



南京航空航天大学  
Nanjing University of Aeronautics and Astronautics

## 软件可靠性课程实验报告

题 目： G-0 软件可靠性模型

院 系： 计算机科学与技术学院

专 业： 软件工程

学生姓名： XX

学 号： 1617303XX

二零一九 年 十月 十日

# 目录

- 1. 引言.....3
  - 1.1 编写目的.....3
- 2. 模型理论.....3
  - 2.1 模型背景.....3
  - 2.2 模型假设.....3
  - 2.3 模型推导.....3
- 3. 算法实现.....4
  - 3.1 流程图.....4
  - 3.2 算法伪代码.....6
  - 3.3 算法实现.....7
  - 3.5 数据来源.....9
  - 3.6 结果展示.....8
- 4. 总结.....9
- 参考文献.....10

# 1. 引言

## 1. 1 编写目的

随着软件规模越来越大，结构日趋复杂，应用日趋广泛。软件危机依然是我们难以逾越的障碍，加强软件工程管理，势在必行，势在必行！改进和提高软件可靠性，为部队提供可靠顶用的装备是我们的义务和责任！

此次试验以 GO 模型为核心，帮助我们理解什么是软件可靠性评估及其基本原理，掌握和应用 GO 模型。

## 2. 模型理论

### 2.1 模型背景

累积故障数  $N(t)$ ，作为时间的变化量，可以用一个 NHPP 过程模型加以描述。NHPP 模型在许多实际的应用中，特别是硬件可靠性分析中，为许多学者及工程人员所采用。有不少软件可靠性模型也属于这一类。利用 NHPP 模型，可以在一定前提条件下，对许多软件可靠性模型中的参数予以推导。

最著名的 NHPP 模型应算 G-0 模型，它于 1979 年由 Goel 和 Okumoto 提出，之后又有许多人提出了不少类似的模型。下面我们将详细介绍 G-0 模型，并以它为基础，介绍利用 NHPP 模型怎样进行估测及参数估计的方法，之后我们再对其它 NHPP 模型进行概述。

A. L. Goel 和 K. Okumoto 于 1979 年提出关于连续时间的非齐次泊松过程 (Nonhomogeneous Poisson Process) 模型，简称为 NHPP 类的 G-0 模型。他们的工作对于随后的软件可靠性模型的建立有着很大的影响，NHPP 类模型已成为软件可靠性模型的一个大类。

### 2.2 模型假设

- 测试未运行的软件失效为 0；当测试进行时，软件失效服从均值为  $m(t)$  的泊松分布；
- 当  $\Delta t$  趋于 0 时，测试时间  $(t, t+\Delta t)$  内产生的失效与软件残留错误成正比；
- 对于任一组有限时间点，在对应时间段分别产生的失效次数相互独立；

- 每次只修正一个错误，当软件故障出现时，引发故障的错误立刻被排除，并不会引入新的错误；

## 2.3 模型推导

G0 模型在测试区  $[0, t]$  内的累计失效数期望函数为： $m(t) = a(1 - \exp(-bt))$ ， $t$

为软件累计测量时间；可靠性函数为  $R(s | t) = e^{a(e^{-b(t+s)} - e^{-bt})} = e^{-m(s)e^{-bt}}$

按假设，若  $t$  时刻累计故障数为  $y$ ，则得到  $N(t)$  的概率密度为

$$P_r\{N(t) = y\} = \frac{m(t)^y}{y!} e^{-m(t)} = \frac{(a(1 - e^{-bt}))^y}{y!} \exp\{-a(1 - e^{-bt})\};$$

则  $t$  的联合概率密度函数为：

$$f_{t_1, t_2, \dots, t_m}(t_1, t_2, \dots, t_m) = \prod_{i=1}^m a b e^{-bt_i} \exp[-a(1 - e^{-bt_m})]$$

则在给定  $t$  时，关于参数  $a, b$  的似然函数为：

$$L(a, b) = \prod_{i=1}^m \frac{(a(e^{-bt_{i-1}} - e^{-bt_i}))^{n_i - n_{i-1}}}{(n_i - n_{i-1})!} \exp\{-a(1 - e^{-bt_m})\}$$

