概述

- 设货物单位成本为 $K$ , 货物单位售价为 $P$ , 单位存储费为 $C_1$ , 需求 $r$ 是连续的随机变量, 其密度函数为 $\varphi(r)$ ,  $\varphi(r)dr$ 表示随机变量在 $r$ 与 $r + dr$ 之间的概率, 其分布函数为 $F(a) = \int_0^a \varphi(r)dr$ , ( $a > 0$ ), 生产或订购的数量为 $Q$ , 问如何确定 $Q$ 的数值, 使赢利的期望值最大?

## • 解:

- 显然, 当订购量为 $Q$ 、需求量为 $r$ 时, 实际销售量为 $\min[r, Q]$ , 即:
  - 当 $r \leq Q$ 时, 实际销售量为 $r$ ;
  - 当 $r > Q$ 时, 实际销售量只能为 $Q$ .
- 单期(single period)需支付的费用
  - 货物存储费:  $C_1(Q) = \begin{cases} C_1 \cdot (Q - r), & r \leq Q \\ 0, & r > Q \end{cases}$
  - 货物成本费:  $KQ$
  - 货物订购费: 订购费不考虑(订购费不影响单期存储问题的订货策略)

# 模型6: 需求是连续的随机变量

## • 解 (续) :

### ▫ 单期赢利

$$W(Q) = P \cdot \min[r, Q] - KQ - C_1(Q)$$

(赢利 = 实际销售货物的收入 - 货物成本 - 支付的存储费用)

### ▫ 单期赢利的期望值

$$\begin{aligned} E[W(Q)] &= \int_0^Q Pr\varphi(r)dr + \int_Q^\infty PQ\varphi(r)dr - KQ - \int_0^Q C_1 \cdot (Q - r)\varphi(r)dr = \\ &= \int_0^\infty Pr\varphi(r)dr - \int_Q^\infty Pr\varphi(r)dr + \int_Q^\infty PQ\varphi(r)dr - KQ - \int_0^Q C_1 \cdot (Q - r)\varphi(r)dr \\ &= PE(r) - \left\{ \underbrace{P \int_Q^\infty (r - Q)\varphi(r)dr}_{\text{因缺货失去销售机会损失的期望值}} + \underbrace{\int_0^Q C_1 \cdot (Q - r)\varphi(r)dr + KQ}_{\text{因滞销受到损失的期望值 (只考虑了存储费)}} \right\} \end{aligned}$$

⏟  
常量  
(平均赢利)
⏟  
因缺货失去销售机会  
损失的期望值
⏟  
因滞销受到损失的期望值  
(只考虑了存储费)
⏟  
常量

# 模型6: 需求是连续的随机变量

## • 解 (续) :

▫ 记  $E[C(Q)] = P \int_Q^\infty (r - Q)\varphi(r)dr + C_1 \int_0^Q (Q - r)\varphi(r)dr + KQ$

则有下列等式:

$$\max E[W(Q)] = PE(r) - \min E[C(Q)] \quad (*)$$

$$\max E[W(Q)] + \min E[C(Q)] = PE(r) \quad (**)$$

(\*)式表明由期望赢利最大和由期望损失最小所得出的 $Q$ 值相同;

(\*\*)式表明最大赢利期望值与最小损失期望值之和为常数。

- 根据上述分析, 求赢利期望值最大可以转化为求损失期望值最小。当 $Q$ 可连续取值时,  $E[C(Q)]$ 是 $Q$ 的连续函数, 可利用微分法求最小值:

$$\begin{aligned} \frac{dE[C(Q)]}{dQ} &= \frac{d}{dQ} \left[ P \int_Q^\infty (r - Q)\varphi(r)dr + C_1 \int_0^Q (Q - r)\varphi(r)dr + KQ \right] \\ &= C_1 \int_0^Q \varphi(r)dr - P \int_Q^\infty \varphi(r)dr + K \end{aligned}$$

令  $\frac{dE[C(Q)]}{dQ} = 0$ , 记  $F(Q) = \int_0^Q \varphi(r)dr$ , 可得:  $F(Q) = \frac{P-K}{C_1+P}$

从上式中解出 $Q$ , 记为 $Q^*$ ,  $Q^*$ 为 $E[C(Q)]$ 的驻点。

# 模型6：需求是连续的随机变量

## • 解（续）：

□ 又因  $\frac{d^2 E[C(Q)]}{dQ^2} = C_1 \varphi(Q) + P \varphi(Q) > 0$

故  $Q^*$  为  $E[C(Q)]$  的极小值点，在本模型中也是最小值点。

- 若  $P - K \leq 0$ ，显然由于  $F(Q) \geq 0$ ，等式不成立。但这种情况表示订货无利可图，故不应订货或生产，即取  $Q^* = 0$ 。

