

# 第三讲 简单优化模型(2)

周毓明 zhouyuming@nju.edu.cn

南京大学计算机科学与技术系

# **PageRank**

Y.Y. Chen, Q. Gan, T. Suel. I/O-efficient techniques for Computing pagerank. CIKM 2002.

A. T.H. Haveliwala. Efficient computation of PageRank. 1999.

C. Kohlsch ütter, P. Chirita, W. Nejdl. Efficient parallel computation of PageRank. ECIR 2006.

. . . . .









# 课程内容



- 1. 产品存贮模型
- 2. 软件发布时机









# 静态优化模型

- 现实世界中普遍存在着优化问题
- 静态优化问题指最优解是数(不是函数)
- · 建立静态优化模型的关键之一是根据建模目的确定恰当的目标函数
- 求解静态优化模型一般用微分法









# 静态优化模型

- (1) 分析题意,列出目标函数f(x)
- (2) 求x使得, $f(x) \rightarrow \min$  或者 $\max$
- (3) 解微分方程 f'(x) = 0, 得x = g(c)
- (4) 解的敏感性分析(sensitivity):

$$S(x,c) = \frac{\Delta x/x}{\Delta c/c} \approx \frac{dx}{dc} \frac{c}{x}$$

(5) 目标函数的稳定性分析(stability):

$$S(f,c) = \frac{\Delta f / f}{\Delta c / c} \approx \frac{df}{dc} \frac{c}{f}$$









# 1. 产品存贮模型











#### 问题

配件厂为装配线生产若干种产品,轮换产品时因更换设备要付生产准备费,产量大于需求时要付贮存费。该厂生产能力非常大,即所需数量可在很短时间内产出。

已知某产品日需求量100件,生产准备费5000元,贮存费每日每件1元。试安排该产品的生产计划,即多少天生产一次(生产周期),每次产量多少,使总费用最小。

要求

不只是回答问题,而且要建立生产周期、产量与需求量、准备费、贮存费之间的关系。



## 问题分析与思考

日需求100件,准备费5000元,贮存费每日每件1元。

•每天生产一次,每次100件,无贮存费,准备费5000元。

#### 每天费用5000元

• 10天生产一次,每次1000件,贮存费900+800+...+100 =4500 元,准备费5000元,总计9500元。

#### 平均每天费用950元

• 50天生产一次,每次5000件,贮存费4900+4800+...+100 =122500元,准备费5000元,总计127500元。

#### 平均每天费用2550元







#### 问题分析与思考

- •周期短,产量小

贮存费少,准备费多

• 周期长,产量大



准备费少,贮存费多

□ 存在最佳的周期和产量,使总费用(二者之和)最小

• 这是一个优化问题, 关键在建立目标函数。

显然不能用一个周期的总费用作为目标函数

目标函数——平均每天的费用(总费用/周期)





#### 模型假设

- 1. 产品每天的需求量为常数 r;
- 2. 每次生产准备费为 $c_1$ ,每天每件产品贮存费为 $c_2$ ;
- 3. T天生产一次(周期),每次生产Q件,当贮存量为零时,Q件产品立即到来(生产时间不计);
- 4. 为方便起见,时间和产量都作为连续量处理。

#### 建模目的

设 $r, c_1, c_2$ 已知,求T, Q 使每天总费用的平均值最小。

#### 模型建立

贮存量表示为时间的函数 q(t) t=0生产Q件,q(0)=Q, q(t)以 需求速率r递减,q(T)=0.



$$Q = rT$$

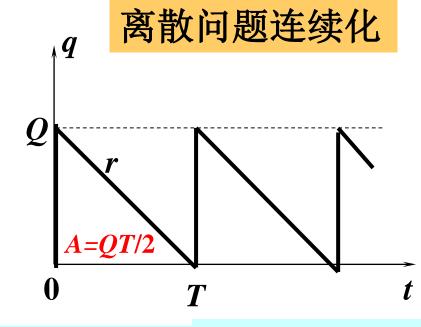
一周期贮存费为  $c_2 \int_0^T q(t)dt = c_2 A$ 

## 一周期 总费用

$$\tilde{C} = c_1 + c_2 \frac{Q}{2}T = c_1 + c_2 \frac{rT^2}{2}$$

每天总费用平均 值(目标函数)

$$C(T) = \frac{\tilde{C}}{T} = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 rT}{2}$$





