Аппаратная надежность ИС

Отказ - событие, заключающееся в том, что система полностью или частично теряет свойство работоспособности

Аппаратный отказ - событие, при котором изделие утрачивает работоспособность и для его восстановления требуется проведение ремонта аппаратуры или замена отказавшего изделия на работоспособное

Основные типы отказов

Внезапный отказ. Причина - скрытые дефекты производства РЭС Постепенный отказ. Возникает в результате износа и старения материалов

Основные характеристики надежности РЭС

 Вероятность безотказной работы РЭС, Р(t) - вероятность того, что в пределах заданной наработки отказ не возникает (наработка - это продолжительность или объем работы):

$$P(t) = P(T > t), \qquad (1)$$

где **T** - случайное время работы объекта до отказа; **t** - заданная наработка.

• Вероятность отказа, Q(t) - вероятность того, что в пределах заданной наработки отказ объекта возникает:

$$Q(t) = 1 - P(t), \qquad (2)$$

Интенсивность отказов, λ(t) - условная плотность
вероятности возникновения отказа невосстанавливаемого
объекта; показывает, какая часть элементов выходит из строя
в единицу времени по отношению к среднему числу исправно
работающих элементов

$$\lambda(t) = - [d P(t)/dt] / P(t)$$
 (3)

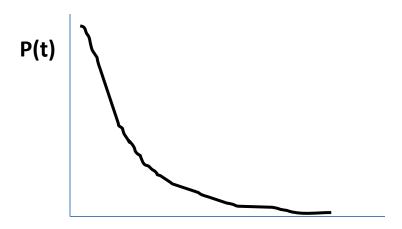
(см. соотнош (2) предыд. Лекции)

Справедливо также

$$P(t) = \exp[-\int \lambda(t) dt]$$
 (4)

В частном случае, когда λ (t) = const, (4) представляет собой экспоненциальный закон надежности.

По этому закону вероятность безотказной работы элементов (РЭС), обладающих интенсивностью отказов λ , убывает со временем по экспоненциальной кривой.



Такую кривую называют функцией надежности.

Позволяет определять, <u>с какой вероятностью РЭС или ИС способна</u> выполнить задание, требующее определенной продолжительности безотказной работы.

• Средняя наработка до отказа, t₀

(см соотнош (1) предыд лекции)

Если λ (t) равна постоянной величине, то $\mathbf{t_0} = 1/\lambda$ или $\lambda = 1/\mathbf{t_0}$ - среднее число отказов в единицу времени. Тогда

$$P(t) = \exp(-\lambda(t))$$
 (5)

Таким образом, для <u>нормального периода эксплуатации системы</u> интенсивность отказов остается постоянной и справедлива показательная модель надежности, время безотказной работы имеет экспоненциальный закон распределения.

Если ИС состоит из *n* элементов, находящихся в нормальной эксплуатации и работающих в одинаковых условиях, и в ней за время t наблюдалось *m* отказов, то параметр потока отказов будет составлять:

$$\omega = m/(n*t) \tag{6}$$

- Достоверность функционирования ИС это свойство производить безошибочно преобразование, хранение и передачу информации.
- Показатели достоверности либо <u>вероятность искажения</u>, либо <u>потери информации в одном знаке</u>.

Примеры количественной оценки достоверности:

- <u>вероятность ошибки при передаче данных</u> по линиям связи составляет 10⁻³ 10⁻⁵ на один знак;
- <u>вероятность ошибки при хранении информации</u> на машинном носителе составляет ок. 10⁻⁶; в ОЗУ ок. 10⁻⁸ 10⁻¹²
- <u>вероятность ошибки в выходных данных</u> ИС специального назначения не должна превышать 10^{-10} 10^{-12} на один знак.
- Функциональная надежность ИС вероятность того, что ИС будет выполнять свои функции в течение заданного времени при наличии в системе дополнительных схем контроля (нп., корректир. кодов).