## • 备注

- 上述分析及相应求解式中只考虑了失去销售机会的损失  $P$ ，若缺货时要付出的费用  $C_2 > P$ ，则应有

$$E[C(Q)] = C_2 \int_Q^\infty (r - Q) \varphi(r) dr + C_1 \int_0^Q (Q - r) \varphi(r) dr + KQ$$

按上述方法推导得到  $F(Q) = \int_0^Q \varphi(r) dr = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2}$

- 模型5和模型6都只解决单期随机存储问题。从一般情况(多时期，时期给定，订购费不计)来考虑，上一时期未售出的货物可在当前时期继续出售，此时应如何制定存储策略？见下面“定期订货、订货量不定的存储策略”。

# 模型6: 需求是连续的随机变量

## • 备注 (续)

### ▫ 定期订货、订货量不定的存储策略(多时期, 时期给定)

- 设上一时期未能售出的货物数量为  $I$ , 作为本时期初的存储, 有

$$\begin{aligned} \min E[C(Q)] &= K(Q - I) + C_2 \int_Q^\infty (r - Q)\varphi(r)dr + C_1 \int_0^Q (Q - r)\varphi(r)dr \\ &= -KI + \min \left\{ C_2 \int_Q^\infty (r - Q)\varphi(r)dr + C_1 \int_0^Q (Q - r)\varphi(r)dr + KQ \right\} \end{aligned}$$

推导可得

$$F(Q) = \int_0^Q \varphi(r)dr = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2}$$

利用微分法求出  $Q^*$  的值, 相应的存储策略为:

- 当  $I \geq Q^*$  时, 本时期不订货;
- 当  $I < Q^*$  时, 本时期应订货, 订货量为  $Q = Q^* - I$ , 使本时期的存储达到  $Q^*$ , 此时赢利期望值最大。

这种策略称为定期订货、订货量不定的存储策略。

$(t, S)$  策略



# 模型6：需求是连续的随机变量

- 例9** 设在某食品商店内，每天对面包的需求 $r$ 服从 $\mu = 300$ ， $\sigma = 50$ 的**正态分布**。已知每个面包的售价 $P$ 为0.50元，成本 $K$ 为0.30元，当天未售出的面包处理价 $W$ 为每个0.20元。问该商店每天应生产多少面包，使预期利润为最大？（**单期，需求连续**）

- 解：**

- 此例是**需求为连续随机变量的报童问题**，其中

$$k = P - K = 0.50 - 0.30 = 0.20(\text{元}), \quad h = K - W = 0.3 - 0.2 = 0.1(\text{元})$$

按照**类似模型6**的方法，进行推导得到

$$F(Q) = \int_{-\infty}^Q \varphi(r) dr = \Phi\left(\frac{Q-\mu}{\sigma}\right) = \frac{P-K}{P-W} = \frac{k}{k+h}$$

计算知  $\frac{k}{k+h} = \frac{0.2}{0.2+0.1} \cong 0.667$ ，查**累计正态分布表**可得：

$$\frac{Q-\mu}{\sigma} = 0.43$$

求解得

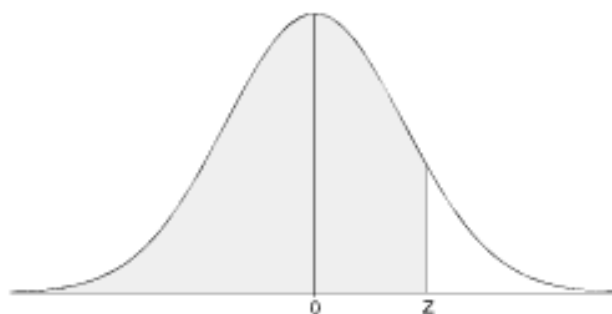
$$Q^* = 0.43\sigma + \mu = 0.43 \times 50 + 300 = 322$$

