Надёжность - свойство системы сохранять заданный уровень производительности

N - число ЭМ в системе

 $\Omega(k)$ - производительность BC, в которой k исправных $\Im M$

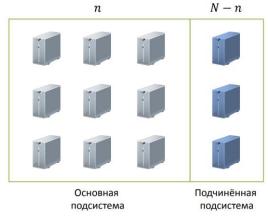
λ - интенсивность потока отказов (любой из N машин)

 λ^{-1} - среднее время безотказной работы одной ЭМ (средняя наработка до отказа ЭМ)

 μ - интенсивность восстановления - среднее число машин резерва, включаемых в единицу времени одним BУ в состав BC вместо отказавших ЭМ

 $1/\mu$ - время, затраченное на обнаружение неисправной $9M + e\ddot{e}$ восстановление

ВС со структурной избыточностью - ВС с горячим резервом



 $\xi(t)$ - число исправных машин в момент времени t

 $P_j(i,\ t)$ - вероятность того, что в системе, начавшей функционировать в состоянии $i\in E_0^N$, в момент t будет $j\in E_0^N$ исправных машин

Показатели надёжности ВС в переходном режиме:

- Функция надёжности R(t)
- Функция восстановимости U(t)
- Функция готовности S(t)

Функция надёжности (учёт отказов) — вероятность того, что производительность BC, начавшей функционировать в состоянии $i (n \le i \le N)$ на промежутке времени [0,t) равна производительности основной подсистемы

$$R(t) = P\{\forall \tau \in [0, t) \to \Omega(\tau) = A_n n\omega | n \le i \le N\}$$

Очевидно, что $R(0) = 1, R(+\infty) = 0$

Функция восстановимости (восстановление без учета отказов) - вероятность того, что в системе, имеющей начальное состояние $(0 \le i << n)$ на заданном промежутке времени, кол-во исправных ЭМ восстановлено до числа n

$$U(t) = 1 - P\{\forall \tau \in [0, t) \to \Omega(\tau) = 0 \mid 0 \le i < n\}$$

$$U(t) = 1 - P\{\forall \tau \in [0, t) \to \xi(\tau) < n \mid 0 \le i < n\}$$

Очевидно, что $U(0) = 0, U(+\infty) = 1$

Функция готовности (учет отказов с восстановлением) – вероятность того, что в момент времени t число исправных 3M в системе с начальным состоянием $(0 \le i << N)$ не меньше n (числа машин основной подсистемы)

$$S(t) = P\{\xi(t) \ge n | i \in E_0^N\}$$
 $0 < S(+\infty) < 1$
 $S(0) = \begin{cases} 1, & \text{если } n \le i \le N \\ 0, & \text{если } 0 \le i < n \end{cases}$

для невосстанавливаемых BC R(t) = S(t)

Мини-итоги:

- **Функция надёжности** характеризует способность BC обеспечить требуемую производительность на промежутке времени [0, t)
- **Функция готовности** способность BC обеспечить требуемую производительность в момент времени t
- Функция восстановимости возможности системы к восстановлению приобретению требуемого уровня производительности после отказа всех избыточных машин и части машин основной подсистемы

Оперативные показатели надёжности ВС в стационарном режиме

Для стационарного режима (при длительной эксплуатации) ВС, показатели R(t) и S(t) не информативны, т.к. при $t \to \infty$ все ЭМ «когда-нибудь выйдут из строя», а система восстановления «когда-нибудь их восстановит»

$$\lim_{t\to\infty} R(t) = 0, \qquad \lim_{t\to\infty} U(t) = 1$$

Функция $R^*(t)$ — вероятность того, что производительность системы, которая в начальный момент времени находится в состоянии i ($n \le i \le N$), с заданной вероятностью Pi, равна на промежутке времени [0,t) производительности подсистемы

$$R^*(t) = P\{\forall \tau \in [0, t) \to \xi(\tau) \ge n | P_i, i \in E_n^N \}$$

Функция $U^*(t)$ — вероятность того, что в BC, находящейся в начальный момент времени в состоянии в состоянии i ($0 \le i < n$), с вероятностью Pi, на промежутке времени [0,t) будет восстановлен уровень производительности основной подсистемы

$$U^*(t) = 1 - P\{\forall \tau \in [0, t) \to \xi(\tau) < n | P_i, 0 \le i < n\}$$

Функция готовности, введённая для переходного режима, может быть использована и в стационарном режиме работы BC