# 产品存贮

#### 模型求解

求 
$$T$$
 使 $C(T) = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 rI}{2} \rightarrow \text{Min}$ 

$$\frac{dC}{dT} = 0 \qquad \Longrightarrow \qquad T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

$$Q = rT = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2}}$$

## 模型分析

$$c_1 \uparrow \Rightarrow T, Q \uparrow$$

$$c_2 \uparrow \Rightarrow T, Q \downarrow$$

$$r \uparrow \Rightarrow T \downarrow, Q \uparrow$$

$$c_1 = 5000$$
,  $c_2 = 1$ ,  $r = 100$ 

• 回答问题 💙

T=10(天), Q=1000(件), C=1000(元)



#### 目标函数

$$C(T) = \frac{\widetilde{C}}{T} = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 rT}{2}$$

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

## 敏感性分析:"解"如何随参数的变化而变化?

当c<sub>1</sub>改变时,T如何改变?

当 $c_2$ 改变时,T如何改变?

当r改变时,T如何改变?









#### 敏感性分析:

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

$$S(T, c_1) = \frac{\Delta T / T}{\Delta c_1 / c_1} \approx \frac{dT}{dc_1} \frac{c_1}{T} = 0.5$$

生产准备费增加1%,生产周期增加0.5%

$$S(T, c_2) = -0.5$$
  $S(T, r) = -0.5$ 

$$S(T,r) = -0.5$$

c<sub>1</sub>、c<sub>2</sub>和r的微小变化对T的影响很小!









#### 目标函数

$$C(T) = \frac{\tilde{C}}{T} = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 rT}{2}$$

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

#### 稳健性分析:目标函数值如何随参数的变化而变化?

当 $c_1$ 改变时, C(T)如何改变?

当c,改变时,C(T)如何改变?

当r改变时, C(T)如何改变?











# 产品存贮

#### 稳健性分析:

$$C(T) = \frac{\widetilde{C}}{T} = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 rT}{2}$$

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

$$S(C, c_1) = \frac{\Delta C / C}{\Delta c_1 / c_1} \approx \frac{dC}{dc_1} \frac{c_1}{C}$$

方法1:将T代入C(T),然后对 $c_1$ 求导数  $\frac{dC}{dc_1} = \sqrt{\frac{rc_2}{2c_1}}$ 

$$\frac{dC}{dc_1} = \sqrt{\frac{rc_2}{2c_1}}$$

方法2: 利用链式法则

$$\frac{dC}{dc_1} = \frac{\partial C}{\partial T} \frac{dT}{dc_1} + \frac{\partial C}{\partial c_1} = \frac{\partial C}{\partial c_1} = \sqrt{\frac{rc_2}{2c_1}}$$

$$S(C, c_1) = \frac{dC}{dc_1} \frac{c_1}{C} = \frac{1}{10} \times \frac{5000}{1000} = 0.5$$







# · 经济批量订货公式(EOQ公式)

用于订货、供应、存贮情形

每天需求量r,每次订货费 $c_1$ ,每天每件贮存费 $c_2$ ,

T天订货一次(周期),每次订货Q件,当贮存量降到零时,Q件立即到货。

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}} \qquad Q = rT = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2}}$$

不允许缺货的存贮模型







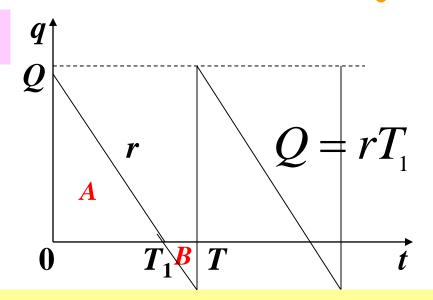




#### 允许缺货的存贮模型

当贮存量降到零时仍有需求r, 出现缺货,造成损失

原模型假设: 贮存量降到零时Q件 立即生产出来(或立即到货)



#### 现假设:允许缺货,每天每件缺货损失费 $c_3$ ,缺货需补足

周期T,  $t=T_1$ 贮存量降到零

一周期 
$$c_2 \int_0^{T_1} q(t) dt = c_2 A$$
 贮存费  $c_2 \int_0^{T_1} q(t) dt = c_2 A$ 

