



Лекция 8

Расчет функции потенциальной живучести вычислительных систем

Ткачёва Татьяна Алексеевна

преп. Кафедры вычислительных систем
Сибирский государственный университет
телекоммуникаций и информатики

Created by:

Пазников Алексей Александрович
к.т.н. доцент Кафедры вычислительных систем

$$\mathcal{N}(i, t) = n(i, t)/N \text{ и } \mathcal{M}(i, t) = m(i, t)/m \Rightarrow$$

расчёт функций $\mathcal{N}(i, t)$ и $\mathcal{M}(i, t)$ сводится к выявлению **мат. ожиданий** числа $n(i, t)$ исправных ЭМ и числа $m(i, t)$ занятых ВУ в момент времени $t \geq 0$ при условии, что в начальный момент $t = 0$ было $i \in E_0^N$ работоспособных машин.

Прежде чем вывести дифференциальные уравнения для $n(i, t)$ и $m(i, t)$, получим *вспомогательные оценки*. Учитывая формулы для вероятности отказов в ЭВМ, найдём вероятность того, что в ЭМ произойдёт не менее одного отказа за время Δt :

$$\begin{aligned} 1 - r(\Delta t) &= r_1(\Delta t) + \sum_{k=2}^{\infty} r_k(\Delta t) = \lambda \Delta t e^{-\lambda \cdot \Delta t} + o(\Delta t) = \\ &= \lambda \Delta t [1 - \lambda \Delta t + o(\Delta t)] + o(\Delta t) = \lambda(\Delta t) + o(\Delta t) = \\ &= r_1(\Delta t) + o(\Delta t) \end{aligned}$$

Следовательно, в машине за время Δt может произойти только один отказ с вероятностью $\lambda \Delta t$; вероятность появления за Δt более одного отказа есть величина порядка $o(\Delta t)$.

λ – среднее число отказов, появляющихся в машине за единицу времени, следовательно, $n(i, t)\lambda \Delta t$ является средним числом отказов, возникающих в системе на промежутке времени $[t, t + \Delta t)$.

За Δt в машине может произойти не более одного отказа, то $n(i, t)\lambda \Delta t$ будет средним числом ЭМ, вышедших из строя на промежутке времени $[t, t + \Delta t)$.

Аналогично, $m(i, t)\mu \Delta t$ – среднее число восстановленных ЭМ на промежутке времени $[t, t + \Delta t)$, $i \in E_0^N$.

Легко заметить, что мат. ожидание числа исправных ЭМ в ВС в момент $(t + \Delta t)$ равно числу исправных ЭМ в момент t , уменьшенному на среднее число отказавших ЭМ и увеличенному на среднее число восстановленных ЭМ в последующие Δt единиц времени

$$n(i, i + \Delta t) = n(i, t) - n(i, t)\lambda\Delta t + m(i, t)\mu\Delta t + o(\Delta t) \quad (22)$$

Перенеся $n(i, t)$ в левую часть (22), разделив на Δt и перейдя к пределу при $\Delta t \rightarrow 0$, получим уравнение

$$\frac{d}{dt}n(i, t) = -\lambda n(i, t) + \mu m(i, t) \quad (23)$$

причём

$$m(i, t) = \begin{cases} m & \text{при } N - n(i, t) > m; \\ N - n(i, t) & \text{в противном случае.} \end{cases} \quad (24)$$

Найдём решение уравнения (23) при начальном условии $n(i, 0) = i$, $i \in E_0^N$ для всех практически важных случаев.

Случай 1. Восстанавливающая система имеет высокую производительность, т.е. для любого $t \geq 0$ выполняется

$$N - n(i, 0) \leq m, \quad (25)$$

где $i \in E_{N-m}^N = \{N - m, N - m + 1, \dots, N\}$.

Область определения устанавливается из следующего: неравенство (25) должно выполняться и при $t = 0$, а в начальный момент $n(i, 0) = i$, значит (25) превращается в неравенство $N - i \leq m$.