即该商店所属的工厂每天应生产322个面包，可使预期利润为最大。



# 模型6: 需求是连续的随机变量

## Cumulative Standard Normal Distribution Table



Z	0.00	0.01	0.02	0.03	0.04	0.05	0.06	0.07	0.08	0.09
0.00	0.5000	0.5040	0.5080	0.5120	0.5160	0.5199	0.5239	0.5279	0.5319	0.5359
0.10	0.5398	0.5438	0.5478	0.5517	0.5557	0.5596	0.5636	0.5675	0.5714	0.5753
0.20	0.5793	0.5832	0.5871	0.5910	0.5948	0.5987	0.6026	0.6064	0.6103	0.6141
0.30	0.6179	0.6217	0.6255	0.6293	0.6331	0.6368	0.6406	0.6443	0.6480	0.6517
0.40	0.6554	0.6591	0.6628	0.6664	0.6700	0.6736	0.6772	0.6808	0.6844	0.6879
0.50	0.6915	0.6950	0.6985	0.7019	0.7054	0.7088	0.7123	0.7157	0.7190	0.7224
0.60	0.7257	0.7291	0.7324	0.7357	0.7389	0.7422	0.7454	0.7486	0.7517	0.7549
0.70	0.7580	0.7611	0.7642	0.7673	0.7704	0.7734	0.7764	0.7794	0.7823	0.7852
0.80	0.7881	0.7910	0.7939	0.7967	0.7995	0.8023	0.8051	0.8078	0.8106	0.8133
0.90	0.8159	0.8186	0.8212	0.8238	0.8264	0.8289	0.8315	0.8340	0.8365	0.8389



# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为连续随机变量时

- 模型概述

- 设货物单位成本为 $K$ ，单位存储费为 $C_1$ ，单位缺货费为 $C_2$ ，每次订购费为 $C_3$ ，需求 $r$ 是连续的随机变量，其密度函数为 $\varphi(r)$ ， $\int_0^\infty \varphi(r)dr = 1$ ，分布函数为 $F(a) = \int_0^a \varphi(r)dr$ ，( $a > 0$ )，期初存储为 $I$ ，订货量为 $Q$ ，使此时期初存储达到 $S = I + Q$ 。问如何确定 $Q$ 的数值，使损失/费用的期望值最小（或赢利的期望值最大）？

- 解：

- 先考虑最大存储量 $S$ 。当期末存储量 $I$ 不足订货点 $s$  (即 $I < s$ )时需要订货。
    - 期末存储 $I$ 在本时期内为常量，订货量为 $Q$ ，使此时期初存储达到 $S = I + Q$ 。
    - 本时期需支付的费用：
      - 订货费： $C_3 + KQ$
      - 存储费用的期望值： $\int_0^S C_1(S - r)\varphi(r)dr$
      - 缺货费用的期望值： $\int_S^\infty C_2(r - S)\varphi(r)dr$

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为连续随机变量时

▫ 解（续）：

- 本时期需支付费用的期望值之和为

$$\begin{aligned} C(S) &= C_3 + KQ + \int_0^S C_1(S-r)\varphi(r)dr + \int_S^\infty C_2(r-S)\varphi(r)dr \\ &= C_3 + K(S-I) + \int_0^S C_1(S-r)\varphi(r)dr + \int_S^\infty C_2(r-S)\varphi(r)dr \end{aligned}$$

$Q$ 为连续取值，故 $C(S)$ 是 $S$ 的连续函数，从而有

$$\frac{dC(S)}{dS} = K + C_1 \int_0^S \varphi(r)dr - C_2 \int_S^\infty \varphi(r)dr$$

令 $\frac{dC(S)}{dS} = 0$ ，有

$$F(S) = \int_0^S \varphi(r)dr = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2}$$

注意： $S$ 的确定和订货点  $s$  无关。

一般情况下有 $0 < \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2} < 1$ ，记 $\frac{C_2 - K}{C_1 + C_2} = N$ （称为临界值）。

由 $\int_0^S \varphi(r)dr = N$ ，确定 $S$ 的值，从而求出订货量 $Q = S - I$ 。

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为连续随机变量时

□ 解（续）：

- 再考虑订货点  $s$ 。此时最大存储量  $S$  已定。根据订货点  $s$  的意义，当期初存储  $I = s$  时，不订货所产生的期望费用应当不超过订货所产生的期望费用，因此有：

$$\begin{aligned} & C_1 \int_0^s (s - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_s^\infty (r - s) \varphi(r) dr \\ & \leq C_3 + K(S - s) + C_1 \int_0^S (S - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_S^\infty (r - S) \varphi(r) dr \end{aligned}$$

即：

$$\begin{aligned} & Ks + C_1 \int_0^s (s - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_s^\infty (r - s) \varphi(r) dr \\ & \leq C_3 + KS + C_1 \int_0^S (S - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_S^\infty (r - S) \varphi(r) dr \end{aligned}$$