一周期 
$$c_3 \int_{T_1}^T |q(t)| dt = c_3 B$$
 缺货费

#### 一周期总费用

$$\overline{C} = c_1 + c_2 \frac{QT_1}{2} + c_3 \frac{r(T - T_1)^2}{2}$$

# 产品存贮

$$\overline{C} = c_1 + \frac{1}{2}c_2QT_1 + \frac{1}{2}c_3r(T - T_1)^2$$

每天总费用 平均值 (目标函数)

$$C(T,Q) = \frac{\overline{C}}{T} = \frac{c_1}{T} + \frac{c_2 Q^2}{2rT} + \frac{c_3 (rT - Q)^2}{2rT}$$

求 
$$T,Q$$
 使  $C(T,Q) \rightarrow Min$ 

$$\frac{\partial C}{\partial T} = 0, \frac{\partial C}{\partial Q} = 0$$

为与不允许缺货的存贮模型 相比,T记作T',Q记作Q'

$$T' = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2} \frac{c_2 + c_3}{c_3}}$$

$$Q' = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2} \frac{c_3}{c_2 + c_3}}$$





允许 
$$T' = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2} \frac{c_2 + c_3}{c_3}}$$
 缺货  $2c_1 r c_2$ 

$$Q' = \sqrt{\frac{2c_1 r}{c_2} \frac{c_3}{c_2 + c_3}}$$

记 
$$\mu = \sqrt{\frac{c_2 + c_3}{c_3}}$$

$$T = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2}}$$

$$Q = rT = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2}}$$

$$T' = \mu T, \quad Q' = \frac{Q}{\mu}$$

$$\mu > 1 \square$$

$$T'>T$$
,

$$\mu > 1 \Rightarrow T' > T$$
,  $Q' < Q$   $c_3 \uparrow \Rightarrow \mu \downarrow$ 

$$\Leftrightarrow c_3 \to \infty \Rightarrow \mu \to 1 \Rightarrow T' \to T, Q' \to Q$$

$$T' \rightarrow T, Q'$$

# 产品存贮权

允许 
$$T' = \sqrt{\frac{2c_1}{rc_2} \frac{c_2 + c_3}{c_3}}$$

缺货  
模型 
$$Q' = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2} \frac{c_3}{c_2 + c_3}}$$

# 注意: 缺货需补足

Q'~每周期初的存贮量

$$\frac{c_3}{c_2 + c_3} \qquad r \qquad R \\
 \mathcal{L} \qquad 0 \qquad T_1 \qquad T$$

每周期的订货量
$$R$$
  $R = rT' = \sqrt{\frac{2c_1r}{c_2} \frac{c_2 + c_3}{c_3}}$ 

 $R = \mu Q > Q$  Q~不允许缺货时的产量(或订货量)

# 2. 软件发布时机











#### 问题

软件系统在什么时间发布最佳?

- (1)如果花很长时间进行测试,虽然可以提高质量,但 消耗测试成本,且推迟抢占市场的时间
- (2) 如果发布太早,软件中残留的bug会很多。当软件 失效时再修复缺陷,不仅成本高,且让用户不爽, 有可能影响市场份额

要求

假设你是测试组经理,请确定一个最佳的发布 时间,使得公司的总成本最低



#### 问题分析与思考

目标是最小化公司的总成本,而不是测试组的成本

#### 为简便计, 假定本公司自己使用该软件

- 在测试前,公司给定一个deadline D,延期发布会使公司受损
- ·测试中发现bug和修正bug需要花费成本
- · 软件发布后运行中发现bug会造成损失,修正bug也要成本
- 软件发布后,测试组人员解放出来将使得公司获益