В рассматриваемом случае уравнение (23), как легко установить из (24), (25), трансформируется к виду

$$\frac{d}{dt}n(i, t) = N\mu - (\lambda + \mu)n(i, t), \quad n(i, 0) = i, \quad i \in E_{N-m}^N \quad (26)$$

Применив преобразование Лапласа-Карсона, вместо (26) можно записать алгебраическое уравнение

$$p[\bar{n}(i, p) - n(i, 0)] = N\mu - (\lambda + \mu)\bar{n}(i, p),$$

где p – комплексный параметр; $\bar{n}(i, p)$ – изображение функции $n(i, t), i \in E_{N-m}^N$. Из последнего уравнения следует, что

$$\bar{n}(i, p) = \frac{ip + N\mu}{[p + (\lambda + \mu)]}. \quad (27)$$

Формула обращения преобразования Лапласа-Карсона

$$\frac{\alpha p + \beta}{p + a} \sim \frac{\beta}{a} + \frac{\alpha a - \beta}{a} e^{-at}$$

позволяет вместо (27) записать решение уравнения (26)

$$n(i, t) = \frac{N\mu}{\lambda + \mu} + \frac{i\lambda - (N - i)\mu}{\lambda + \mu} e^{-(\lambda + \mu)t}, \quad (28)$$

$$i \in \{N - m, N - m + 1, \dots, N\}$$

В результате подстановок легко убедиться, что решение (28) удовлетворяет начальному условию и уравнению (26).
Учитывая (24), получаем

$$m(i, t) = \frac{N\lambda}{\lambda + \mu} - \frac{i\lambda - (N - i)\mu}{\lambda + \mu} e^{-(\lambda + \mu)t} \quad (29)$$

$$i \in \{N - m, N - m + 1, \dots, N\}$$

Расчёт функции потенциальной живучести ВС

В стационарном режиме математические ожидания числа работоспособных ЭМ и числа занятых ВУ не зависят от начального состояния ВС $i \in E_{N-m}^N$ и соответственно равны:

$$n = \lim_{t \rightarrow \infty} n(i, t) = \frac{N\mu}{\lambda + \mu} \quad (30)$$

$$m = \lim_{t \rightarrow \infty} m(i, t) = \frac{N\lambda}{\lambda + \mu} \quad (31)$$

Введём условие, при котором (25) выполняется на всём промежутке времени $[0, \infty)$. Очевидно, что функция (28) – монотонная. Если функция $n(i, t)$ убывающая, то выполнение (25) на всём промежутке времени обеспечивается заданием начального состояния $i \in E_{N-m}^N$. Если же функция $n(i, t)$ возрастающая, то (25) должно выполняться и при $t \rightarrow \infty$. Тогда из (25) и (30) следует, что

$$N\lambda \leq m(\lambda + \mu) \quad (32)$$

Таким образом, при заданных параметрах ВС N и λ неравенство (32) является условием высокой производительности восстанавливающей системы. Для средств ВТ практически всегда выполняется неравенство $\lambda \ll \mu$, поэтому вместо (32) можно записать

$$N\lambda \leq t\mu \quad (33)$$

Из (33) видно, что восстанавливающая система может быть отнесена к высокопроизводительным, если среднее число отказов, появляющихся в единицу времени, не превышает среднего числа восстановлений. Величина $t\mu$ является количественной характеристикой производительности восстанавливающей системы.

Условия (32) или (33), как правило, удовлетворяются, поэтому для расчёта функций потенциальной живучести ВС (3) и занятости ВУ (4) можно пользоваться формулами:

$$\mathcal{N}(i, t) = \frac{\mu}{\lambda + \mu} + \frac{i\lambda - (N - i)\mu}{N(\lambda + \mu)} e^{-(\lambda + \mu)t}; \quad (34)$$

$$\mathcal{M}(i, t) = \frac{N\lambda}{m(\lambda + \mu)} - \frac{i\lambda - (N - i)\mu}{m(\lambda + \mu)} e^{-(\lambda + \mu)t} \quad (35)$$

а для вычисления коэффициентов потенциальной живучести ВС (13) и занятости ВУ (14) – формулами:

$$\mathcal{N} = \frac{\mu}{\lambda + \mu}; \quad \mathcal{M} = \frac{N\lambda}{m(\lambda + \mu)} \quad (36)$$

Случай 2. Восстанавливающая система имеет невысокую производительность, т.е. при любом $t \geq 0$

$$N - n(i, t) > m, \quad i \in E_0^{N-m-1} = \{0, 1, \dots, N - m - 1\} \quad (37)$$

