# 1

# Основные понятия

Надежность системы – характеристика способности программного, аппаратного, аппаратно-программного средства выполнить при определенных условиях требуемые функции в течение определенного периода времени.

Достоверность работы системы (устройства) – свойство, характеризующее истинность конечного (выходного) результата работы (выполнения программы), определяемое способностью средств контроля фиксировать правильность или ошибочность работы.

Ошибка устройства — неправильное значение сигнала (бита — в цифровом устройстве) на внешних выходах устройства или отдельного его узла, вызванное технической неисправностью или воздействующими на него помехами (преднамеренными либо непреднамеренными).

Ошибка программы – проявляется в не соответствующем реальному (требуемому) промежуточному или конечному значению (результату) вследствие неправильно запрограммированного алгоритма или неправильно составленной программы.

- Цифровые системы и устройства (в том числе, компьютеры и компьютерные системы, отдельные блоки и модули компьютеров - полупроводниковая, магнитная или оптическая память) содержат специальные средства, призванные автоматически восстанавливать работоспособность этих объектов при нарушении нормального функционирования.
- Такие специальные средства контроля называются <u>избыточными</u>.

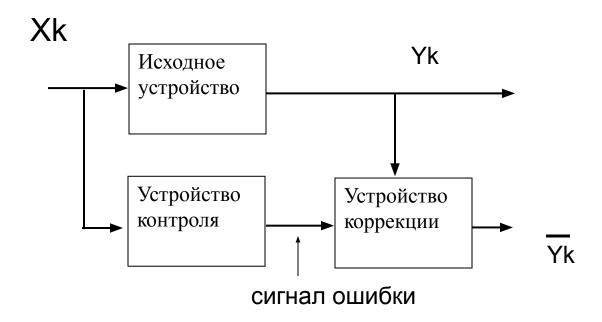


Рис.1. Структурная схема устройства с избыточностью для коррекции ошибок

# Возможные состояния анализируемой ИВС (рис.1) можно охарактеризовать следующим образом:

- исходное устройство действительно работает правильно (Xk = Yk) в течение периода времени t; вероятность такого события обозначим Рпр (t),
- исходное устройство работает с ошибкой (Xk ≠ Yk), о чем свидетельствует сигнал ошибки; вероятность события (правильное обнаружение) Рпо(t),
- исходное устройство работает неправильно, однако это состояние устройством контроля не обнаруживается (Xk ≠ Yk) пропуск, необнаружение ошибки); соответствующая вероятность – Рно(t),
- исходное устройство работает правильно (Xk = Yk), однако устройство контроля выдает информацию об ошибке (состояние ложной тревоги), причиной чего может быть недостоверное функционирование самого устройства контроля; вероятность такого события обозначим Рлт(t).

Все перечисленные события образуют <u>полную группу</u> <u>событий</u>, описываемую следующим вероятностным соотношением:

$$P\pi p(t) + P\pi o(t) + P\mu o(t) + P\pi m(t) = 1.$$
 (1)

#### Количественные показатели надежности

• 1) Вероятностью безотказной работы называют вероятность того, что изделие (система, устройство, ПО) будет работоспособно в течение заданной наработки при заданных условиях эксплуатации:

$$P(t) = P(T_0 \ge t).$$

То – время до появления отказа, t - время наблюдения (наработки)

Если принять, что Nc соответствует суммарному числу изделий (объектов), из которых No за время наблюдения t отказали (стали дефектными), то при достаточно большом числе Nc вероятность может быть определена как P(t) = (Nc - No)/Nc. (2)

Данная вероятность соответствует вероятности Рпр(t)

<u>Пример1</u> При Nc = 1000 и No = 6 определить вероятностью безотказной работы.

<u>Решение.</u> P(t) = (Nc - No)/Nc = (1000 - 6)/1000 = 0,994.

Пример 2. В течение фиксированного времени (например, t=1 час) по каналам связи осуществлялась передача двоичной информации между двумя компьютерами со скоростью S = 10 Кбит/с. За время передачи 1000 символов приняты с ошибками. Определить вероятность того, что произвольный двоичный символ при передаче по тому же каналу будет принят правильно.