#### 请确定发布日期t\*(t\*≤D?)











#### 模型假设

1. t: 时间变量 t\*: 最优发布日期

2. D: 截止日期

3. C1: 发布后每个bug的平均修复成本

C2: 发布后每个bug平均造成的损失 C3 = C1 + C2

4. C4: 单位测试时间所消耗的CPU成本

5. C5: 测试组完成任务后的人力收益

6. C6: 系统每单位时间的运行成本

7. C7: 单位测试时间所消耗的人力成本





#### 模型假设

8.B: 系统成功运行每单位时间的收益

9. θ: 测试期间发现一个bug的平均时间

10. N: 系统的bug总数

11. p(t): 系统延期发布的损失函数

$$p(t) = \begin{cases} 0, & t < D \\ p_0 + p_1(t - D), & t \ge D \end{cases}$$

12. C(t): 系统的成本收益函数

求t,使得C(t)最小

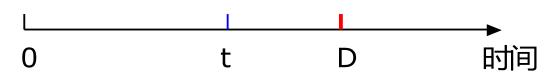






#### 模型建立

Case 1:  $t \le D$ 



(C4+C7)t

C4: 测试CPU成本

C7: 测试人力成本

C6: 单位时间运行成本

C5: 测试完成人力收益

成功运行收益

C3: = C1+C2 缺陷发现

和修复成本

(C6-C5-B)(D-t)[t, D]: 系统运行的成本-收益

[t,∞): 维护成本

[0, t]: 测试成本

[t, ∞): C3×t时刻时系统

中剩余的bug数目





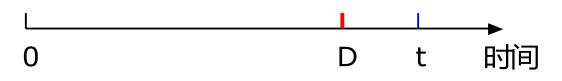






#### 模型建立

Case 2: t > D



C4: 测试CPU成本

C7: 测试人力成本

P(t): 延期损失

C3: = C1+C2 缺陷发现

和修复成本

[0, t]: 测试成本

[D, t]: 延期发布的损失

[t,∞): 维护成本

(C4+C7)t

p(t)

[t, ∞): C3×t时刻时系统

中剩余的bug数目











## 模型建立

$$C(t) = \begin{cases} (C4 + C7)t + (C6 - C5 - B)(D - t) + C3 \times R(t) & t \le D \\ (C4 + C7)t + p(t) + C3 \times R(t) & t > D \end{cases}$$

#### t时刻系统中剩余的bug数目R(t)怎样求?











#### 模型建立

#### t时刻系统中剩余的bug数目R(t)怎样求?

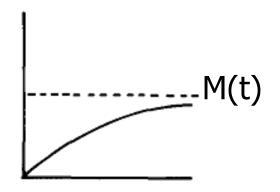
若M(t)为到t时检测到的累积的bug数目,则N=M(t)+R(t)

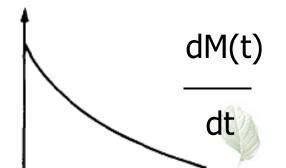
#### 假设t时刻bug的检测速度与R(t)成正比

$$\frac{dM(t)}{dt} = \lambda R(t) = \lambda (N - M(t))$$

$$M(t) = N(1 - e^{-\lambda t})$$

$$R(t) = Ne^{-\lambda t} = Ne^{-t/\theta}$$







## 模型建立

$$C(t) = \begin{cases} C3Ne^{-t/\theta} + (C4 + C7 - C6 + C5 + B)t + (C6 - C5 - B)D & t \le D \\ C3Ne^{-t/\theta} + (C4 + C7)t + p(t) & t > D \end{cases}$$

$$p(t) = \begin{cases} 0, & t < D \\ p_0 + p_1(t - D), & t \ge D \end{cases}$$

#### 求t, 使得C(t)最小

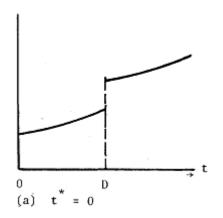


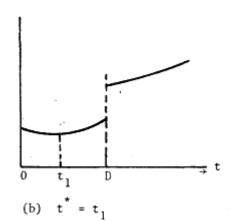


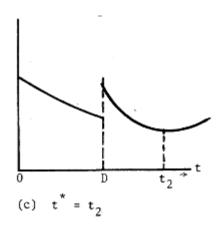


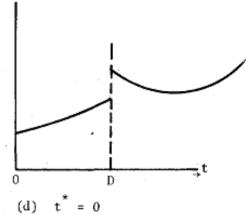


## 模型求解

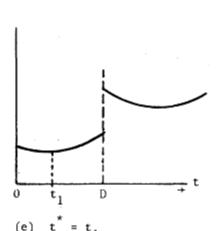


















#### 模型求解

$$C(t) = \psi_1(t) I_{[0,D)}(t) + \psi_2(t) I_{[D,\infty)}(t)$$

$$\psi_{1}(t) = C_{3} M e^{-t/\theta} + (C_{4} + C_{7} - C_{6} + C_{5} + B) t$$

$$+ (C_{6} - C_{5} - B) D, \qquad -\infty < t < \infty$$

$$\psi_{2}(t) = C_{3} M e^{-t/\theta} + (C_{4} + C_{7}) t + p(t), \quad -\infty < t < \infty$$

and  $I_A(t)$  denotes the indicator function, i.e.,  $I_A(t) = 1$  if  $t \in A$ ,  $I_A(t) = 0$  if  $t \notin A$ .