Очевидно, что в этом случае $m(i, t) = m$, а уравнение (23) принимает вид

$$\frac{d}{dt} n(i, t) = m\mu - \lambda n(i, t), \quad n(i, 0) = i, \quad i \in E_0^{N-m-1} \quad (38)$$

Решением (38) является

$$n(i, t) = \frac{m\mu}{\lambda} + \frac{i\lambda - m\mu}{\lambda} e^{-\lambda t}, \quad i \in E_0^{N-m-1} \quad (39)$$

а условия малой производительности восстанавливающей системы (37) будут неравенства, обратные (32), (33)

Функция и коэффициент потенциальной живучести ВС соответственно равны:

$$\mathcal{N}(i, t) = \frac{m\mu}{N\lambda} + \frac{i\lambda - m\mu}{N\lambda} e^{-\lambda t},$$
$$i \in E_0^{N-m-1}; \mathcal{N} = \frac{m\mu}{N\lambda}$$
(40)

Функция занятости восстанавливающей системы равна константе: $\mathcal{M}(t) = \mathcal{M} = 1$

Случай 3. Восстанавливающая система имеет невысокую производительность, но $n(i, 0) = i$, $i \in E_{N-m}^N$. В этом случае до момента времени t^* , когда впервые нарушится условие (25), будут справедливы формулы (34), (35). С момента t^* будет справедлива формула (40), в которой следует положить $i = N - m - 1$.

Случай 4. Восстанавливающая система имеет высокую производительность, однако $n(i, 0) = i$, $i \in E_0^{N-m-1}$. В этом случае будет справедлива формула (40); с момента t^* , когда впервые нарушится условие (37), справедливыми станут уже формулы (34), (35), в которых $i = N - m$.

Вероятность ситуации, соответствующей случаю 1, **существенно выше** вероятности случая 2. Случаи **3 и 4** практически **маловероятны**.

Полученные результаты свидетельствует о диалектическом единстве ЭВМ и ВС, позволяют глубже понять физический смысл $\mathcal{N}(i, t)$ потенциальной живучести ВС.

Формулы для функции готовности ЭВМ являются частными результатами по отношению к формуле (34). (Достаточно подставить в (34) $i = N$ или $i = 0$)

Следовательно, всё семейство кривых $\mathcal{N}(i, t)$ (34) для $i = 0, 1, \dots, N$ заключено между $s(0, t)$ и $s(1, t)$, т.е. имеет место неравенство

$$s(0, t) \leq \mathcal{N}(i, t) \leq s(1, t), \quad \forall i \in E_0^N$$

Далее, коэффициент (26) готовности является средним временем пребывания ЭВМ в работоспособном состоянии. Коэффициент готовности ЭВМ полностью совпадает с коэффициентом (13) потенциальной живучести ВС.

Значит, коэффициент потенциальной живучести ВС даёт информацию о средней доле времени функционирования каждой ЭМ с потенциально возможной производительностью.

Из вышесказанного и из (2), (28)-(31), (39) следует, что мат. ожидания производительности ВС и производительности восстанавливающей системы к моменту t равны:

$$\bar{\Omega}(i, t) = n(i, t)\omega, \quad m(i, t)\mu, \quad i \in E_0^N$$

а в стационарном режиме при выполнении (33) –

$$\bar{\Omega} = n\omega = \frac{N\mu}{\lambda + \mu}\omega, \quad \frac{N\lambda\mu}{\lambda + \mu}$$

где ω – производительность (ёмкость памяти) одной ЭМ.

1. Живучие ВС являются обобщением ВС со структурной избыточностью.
2. Предложенные показатели качества функционирования живучих ВС и методы их расчёта вполне приемлемы в инженерной практике.
3. Численный анализ живучести большемасштабных ВС показывает, что они входят в стационарный режим работы за время, не превышающее 10 ч.
4. Установлено, что организация работы ВС как живучих ВС позволяет достичь живучести, близкой к готовности одной ЭМ.
5. В условиях современной элементной базы большемасштабные ВС являются производительными, высоконадёжными и живучими средствами обработки информации.



П.Пикассо «Студент, изучающий ТФРВС по учебнику В.Г. Хорошевского»