当  $s = S$  时上述不等式显然成立，但问题的目的是要选取一个使上式成立的尽可能小的  $s$  值。分析上式可知，比  $S$  小的  $s$  是可能存在的。

因此，取使上式成立的最小的  $s$  作为本模型  $(s, S)$  存储策略的订货点  $s$ 。

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为连续随机变量时
  - 解（续）：
    - 相应的存储策略为：每时期初检查存储，
      - 当期初库存量  $I < s$  时，需订货，订货量  $Q = S - I$ ；
      - 当期初库存量  $I \geq s$  时，不订货。
  - 备注
    - 对于不易清点数量的存储，常把存储分两堆存放，一堆的数量为  $s$ ，其余的另放一堆。平时从另放的一堆中取用，当动用了数量为  $s$  的一堆时，期末即订货；没有动用数量为  $s$  的一堆时，则期末不订货。该方法俗称两堆法。

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 例10** 已知某产品的单位成本  $K = 3.0$ , 单位存储费  $C_1 = 1.0$ , 单位缺货损失费  $C_2 = 5.0$ , 每次订购费  $C_3 = 5.0$ 。需求量  $r$  的概率密度函数为

$$\varphi(r) = \begin{cases} \frac{1}{5}, & \text{当 } 5 \leq r \leq 10 \text{ 时} \\ 0, & r \text{ 为其他值} \end{cases}$$

设期初库存为零, 试依据  $(s, S)$  型存储模型确定  $s$  和  $S$  的值。

- 解:** 计算临界值:  $N = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2} = \frac{5.0 - 3.0}{1.0 + 5.0} = 0.333$ , 因此

$$\int_0^S \varphi(r) dr = \int_5^S \frac{1}{5} dr = \frac{1}{5}(S - 5) = 0.333,$$

解得  $S = 6.7$ 。再由下面的不等式求解  $s$ :

$$\begin{aligned} & Ks + C_1 \int_5^s (s - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_s^{10} (r - s) \varphi(r) dr \\ & \leq C_3 + Ks + C_1 \int_5^S (S - r) \varphi(r) dr + C_2 \int_S^{10} (r - S) \varphi(r) dr \end{aligned}$$

将有关数值及函数代入后计算得到:  $0.6s^2 - 8s + 21.67 \leq 0$ ,

取等号并解得  $s = 3.78$  或  $s = 9.55$ , 因  $9.55 > 6.7 = S$ , 这个取值不合理, 故应取  $s = 3.78$ 。

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为离散随机变量时

- 模型概述

- 设货物单位成本为 $K$ , 单位存储费为 $C_1$ , 单位缺货费为 $C_2$ , 每次订购费为 $C_3$ , 需求 $r$ 是取离散值 $r_0, r_1, \dots, r_m$  ( $r_i < r_{i+1}$ )的随机变量, 相应概率为 $P(r_0), P(r_1), \dots, P(r_m)$ ,  $\sum_0^m P(r_i) = 1$ , 期初存储为 $I$ , 订货量为 $Q$ , 使此时期初存储达到 $S = I + Q$ . 问如何确定 $Q$ 的数值, 使费用/损失的期望值最小(赢利的期望值最大)?

- 解:

- 期初存储 $I$ 在本时期内为常量, 订货量为 $Q$ , 此时期初存储达到 $S = I + Q$ .
    - 本时期需支付的费用:
      - 订货费:  $C_3 + KQ$
      - 存储费用的期望值:  $\sum_{r \leq S} C_1(S - r)P(r)$
      - 缺货费用的期望值:  $\sum_{r > S} C_2(r - S)P(r)$



# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为离散随机变量时

□ 解 (续) :

- 本时期需支付费用的期望值之和为

$$\begin{aligned} C(S) &= C_3 + KQ + \sum_{r \leq S} C_1(S - r)P(r) + \sum_{r > S} C_2(r - S)P(r) \\ &= C_3 + K(S - I) + \sum_{r \leq S} C_1(S - r)P(r) + \sum_{r > S} C_2(r - S)P(r) \end{aligned}$$

- 求使  $C(S)$  最小的  $S$  值:

(1) 将需求  $r$  的随机值按从小到大顺序排列为

$$r_0, r_1, \dots, r_i, r_{i+1}, \dots, r_m; \quad r_i < r_{i+1}, \quad i = 0, 1, \dots, m-1$$