Надежность сложных ИС

- Сложные ИС состоят из более простых элементов.
- <u>В зависимости от характера влияния надежности элементов на надежность ИС</u> различают два типа соединений элементов последовательное и параллельное.
- Последовательное отказ любого элемента приводит к отказу системы в целом.
- Параллельное отказ системы наступает только при отказе всех ее элементов (отказ не наступает, если работоспособен хотя бы один элемент).

ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОЕ СОЕДИНЕНИЕ ЭЛЕМЕНТОВ

- Пусть ИС состоит из n элементов, каждый из которых имеет определенные характеристики надежности: $P_i(t)$, $Q_i(t)$, $\lambda_i(t)$, t_{0i}
- Аналогичные показатели надежности всей ИС обозначим через P(t), Q(t), $\lambda(t)$, t_{o} ,
- Можно получить следующие расчетные зависимости:

вероятность безотказной работы ИС:

$$P(t) = P_1(t) * P_2(t) * \dots P_n(t) = \prod (P_i(t))$$
 (7)

вероятность отказа системы:

$$Q(t) = 1 - P(t) = 1 - \prod (P_i(t)) = 1 - \prod [1 - (Q_i(t))]$$
 (8)

интенсивность отказов системы:

$$\lambda(t) = \sum \lambda_i(t) \tag{9}$$

При
$$\lambda(t) = const = \lambda$$
 имеем $\lambda = \sum \lambda_i$ (10)

ПАРАЛЛЕЛЬНОЕ СОЕДИНЕНИЕ ЭЛЕМЕНТОВ

Из определения параллельного соединения элементов вероятность отказа системы равна:

$$Q(t) = Q_1(t) * Q_2(t) * ... * Q_n(t) = \prod Q_i(t)$$
 (11)

вероятность безотказной работы системы:

$$P(t) = 1 - Q(t) = 1 - \Pi Q_i(t) = 1 - [1 - P_i(t)]^n \approx 1 - (\lambda^* t)^n$$
 (12)

При $\lambda(t) = const = \lambda$ имеем

среднюю наработку до отказа:

$$t_0 = (1/\lambda) \sum (1/i) \tag{13}$$

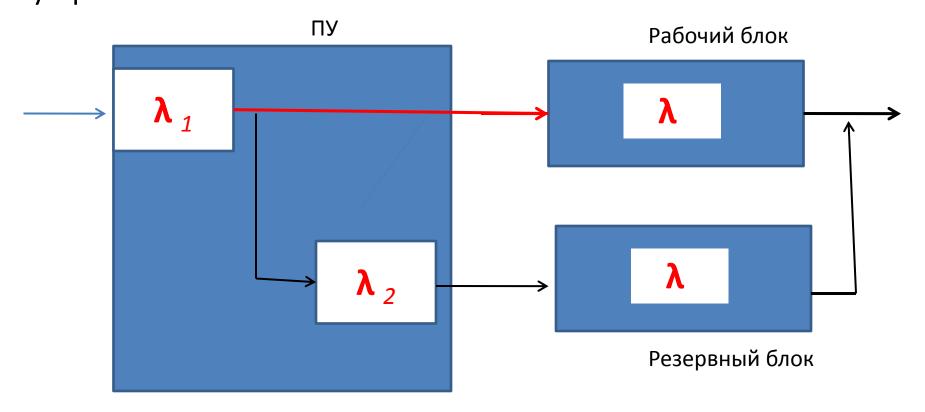
Эти выражения позволяют сделать вывод о том, что при параллельном соединении элементов надежность системы выше, чем надежность составляющих ее элементов, а при последовательном — наоборот.

Пример 1. Система состоит из n параллельно соединенных равнонадежных подсистем, вероятность безотказной работы каждой из которых $P_i(t) = \exp(-\lambda^* t) = 0.9$.

Определить нужную кратность резервирования, чтобы вероятность безотказной работы системы была не ниже *P=0,99*.