得到以下方程：

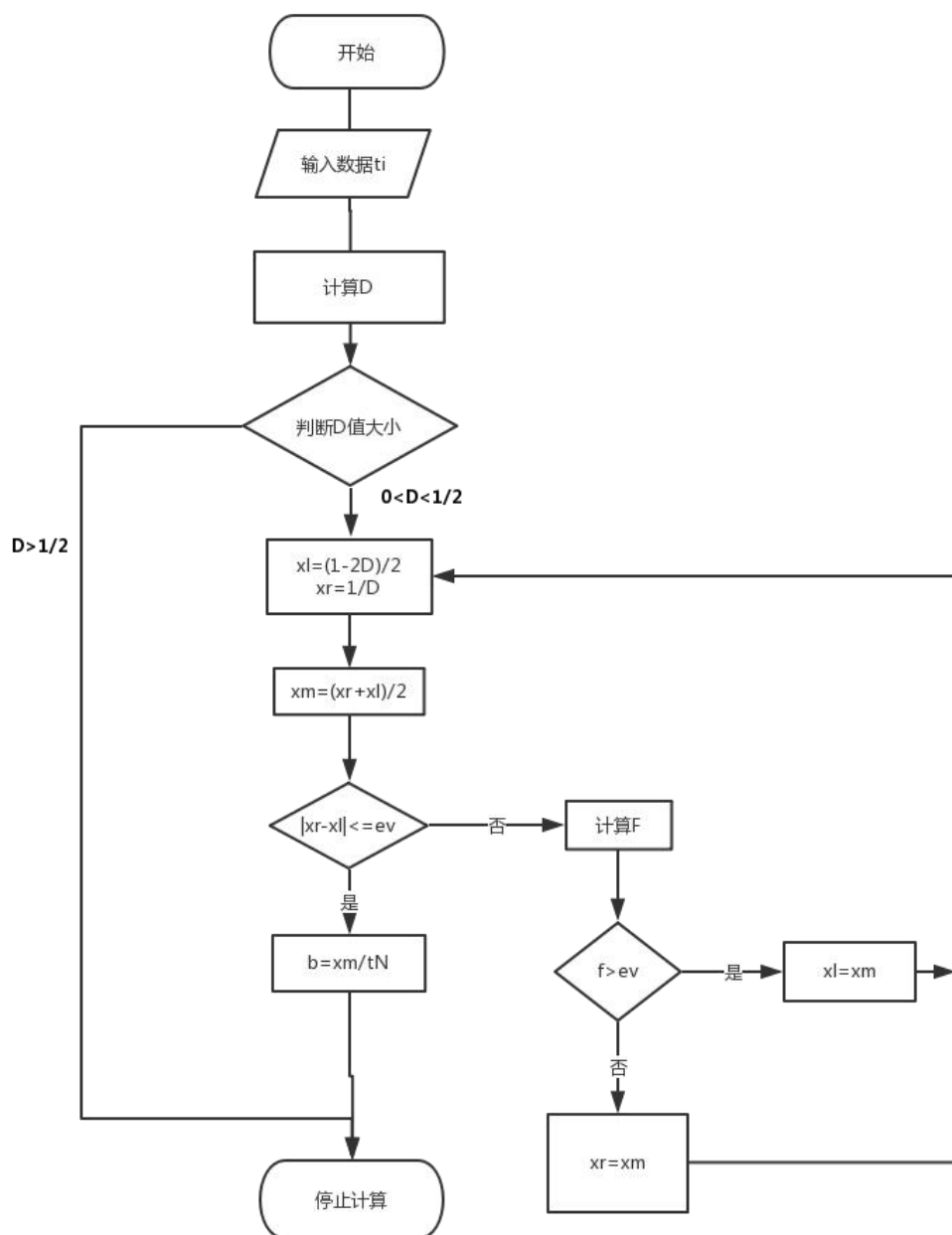
$$\frac{N}{a} = 1 - e^{-bt_m},$$

$$\frac{N}{b} = \sum_{i=1}^m t_i + at_m e^{-bt_m}$$

所以该方程的解就是参数  $a$  和  $b$  的估计值；

## 3. 算法实现

### 3.1 流程图



### 3.2 算法伪代码

$$D = \sum_{i=0}^N t_i / N t_N$$

首先需要计算 D 值，这在函数 Dfunction() 中实现，

```
sum=0;
for(i=1 to n) {
sum=sum+ti;
}
sum=sum/(N*tn);
```