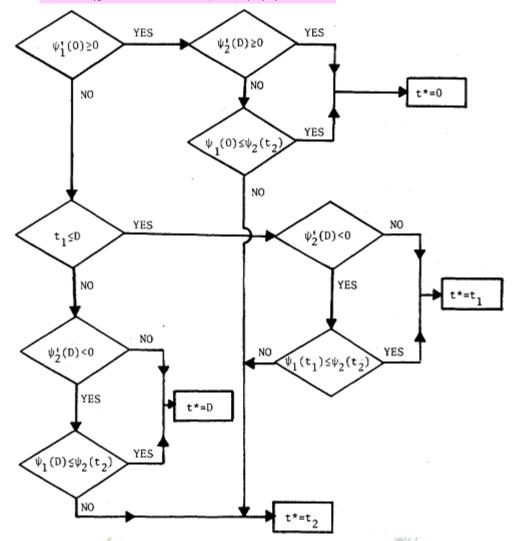








## 模型求解









## 模型求解

#### NECESSARY AND SUFFICIENT CONDITIONS FOR THE OPTIMAL DECISION

Optimal Decision t*	t <sub>1</sub> ≥0		_
	t <sub>1</sub> ≤D	t <sub>1</sub> >D	t <sub>1</sub> <0
0			(i) t <sub>2</sub> ≤D, or (ii) t <sub>2</sub> >D,ψ <sub>1</sub> (D)≤ψ <sub>2</sub> (t <sub>2</sub> )
t <sub>1</sub>	(i) t <sub>2</sub> ≤D, or (ii) t <sub>2</sub> >D,ψ <sub>1</sub> (t <sub>1</sub> )≤ψ <sub>2</sub> (t <sub>2</sub> )		
D		(i) t <sub>2</sub> ≤D, or (ii) t <sub>2</sub> >D,ψ <sub>1</sub> (D)≤ψ <sub>2</sub> (t <sub>2</sub> )	
t <sub>2</sub>	$t_2>D, \psi_1(t_1)>\psi_2(t_2)$	t <sub>2</sub> >D,ψ <sub>1</sub> (D)>ψ <sub>2</sub> (t <sub>2</sub> )	t <sub>2</sub> >D, ψ <sub>1</sub> (D)>ψ <sub>2</sub> (t <sub>2</sub> )











## 模型验证

常量	例1	例2	例3
C3	3500	6000	6000
C4	1000	1000	1000
C5	5000	5000	5000
C6	2500	2500	2500
C7	8000	8000	8000
В	10000	10000	10000
P0	0	10000	10000
D	3	2	3
N	30	50	50
θ	1.2	1.6	1.6
t*	7.4	2.4	2.4





#### 存在的问题

1. 若系统开发给其他公司使用, 怎样求t\*?

H.S. Koch, P. Kubat. Optimal release time of computer software. IEEE TSE, 1983.

2. 先前假定bug数目固定,修复bug不引入新的bug。 如果是"imperfect debugging",怎样求t\*?

M. Xie, B. Yang. A study of the effect of imperfect debugging on software development cost. IEEE TSE, 2003.

3. 先前假定系统在测试期间不变。如果是边开发边测试, 怎样求t\*?

S.R. Dalal, A.A. McIntosh. When to stop testing for large software systems with changing code. IEEE TSE, 1994.





#### 存在的问题

- 4. 先前求的C(t)是期望成本,不是实际成本,如何量化它的不确定性并分析其对t\*的影响?
  - B. Yang. A study of uncertainty in software cost and its impact on optimal software release time. IEEE TSE, 2008.
- 5. 如果用户对系统的可靠性给出了特定的要求,此时如何求t\*?
  - H. Pham, X. Zhang. A software cost model with warranty and risk costs. IEEE TC, 1999.
- 6. 如果公司的成本预算是固定的,怎样求t\*?
  - Y.W. Leung. Optimum software release time with a given cost Budget. Journal of Systems and Software, 1992.