- Решение. На основе (12): $P(t) = 1 Q(t) = 1 \Pi Q_i(t) == 1 [1-P_i(t)]^n$
- С учетом условия **1** [1-P_i(t)]ⁿ ≥ 0.99 откуда 1 0.1ⁿ ≥ 0.99 или 0.01 ≥ 0.1ⁿ откуда $n \ge log_{0.1}$ 0.01 и $n \ge 2$.
- Пример 2. ИС состоит из рабочего блока, блока, находящегося в нагруженном резерве и автоматического переключающего устройства (ПУ). Интенсивность отказов рабочего и резервного блоков: $\lambda = 10^{-2} 1/4$. Отказы ПУ могут быть двух видов: а) приводящие к нарушению работы всей ИС, с интенсивностью $\lambda_1 = 10^{-4} 1/4$; б) приводящие к невозможности подключения резервного блока, с интенсивностью $\lambda_2 = 10^{-2} 1/4$.
- Требуется определить вероятность безотказной работы устройства в течение наработки t=2 ч.

Решение. Составим логическую схему работоспособности устройства



Смешанное соед. элементов: последовательно-параллельное.

Система работает в ситуациях: 1. работает все

- 2. a) работает цепь λ_1 λ либо
- б) работает цепь $\lambda_1 \lambda_2 \lambda$

1.
$$P(t) = e^{-\lambda 1 t} \{1 - [1 - e^{-\lambda t}] * [1 - e^{-(\lambda 2 + \lambda)t}]\} = (c \text{ учетом } (12))$$

= $(1 - \lambda_1 t) * \{1 - [1 - 1 + \lambda t] * [1 - 1 + (\lambda_2 + \lambda) t] =$

=
$$(1 - \lambda_1 t) * [1 - \lambda t (\lambda_2 + \lambda) t] = (1 - \lambda_1 t) * [1 - \lambda (\lambda_2 + \lambda) t^2]$$

Подставляем числовые значения в последнее соотношение:

$$P(t) = (1-2*10^{-4})*(1-10^{-2}(2*10^{-2})*4) = 0.999$$

2.

$$P(t) = P_a(t) + P_b(t)$$

•••••

Статистические методы исследований надежности

- Отказы изделий принадлежат к категории случайных событий
- **Случайное событие** это событие, которое может появиться или не появиться в результате данного опыта.
- **Вероятность случайного события** это количественная характеристика случайного события.
- Случайные события, следующие одно за другим в некоторой последовательности, образуют поток случайных событий.
- Простейший поток *пуассоновский: его* параметры не меняются во времени.
- Закон распределения случайной величины соотношение между значениями случайной величины и их вероятностями.
- Закон Пуассона. Вероятность того, что на интервале времени 0..t произойдет п случайных событий (отказов) определяется формулой

$$P_n(t) = (\lambda t)^n * \exp(-\lambda t)/n!$$

- λt среднее число отказов в период 0... t
- Время между двумя соседними событиями (отказами)
 подчиняется экспоненциальному распределению с параметром

 λ, т.е. вероятность того, что на участке времени **т**, следующего за
 одним из отказов, не появится ни одного отказа, равна:

$$P(t) = \exp(-\lambda \tau). \tag{15}$$

Пример 3. Определить вероятность того, что за время t = 100 ч произойдет 0-2 отказа, если $\lambda = 0.025$ 1/ч.

- **Решение** 1) Среднее число отказов за время $t: a = \lambda t = 2,5$.
- 2) Вероятность отсутствия отказов $P_0(100) = \exp(-2,5) = 0,082$.
- 3) Вероятность одного отказа: $P_1(100) = ((2.5)^1/1) \exp(-2.5) = 0.205$
- 4) Вероятность двух отказов: $P_2(100) = ((2.5)^2/2) \exp(-2.5) = 0.256$.

<u>Распределение Вейбулла</u>. Модель распределения случайной величины, предложенная шведским ученым Вейбуллом.