本程序最重要的就是五个步骤的执行，其伪代码如下：

```
//步骤 1
求 D
if (D >=1/2))
    Return
else if (0<D<1/2)
{Xl=(1-2D)/2;
Xr=1/D;
}

//步骤 2
While(true)
{Xm=(xr+xl)/2
//步骤 3
If(|xr - xl| >= ev)
{计算 f;
If(f>ev)
{x1=xm;
Break;
}
Else if(f<-ev)
{
xr=xm;
break;
}
}

//步骤 4
```

```

        if (|xr - x1| < ev) {
            b=xm/tN;a=N/(1-exp(-btN));
            break;
        }

    }

//步骤 5
输出 a,b;停止计算

```

### 3.3 算法实现

本次实验采用 Java 语言编写，运行的 IDE 是 IDEA。

数据结构：

```

//用double类型的ArrayList来存储ti
ArrayList<Double> t=new ArrayList<Double>();

```

数据的初始化：

```

int N=t.size();
double tn=t.get(N-1);
double x1=0;
double xr=0;
double xm=0;
double epslv=0.1;
double a=0;
double b=0;
double D=Dfunction(t);
double f=0;

```

实现的关键代码如图所示，首先是主函数中代码：

```

        double f=0;
//步骤1:判断D大小
        if(D>0&&D<0.5)
        {
            x1=(1-2*D)/2;
            xr=1/D;

        }
        else {

            input.close();//终止计算
            return ;}
//转步骤2:

```

```

        return ;}
//转步骤2:

        while (true)
        {
            xm=(x1+xr)/2;
            if(Math.abs(xr-x1)<=eps1v)
                break;
            else{
                double y=Math.exp(xm);
                //步骤3
                f=(1-D*xm)*y+(D-1)*xm-1;
                if(f>eps1v)
                {
                    x1=xm;
                    continue;
                }
                else if(f<-eps1v)
                {
                    xr=xm;
                    continue;
                }
            }
        }
    }
}

```



```

    }
    //步骤4
    b=xm/tn;
    double ahelp=Math.exp(-b*tn);
    a=N/(1-ahelp);
    System.out.println("a="+a);
    System.out.println("b="+b);

    input.close();
}

```

Dfunction 函数中代码如下：

```

public static double Dfunction(ArrayList<Double> list)
{
    double result=0;
    int n=list.size();
    for(int i=1;i<n;i++)
    {double t1=list.get(i);
    result+=t1;
    }
    double tn=list.get(n-1);
    result=result/tn;
    result=result/n;
    return result;
}

```

### 3.5 数据来源

数据来源是老师提供的失效错误数据 SYS1(failue\_count).txt,我已放入了java 工程目录下。

### 3.6 结果展示

```
E:\Java\jdk1.8.0_191\bin\java.exe ...
```

```
当 $\epsilon_{slv}=0.1$ 时,  
a=136.2589342240711  
b=0.001522288195901817
```

```
Process finished with exit code 0
```

```
当 $\epsilon_{slv}=0.01$ 时,  
a=136.26738935793404  
b=0.0015144967121289887
```

```
Process finished with exit code 0
```

```
当 $\epsilon_{slv}=0.001$ 时,  
a=136.26699909953626  
b=0.001514850870482299
```

```
Process finished with exit code 0
```

```
E:\Java\jdk1.8.0_191\bin\java.exe ...
```

```
当 $\epsilon_{slv}=1.0E-4$ 时,  
a=136.2670112864683  
b=0.001514839803033758
```

```
Process finished with exit code 0
```

#### 4. 总结

我们可以估计累计失效数期望函数的比例常数  $a$  为 136 左右,  $b$  为 0.0015;

通过改变  $\epsilon$  的值, 输出结果有一定的差异。由实验结果我们可以看出,

$\epsilon$  对结果是有一定影响的, 但影响随着  $\epsilon$  的增长越来越小, 精度越精, 误差越小。

由此看来 G0 模型在评估开发时还是十分可靠的。

## 参考文献

- [1] (美)[M. R. 柳]Michael R. Lyu 主编; 刘喜成, 钟婉懿等译. 软件可靠性工程手册 (Handbook Of Software Reliabilty Engineering) [M]. 电子工业出版社, 1997