Показатели надёжности для переходного режима позволяют определить:

- Сможет ли пользователь успешно решить свою задачу до отказа системы
- Как быстро можно ожидать восстановления требуемого уровня производительности, если в момент поступления задачи производительность ВС низка

• Будет ли BC иметь необходимую производительность в момент поступления задачи в систему

Показатели надёжности для стационарного режима позволяют определить:

- Могут ли быть решены поступающие задачи, если система длительно эксплуатируется. Иначе, могут ли быть решены задачи, если в момент их поступления достоверно неизвестно, в каком состоянии находится система
- Насколько быстро можно ожидать восстановления требуемой производительности, если ВС длительно эксплуатируется
- Будет ли система иметь необходимую производительность в любой момент поступления задачи, если она уже достаточно долго находится в эксплуатации

Мультипрограммный — режим BC, в котором параллельно решаются несколько задач, путем разбиения BC на подсистемы

- Количество подсистем = количество программ
- Количество ЭМ в подсистеме = количество ветвей в параллельной программе

Живучие вычислительные системы

До этого момента рассматривались системы, в которых отказ одной ЭМ основной подсистемы приводил к состоянию отказа всей ВС. Теперь же с отказом ЭМ меняется (увеличивается) время выполнения программы

Живучесть – способность BC в любой момент задействовать производительность всех исправных ресурсов (ЭМ) для решения задач

Живучесть достигается при решении программ с любым [переменным] рангом (числом параллельных ветвей) $1 \le r \le N$, N – общее число Θ в системе

Пусть задача может быть запущена на числе ЭМ от n до N (т.е. задача имеет переменный ранг $r \in \{n,n+1...N\}$). Величина n — нижняя граница работоспособности ЭМ

Анализ живучести ВС сводится к анализу монопрограммного режима. Т.е. подсистема рассматривается как самостоятельная система

Виды живучести вычислительной системы:

- Потенциальная живучесть ВС не учитывает особенности структуры сети, связывающей элементарные машины
- **Структурная живучесть** учитывает топологический вид сети межмашинных связей и надежность компонентов этой сети

Восстанавливающая — система, производящая в ВС ремонтные работы. Состоит из m вычислительных устройств ($1 \le m \le N$), каждое из которых в любой момент времени может производить ремонт только одной ЭМ

Адаптирующиеся — программы, в которых автоматически устанавливается число ветвей, равное числу работоспособных машин по ходу решения задачи

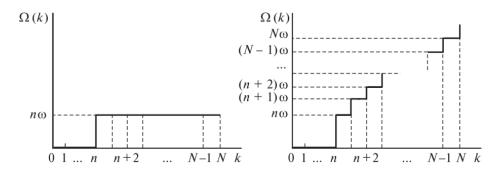
Под живучей BC понимается конфигурация из N ЭМ, в которой:

- Указано минимальное число n работоспособных машин, обеспечивающих производительность BC не ниже требуемой
- Реализована возможность решения задач, представленных адаптирующимися параллельными программами
- Отказы любых ЭМ (до N n) и восстановления отказавших машин приводят только к увеличению или уменьшению времени реализации параллельной программы
- При изменении состояния k, производительность подчиняется закону:

$$\Omega(k) = A_k \Delta(k - n) \varphi(k, \omega)$$

Вычислительное ядро составляют все $k \in \{n, n+1 ... N\}$ исправных ЭМ

- В живучей системе нет резервирования, простоев исправных машин. Все участвуют в выполнении ветвей параллельной программы
- Отказы ЭМ не приводят к отказу системы в целом. При выходе из строя сохраняется возможность продолжения вычислений на всех исправных ЭМ
- Производительность живучей ВС напрямую зависит от количества исправных ЭМ в ней



Производительность вычислительных систем a — BC со структурной избыточностью, δ — живучие BC

Реконфигуратор – устройство, возвращающее исправные или восстановленные ЭМ в состав вычислительной системы

Функции реконфигуратора:

- исключение из вычислительного ядра отказавших ЭМ и включение в него машин после их восстановления
- формирование вычислительного ядра из оставшихся работоспособных ЭМ и вновь отремонтированных машин
- преобразование адаптирующейся параллельной программы с целью достижения соответствия между количеством её ветвей и количеством машин ядра

• вложение преобразованной программы в ядро с новой структурой и организации её выполнения

Показатели живучести ВС должны учитывать, что при решении задач используются все исправные ЭМ, число которых не постоянно