Вероятность безотказной работы ИС за время **t**:

$$P(t) = \exp(-\lambda_0 t^{\alpha}) , \qquad (16)$$

где λ_0 , α - параметры закона распределения

Функция плотности распределения времени до отказа:

$$f(t) = dP(t)/dt = \lambda_0 \alpha t^{(\alpha-1)} \exp(-\lambda_0 t^{\alpha})$$
 (17)

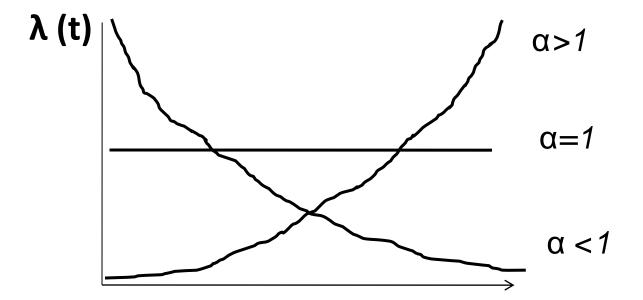
<u>Интенсивность отказов</u>:

$$\lambda (t) = f(t)/P(t) = \lambda_0 \alpha t^{(\alpha - 1)}$$
 (18)

Если $\alpha = 1$, то распределение Вейбулла <u>совпадает с</u> <u>экспоненциальным распределение</u>м, для которого $\lambda = \lambda_0$.

Если $\alpha < 1$, интенсивность отказов — монотонно убывающая функция;

при $\alpha > 1$ интенсивность отказов - монотонно возрастающая функция



Обычно применяют значение α = 0,2 ÷ 0,4 для электронных устройств с убывающей функцией интенсивности отказов и

α = 1,2 ÷1,4 - для механических устройств с возрастающей функцией интенсивности отказов

Пример 4. Пусть вероятность безотказной работы ВС за время t = 1000 ч составляет P(1000) = 0,99. Составить прогноз вероятности безотказной работы этой же системы через 100000 ч работы без обслуживания по экспоненциальной модели и модели Вейбулла

Решение. 1. В случае выбора экспоненциальной модели на основе (15) запишем: $P(1000) = exp(-\lambda \cdot 10^3)$, откуда определим интенсивность отказов ВС: $0,99 = exp(-\lambda \cdot 10^3)$;

Пролагарифмируем обе части: $In 0,99 = In(exp(-\lambda \cdot 10^3));$

Откуда находим:

$$\lambda = \ln 0.99 / 10^3 \approx 10^{-5} 1/4$$

Прогнозируемая вероятность безотказной работы через 10⁵ часов (на основе (15)):

$$P(10^5) = \exp(-10^{-5} \cdot 10^5) = \exp(-1) = 0.37$$

2. <u>В случае выбора модели Вейбулла</u> примем **α =0.5** на основе (16) :

P (1000) = exp
$$(-\lambda_0 (1000)^{1/2})$$
 =exp $(-\lambda_0 * 31.62)$

Прологарифмировав обе части, получим

$$\lambda_0 = \ln 0.99 / 31.62 = 0.000318$$

Прогнозируемая вероятность безотказной работы через 10⁵ ч:

$$P(10^5) = exp(-0.000318 * (10^5)^{1/2}) = 0.904$$

- Следовательно, прогнозируемые показатели надежности работы объекта зависят от <u>правильно</u> выбранной модели.
- Выбор модели надежности сложная научно-техническая задача. Она решается методами математической статистики, если имеется большой статистический материал об отказах исследуемой системы.
- В случае приближенных оценок выбирается экспоненциальная модель

Марковский процесс

- Марковский процесс для каждого момента времени вероятность любого состояния объекта в будущем зависит только от состояния объекта в данный момент
- Необходимое условие экспоненциальное распределение времени работы до отказа и времени восстановления работоспособности.
- **Важнейшая числовая характеристика** вероятность перехода объекта в то или иное состояние за заданный промежуток времени.
- На основе этого определяется вероятность каждого состояния объекта
- Уравнения для определения вероятностей каждого из состояний марковского процесса в рассматриваемом объекте (дифференциальные уравнения А.Н. Колмогорова) записываются на основе графа состояний объекта

Процессы гибели и размножения

Среди всех процессов, используемых теории надежности и в теории массового обслуживания (при принятии решений - в том числе) особое место занимают процессы гибели и размножения (такими процессами описывают изменение численности в биологических популяциях).

