附录:

① 证明 1: 结论 3 证明

证明:对于TTE网络,随着网络规模变大,交换设备(CM)发生故障将成为导致网络故障的主要因素。

假定交换机的个数为M个,对交换机进行分割共有m种分割方法。假设其中 m_1 种分割方法会直接导致同步服务失效,而 $m-m_1$ 个分割方法不会使得同步服务失效,使用指针h遍历每一种分割方法。规定第h种分割方法中,发生故障的交换机个数为 r_h ,除去故障交换机后,剩余正常同步服务集团中SM的个数为 V_h 。

则可得顶事件发生的概率分布函数为:

$$F_{topo}(t) = \sum_{h=1}^{m_1} [(1 - R_{SW})^{r_h} R_{SW}^{M-r_h}]$$

$$+ \sum_{h=m_1+1}^{m} [(1 - R_{SW})^{r_h} R_{SW}^{M-r_h}] \left[\sum_{i=V_h-Q}^{V_h} {i \choose V_h} (1 - R_{Node})^i R_{Node}^{V_h-i} \right]$$
(13)

根据等式1对故障分布函数进行化简可得: 根据上式与证明2可得:

$$= \sum_{h=1}^{m_1} \left[(1 - R_{SW})^{r_h} R_{SW}^{M-r_h} \right]$$

$$+ \sum_{h=m_1+1}^{m} \left[(1 - R_{SW})^{r_h} R_{SW}^{M-r_h} \right] \left[\binom{i}{V_h} (1 - R_{SW})^i \right] |i = V_h - Q$$
(14)

由于 $R_{SW} \leq 1$

$$\angle \vec{x}_{i}^{t} \leq \sum_{k=1}^{m_{1}} [(1 - R_{SW})^{r_{h}}] + \sum_{h=m_{1}+1}^{m} [(1 - R_{SW})^{r_{h}}] [\binom{i}{V_{h}} (1 - R_{Node})^{i}] | i = V_{h} - Q$$

$$(15)$$

可以发现,当网络中端设备数量较多时(15)式第二项会逐渐趋近于0,故主要影响因素为交换机故障。

② 证明 2: 式 11 的证明

我们在求解二项分布时,考虑到通常情况下设备的故障率较小,于是做了如下近似,证明:

$$\sum_{i=k}^{n} \binom{n}{i} (1 - R(t))^{i} R(t)^{n-i} \approx \binom{n}{k} (1 - R(t))^{k}$$
(16)

证明:

注注
$$\frac{\left(n \atop k\right) \left(1 - R(t)\right)^{k} R(t)^{n-k}}{\left(n \atop k\right) \left(1 - R(t)\right)^{k}} + \frac{\left(n \atop k+1\right) \left(1 - R(t)\right)^{k+1} R(t)^{n-k-1}}{\left(n \atop k\right) \left(1 - R(t)\right)^{k}} + \frac{\left(n \atop k+2\right) \left(1 - R(t)\right)^{k+2} R(t)^{n-k-2}}{\left(n \atop k\right) \left(1 - R(t)\right)^{k}} + \dots + \frac{\left(n \atop k+2\right) \left(1 - R(t)\right)^{k}}{\left(n \atop k\right) \left(1 - R(t)\right)^{k}}$$

$$= R(t)^{n-k} + \frac{\left(n \atop k+1\right)}{\left(n \atop k\right)} \left(1 - R(t)\right)^{1} R(t)^{n-k-1} + \frac{\left(n \atop k+2\right)}{\left(n \atop k\right)} \left(1 - R(t)\right)^{2} R(t)^{n-k-2} + \dots + \frac{1}{\left(n \atop k\right)} \left(1 - R(t)\right)^{n-k}$$

$$(17)$$

下面首先进行放缩:

上式〈
$$R(t)$$
+ $\frac{\binom{n}{k+1}}{\binom{n}{k}}(1-R(t))^1R(t)^{n-k-1}$ + $\frac{\binom{n}{k+2}}{\binom{n}{k}}(1-R(t))^2R(t)^{n-k-2}$ + \cdots + $\frac{1}{\binom{n}{k}}(1-R(t))^{n-k}$ (18)

我们关注除R(t)外的其余项的规律,观察其系数项目

$$\frac{\binom{n}{k+2}}{\binom{n}{k}} = \frac{\frac{n!}{(k+2)!(n-k-2)!}}{\frac{n!}{(k)!(n-k)!}} = \frac{(k)!(n-k)!}{(k+2)!(n-k-2)!} = \frac{(n-k)}{(k+1)} \times \frac{(n-k-1)}{(k+2)}$$
(19)

根据上述化简可知 $\binom{n}{i}$,其 $\frac{(n-k)}{(k+1)}$ 项,而 $\frac{(n-k-1)}{(k+2)}$ 随着i带入不同的值而发生变化,

但本质上还是乘性变化。

当 $\lambda t < 10^{-2}$ 时,可知 $R(t) \approx 1,1 - R(t) \rightarrow 0$,所以 $\left(1 - R(t)\right)^{t}$ 随着i的增大呈现指数缩小的趋势,

由无穷小的比阶理论可知,含有 $\left(1-R(t)\right)^i$ 的项趋近于0,故可对(18)式进行近似可得

$$R(t) + \frac{\binom{n}{k+1}}{\binom{n}{k}} (1 - R(t))^{1} R(t)^{n-k-1} + \frac{\binom{n}{k+2}}{\binom{n}{k}} (1 - R(t))^{2} R(t)^{n-k-2} + \dots + \frac{1}{\binom{n}{k}} (1 - R(t))^{n-k} \approx R(t)$$
(20)

综上, 得证。