Решение. Если принять, что  $Nc = S^*t = 10\ 000\ 6um/c^*$  3 600  $c = 36^*10^6\ 6um$ , а No = 1000, то искомая вероятность вычисляется как  $(36^*10^6 - 1000)/(36^*10^6 = 35\ 999\ 000/36\ 000\ 000 = 0,99997.$ 

2) Вероятность отказа Q(t) есть вероятность того, что при заданных условиях эксплуатации в течение заданной наработки произойдет хотя бы один отказ, то есть

$$Q(t) = P(T_0 < t).$$

Ясно, что 
$$Q(t) = 1 - P(t)$$
. (3)

- Пример 3. Из примера 1 определить вероятность отказа компьютера за фиксированное время (сформулируйте задание на испытания).
- Пример 4. Из примера 2 определить вероятность приема бита с ошибкой.

• 3) Интенсивность отказов, λ(t) есть плотность распределения наработки до первого отказа при условии, что отказавший объект до рассматриваемого момента времени работал безотказно. Согласно вероятностному определению

$$\lambda(t) = - \text{In P}(t)$$
 и  $P(t) = - \exp(\int \lambda(x) dx)$ .

- По статистическому определению интенсивность отказов есть отношение числа отказавших (в единицу времени) объектов наблюдения к среднему числу работоспособных на рассматриваемом отрезке времени объектов.
- Если за такой отрезок времени принять 1 час, то по условиям примеров 1-2 получаем  $\lambda(t) = 1000 \text{ ч}^{-1}$ .
- Как видим, между тремя рассмотренными количественными характеристиками надежности (**P(t)**, **Q(t)**, **λ(t)**) существует однозначная связь. Достаточно задать одну из них, чтобы определить остальные.

## Методы повышения аппаратной надежности

- Основа методов избыточность.
- Будем различать *структурную*, *временную*, *информационную избыточность* либо их комбинации
- 1) Структурная избыточность резервирование

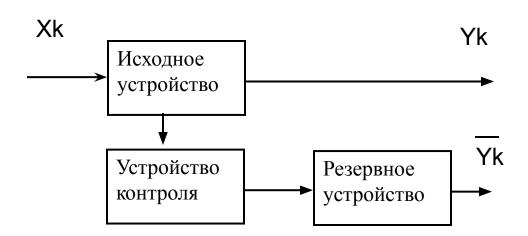


Рис.2. Обобщенная структурная схема системы с «холодным» резервом

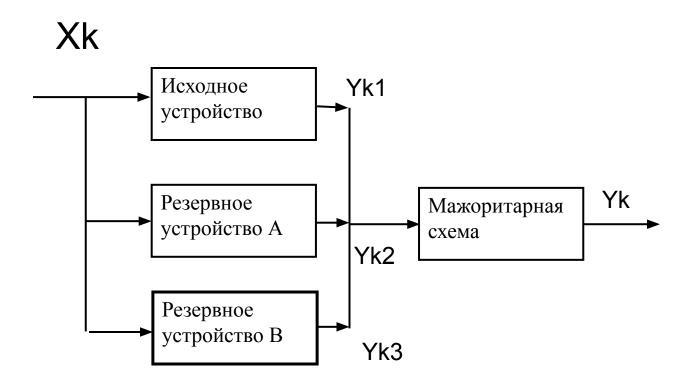


Рис.3. Обобщенная структурная схема системы с резервированием на основе мажоритарного способа определения выходного сигнала

### Временная и информационная избыточность

11

Суть метода состоит в преобразовании исходного информационного сообщения Xk (k — длина сообщения), называемого также информационным словом. К слову Xk дополнительно присоединяют (наиболее часто — по принципу конкатенации) избыточные символы длиной r бит, составляющие избыточное слово Xr.

Таким образом формируют *кодовое слово Xn* длиной n=k+r двоичных символов: Xn=Xk Xr. Информацию содержит только информационное слово. Назначение избыточности Xr — обнаружение и исправление ошибок.