Анализ случайных процессов с дискретными состояниями обычно проводится с помощью графа состояний и переходов (ГСП). Пусть имеется система *S* с *n* дискретными состояниями:

$$S_0, S_1, ...S_{n-1}$$

Каждое состояние изображается прямоугольником, а возможные переходы ("перескоки") из состояния в состояние — стрелками, соединяющими эти прямоугольники.

Примером составления уравнений для нахождения предельных вероятностей могут служить процессы **гибели и размножения** (**перехода системы в состояние отказа или обратно**), ГСП для которых имеет вид

$$S_0 \rightleftharpoons S_1 \rightleftharpoons S_2 \dots$$

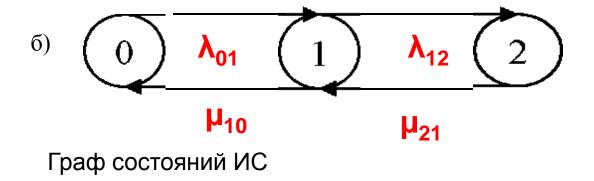
В стационарных условиях для каждого состояния интенсивность потока, втекающего в данное состояние, должна равняться интенсивности потока, вытекающего из данного состояния.

Задача. Техническое устройство состоит из **п** одинаковых узлов, каждый из которых может выходить из строя (отказывать). Отказавший узел немедленно начинает восстанавливаться.

Требуется найти <u>предельные вероятности</u> наступления определенных событий (наступления определенных состемы).

Пример 5. Имеем ИС из 3-х ПК

- ИС может находиться в состояниях 0, 1 и 2
- Состояние 0 <u>оба ПК работоспособны</u>;
- состояние 1 <u>один из ПК находится в отказовом состоянии;</u> состояние 2- <u>оба ПК находятся в состоянии отказа</u>.
- Из *i-го* состояния в *j-е* объект переходит с постоянной интенсивностью λ_{ij} , обратно с постоянной интенсивностью μ_{ji} .



Уравнения для определения вероятностей каждого из состояний объекта (дифференциальные уравнения А.Н. Колмогорова):

$$dP_0/dt = -\lambda_{01} P_0(t) + \mu_{10} P_1(t)$$

$$(19) dP_1/dt = -(\lambda_{12} + \mu_{10}) P_1(t) + \lambda_{01} P_0(t) + \mu_{21} P_2(t)$$

$$dP_2/dt = -\mu_{21} P_2(t) + \lambda_{12} P_1(t)$$

- В практике расчетов надежности систему уравнений Колмогорова можно получить непосредственно по виду графа состояний объекта, если пользоваться следующими правилами:
- 1. Для каждого из возможных состояний объекта записывается уравнение, <u>в левой части которого dP_t / dt</u>, <u>а в правой столько слагаемых, сколько стрелок графа соприкасаются с данным состоянием;</u>
- 2. Если <u>стрелка направлена в данное</u> состояние, то <u>перед</u> <u>слагаемым ставится знак плюс</u>, если <u>стрелка направлена из данного состояния знак минус</u>;

- 3. Каждое слагаемое равно произведению интенсивности перехода из данного состояния (либо в данное состояние) на вероятность состояния, из которого выходит стрелка.
- Решение системы (19) можно получить по известным правилам решения системы ДУ.
- Если учесть, что рассматривается стационарный марковский процесс, для которого $dP_t(t) = 0$ (вероятности состояний не меняются с течением времени), то (19) перепишем так:

$$0 = -\lambda_{01} P_0 + \mu_{10} P_1$$

$$(20) \quad 0 = -(\lambda_{12} + \mu_{10}) P_1 + \lambda_{01} P_0 + \mu_{21} P_2$$

$$0 = -\mu_{21} P_2 + \lambda_{12} P_1$$

а также

(21)
$$\mathbf{1} = \mathbf{P_0} + \mathbf{P_1} + \mathbf{P_2}$$

где последнее уравнение P = 1 называется нормировочным условием

Из первого уравнения (20) находим:

(22)
$$\lambda_{01} P_0 = \mu_{10} P_1.$$

Второе уравнение можем представить в виде:

$$(\lambda_{12} + \mu_{10})P_1 = \lambda_{01}P_0 + \mu_{21}P_2$$

ИЛИ

$$\lambda_{12} P_1 + \mu_{10} P_1 = \lambda_{01} P_0 + \mu_{21} P_2$$

С учетом (22):

$$\lambda_{12} P_1 + \mu_{10} P_1 = \mu_{10} P_1 + \mu_{21} P_2$$

T.e.

$$\lambda_{12} P_1 = \mu_{21} P_2$$

Продолжив аналогичные рассуждения, можно в общем случае записать:

(23)
$$\lambda_{k(k+1)} P_k = \mu_{(k+1)k} P_{(k+1)}.$$

Откуда следует:

(24)
$$P_{(k+1)} = (\lambda_{k(k+1)} / \mu_{(k+1)k}) P_{k},$$

где **k=0,1,,n** (для нашего примера)

```
Вернемся к примеру 5.
Из (24) следует:
                           P_1 = (\lambda_{01}/\mu_{10})P_0
(25)
                          P_2 = (\lambda_{12}/\mu_{21})P_1 = (\lambda_{12}/\mu_{21})(\lambda_{01}/\mu_{10})P_0
(26)
            с учетом нормирования (P_0 + P_1 + P_2 = 1):
или
                        P_0 + (\lambda_{01}/\mu_{10})P_0 + (\lambda_{12}/\mu_{21})(\lambda_{01}/\mu_{10})P_0 = 1
(27)
                          P_0((1+(\lambda_{01}/\mu_{10})+(\lambda_{12}/\mu_{21})(\lambda_{01}/\mu_{10}))=1
Из (27):
                      P_0 = 1/((1+(\lambda_{01}/\mu_{10})+(\lambda_{12}/\mu_{21})(\lambda_{01}/\mu_{10}))
(28)
```

После этого из (25) и (26) легко находим P_1 и P_2

Пусть λ_{01} и λ_{12} - интенсивности потоков отказов ПК; μ_{10} и μ_{21} - интенсивности потоков восстановлений ПК.

Пусть среднее время безотказной работы каждого компьютера \mathbf{t}_p составляет **1 год**, а среднее время восстановления \mathbf{t}_B одного компьютера - **2 суток**.

Тогда интенсивность отказов одного компьютера **λ** будет равна

 $\lambda = 1/t_p = 1/1$ год=1/365 (1/сут), а интенсивность восстановления одного компьютера - $\mu = 1/t_p = 1/2$ сут=1/2 (1/сут) .

В состоянии 0 работают оба компьютера, следовательно:

$$\lambda_{01} = 2 \lambda = 2/365 (1/cyt),$$

В состоянии 1 работает один компьютер, следовательно:

$$\lambda_{12} = \lambda = 1/365 (1/cyT),$$

В состоянии **1** восстанавливается один компьютер, следовательно:

$$\mu_{10} = \mu = 1/2 (1/cyT),$$

В состоянии **2** восстанавливаются два компьютера, следовательно:

$$\mu_{21} = 2\mu = 2*1/2 = 1(1/cyT).$$

Вероятность состояния 0, когда оба ПК исправны (см (28)):

$$P_0$$
 = 1/((1+ (λ_{01}/μ_{10}) + (λ_{12}/μ_{21}) (λ_{01}/μ_{10})) = = 1/((1+(2/365 / ½) + (1/365 /1)(2/365 / ½)) = = 1/ (1+0,01096+0,00003) = 0,98913
Рассчитать самостоятельно вероятности P_0 и P_1

Задание.

Компьютерная программа может работать в 4-х режимах:

- 1- работает в соответствии с алгоритмом,
- 2- проявилась несущественная ошибка, которая быстро устраняется,
- 3 проявилась <u>существенная ошибка (влечет снижение</u> эффективности работы ПО), для обнаружения и устранения которой требуется определенное время,
- 4 проявилась критическая ошибка (с высокой вероятностью влечет за собой прекращение функционирования ПО его отказ).

Составить граф состояний и переходов ПО, задать значения интенсивностей переходов и рассчитать вероятности состояний.