#### 存在的问题

- 7. 如果公司经常给已发布给用户的系统打补丁,怎样求t\*?
  - Z. Jiang, S. Sarkar. Optimal software release time with patching considered, WITS 2003



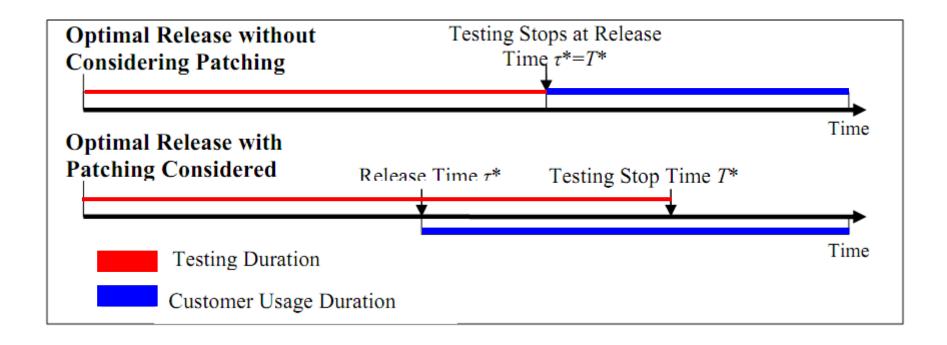








#### 7. 打补丁时













N-Total number of bugs in the software when testing begins

T – Testing stop time

 $\tau$  – Release time

 $u(\tau)$  – Expected number of undetected bugs at the time of release

k – Cost of testing per unit time

a – Cost of one software failure in the field

#### 1. 不考虑打补丁时

测试成本:

$$C_1(\tau) = k \cdot \tau$$

维护成本:

$$C_2(\tau) = a \cdot u(\tau) = a \cdot N \cdot e^{-\lambda \tau}$$

市场机会成本:

$$C_3(\tau) = m \cdot \tau^2, \ (m > 0)$$



$$EC(\tau) = k \cdot \tau + a \cdot N \cdot e^{-\lambda \tau} + m \cdot \tau^2$$



# 9

# 软件发布时机

#### 2. 考虑打补丁时

$$M(t) = N(1 - e^{-\lambda t})$$

 $[0, \tau]$ 间检测一个bug的概率:

$$F_1(\tau,T) = 1 - e^{-\lambda \tau}$$

 $[\tau, T]$ 间检测一个bug的概率:

$$F_2(\tau, T) = e^{-\lambda \tau} \cdot (1 - e^{-(r+1)\lambda(T-\tau)}) = e^{-\lambda \tau} - e^{r\lambda \tau} \cdot e^{-(r+1)\lambda T}$$

 $[T,\infty)$ 间检测一个bug的概率:

$$F_3(\tau, T) = e^{-\lambda \tau} \cdot e^{-(r+1)\lambda(T-\tau)} = e^{r\lambda \tau} \cdot e^{-(r+1)\lambda T}$$



#### 2. 考虑打补丁时

总成本= 测试成本+发布后的维护成本(客户检测到的bug)+市场机会成本

$$EC_{P}(\tau,T) = k \cdot T + a \cdot N[F_{2}(\tau,T) \frac{r}{r+1} + F_{3}(\tau,T)] + m \cdot \tau^{2}$$
 客户bug检测速度 = r $\lambda$ 

$$k=50$$
,  $\lambda = 0.1$ ,  $N = 1000$ ,  $a = 20$ ,  $m = 7$ ,  $r = 0.4$ 

Without patching:  $\tau^* = T^* = 19$ , EC\* = 6468

With patching:  $\tau^* = 12$ ,  $T^* = 30$ ,  $EC^* = 4575$ 



# 小结

- ■产品存储模型
- 软件发布时机









# 思考题

- 1. 怎样解决NRP(Next Release Problem)?
- 2. 怎样解决无线网中的许多问题(例如基站 布局规划)?









# Thanks for your time and attention!