(2)  $S$  只从  $r_0, r_1, \dots, r_m$  中取值, 当  $S = r_i$  时, 记为  $S = S_i$

(3) 使  $C(S)$  最小的  $S$  的取值  $S_i$  应满足下面的不等式:

$$\begin{cases} C(S_{i+1}) - C(S_i) \geq 0 \\ C(S_i) - C(S_{i-1}) \leq 0 \end{cases}$$

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 需求为离散随机变量时

▫ 解（续）：

推导可得

$$\sum_{r \leq S_{i-1}} P(r) < N = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2} \leq \sum_{r \leq S_i} P(r)$$

取满足上式的  $S_i$  为  $S$ ，本时期订货量为  $Q = S - I$ 。

- 求出  $s$  值，使得：当期初存储  $I \geq s$  时不订货，当  $I < s$  时要订货，使存储达到  $S$ ，订货量  $Q = S - I$ 。

取  $s$  为  $r_0, r_1, \dots, r_m$  中使得下面不等式成立的  $r_i$  ( $r_i \leq S$ ) 中的最小者：

$$\begin{aligned} & KS + \sum_{r \leq s} C_1(s - r)P(r) + \sum_{r > s} C_2(r - s)P(r) \\ & \leq C_3 + KS + \sum_{r \leq S} C_1(S - r)P(r) + \sum_{r > S} C_2(r - S)P(r) \end{aligned}$$

## 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

- 例11** 某公司利用塑料作为原料制成产品出售, 已知每箱塑料购价为  $K = 1600$  元, 存储费每箱  $C_1 = 80$  元, 缺货费每箱  $C_2 = 2100$  元, 每次订购费  $C_3 = 300$  元, 原有存储量  $I = 20$  箱。已知对原料需求的概率为

$$P(r = 60 \text{箱}) = 0.20, P(r = 80 \text{箱}) = 0.20,$$

$$P(r = 100 \text{箱}) = 0.40, P(r = 120 \text{箱}) = 0.20,$$

求该公司订购原料的**最佳订购量**和**存储策略**。

- 解:**

计算**临界值**: 
$$N = \frac{C_2 - K}{C_1 + C_2} = \frac{2100 - 1600}{80 + 2100} \cong 0.229,$$

选择使  $\sum_{r \leq S_i} P(r) \geq N$  成立的  $S_i$  中的最小值作为  $S$ :

$$P(60) = 0.20 \not\geq 0.229, P(60) + P(80) = 0.20 + 0.2 = 0.4 > 0.229$$

故  $S = 80$ , 又原存储量  $I = 20$ , 因此该公司订货量为:

$$Q = S - I = 80 - 20 = 60.$$

# 模型7: $(s, S)$ 型存储模型

## • 解（续）：

由于已算出  $S = 80$ ，因此可以作为  $s$  的  $r$  值只有 60 或 80。

考查  $s = 60$  时的情形：

将  $s = 60$ ,  $S = 80$  分别代入下面不等式的左右两端

$$\begin{aligned} & Ks + \sum_{r \leq s} C_1(s - r)P(r) + \sum_{r > s} C_2(r - s)P(r) \\ & \leq C_3 + KS + \sum_{r \leq S} C_1(S - r)P(r) + \sum_{r > S} C_2(r - S)P(r) \end{aligned}$$

得到：

左端

$$= 1600 \times 60 + 2100$$

$$\times [(80 - 60) \times 0.2 + (100 - 60) \times 0.4 + (120 - 60) \times 0.2] = 163200$$

右端

$$= 300 + 1600 \times 80 + 80 \times [(80 - 60) \times 0.2] + 2100$$

$$\times [(100 - 80) \times 0.4 + (120 - 80) \times 0.2] = 164100$$

可知不等式成立，且 60 是使得上述不等式成立的最小的  $s$  值，因此取  $s = 60$ 。

因此，该公司订购原料的最佳订购量  $Q = 60$  箱；

该公司的存储策略为：每个时期开始时检查存储  $I$ ，当  $I \geq 60$  箱时不必补充存储；当  $I < 60$  箱时补充存储使之达到 80 箱。

# 其他类型存储问题

## 第4节

# 其他类型存储问题

- 概述
  - 本章仅简要介绍了一些基本的存储模型，实际中的很多存储问题远比本章所述模型复杂，求解的方法也多种多样（如线性规划方法、动态规划方法等）。
- 库容有限制的存储问题
  - 见《运筹学（第4版）》428-429页。
  - 利用线性规划的方法求解。
- 两级供应链订货量协调决策模型
  - 见《运筹学（第4版）》429-434页。
- 确定性的多梯次存储模型
  - 见教材265-267页。

Thank you!

谢谢!