Качество функционирования живучих ВС характеризуется:

- функцией **потенциальной живучести** N(i,t) средняя производительность BC, начальное состояние $i \in E_0^N$
- функцией **занятости восстанавливающей системы** M(i,t) средняя загруженность восстанавливающей системы, начальное состояние $i \in E_0^N$
- вектор-функциями R(t), U(t), S(t) обобщения функций надежности, восстановимости и готовности

Функция потенциальной живучести ВС

$$\mathcal{N}(i,t) = \overline{\Omega}(i,t)/N\omega$$

- $\overline{\Omega}(i,t)$ мат. ожидание производительности ВС в момент $t \ge 0$, начальное состояние ВС $i \in E_0^N$
- *N*ω общая производительность всех ЭМ ВС
 - № общее количество ЭМ в системе
 - ο ω показатель производительности одной ЭМ

Функция потенциальной живучести может быть выражена через среднее число работоспособных машин в момент времени $t \ge 0$:

$$\mathcal{N}(i,t) = n(i,t)/N$$

Функция занятости восстанавливающей системы

$$\mathcal{M}(i,t) = m(i,t)/m$$

m(i,t) - мат. ожидание числа занятых ВУ в момент времени $t \ge 0$, начальное состояние ВС $i \in E_0^N$, m — число устройств в восстанавливающей системе

Вектор-функция R(t)

$$\mathbf{R}(t) = \{R_k(t)\}, \qquad k \in E_n^N$$

 R_k — вероятность того, что производительность системы, начавшей функционировать в состоянии $i, k \leq i \leq N$, не менее производительности k машин на всем промежутке времени $[0, t), E_n^N = \{n, n+1, ..., N\}$

$$R_k(t) = P\{\forall \tau \in [0, t) \to \Omega(\tau) \ge A_k k\omega \mid k \le i \le N\};$$

$$R_k(t) = P\{\forall \tau \in [0, t) \to \xi(\tau) \ge k \mid k \le i \le N\},$$

$$R_k(0) = 1, R_k(+\infty) = 0, k \in E_n^N$$

По аналогии с рассмотренными ранее показателями можно рассматривать вектор среднего времени безотказной работы (средней наработки до отказа)

$$\mathbf{\Theta} = \{\Theta_k\}, \Theta_k = \int_0^\infty R_k(t)dt \tag{9}$$

и вектор среднего времени восстановления

$$\mathbf{T} = \{T_k\}, T_k = \int_0^\infty t dU_k(t)$$
 (10)

вычислительной системы, $k \in E_n^N$.

Вектор-функция готовности ВС

$$S(t) = \{S_k(t)\}, \qquad k \in E_n^N$$
 (11)

где $S_k(t)$ - вероятность того, что в момент времени $t\geq 0$ производительность системы, начавшей состоянии $i \in E_0^N$, не менее производительности k ЭМ:

$$S_k(t) = P\{\Omega(t) \ge A_k k \omega \mid i \in E_0^N\};$$
 $S_k(t) = P\{\xi(t) \ge k \mid i \in E_0^N\};$
 $S_k(0) = \begin{cases} 1, \text{если } k \le i \le N; \\ 0, \text{если } 0 \le i < k; \end{cases}$
 $0 < S(+\infty) < 1$

Как понимаю – основная суть векторов функций в том, чтобы определить живучесть не только в расчете на базовую производительность, которая предоставляется п машинами, но и потенциальную, с учетом свойств живучей системы (т.к. в вычислениях принимают участие все N исправные ЭМ)

Предельные значения показателей потенциальной живучести ВС и загруженности восстанавливающей системы при $t \to \infty$ характеризуют потенциальную живучесть в стационарном режиме

Пределы

$$\mathcal{N} = \lim_{t \to \infty} \mathcal{N}(i, t) \tag{13}$$

$$\mathcal{N} = \lim_{t \to \infty} \mathcal{N}(i, t)$$

$$\mathcal{M} = \lim_{t \to \infty} \mathcal{M}(i, t)$$
(13)

не зависящие от начального состояния $i \in E_0^N$, назовём коэффициентом потенциальной живучести коэффициентом занятости восстанавливающей системы. По аналогии с ранее введёнными можно определить векторфункции оперативной надёжности и восстановимости:

$$\mathbf{R}^*(t) = \{R_k^*(t)\}, \mathbf{U}^*(t) = \{U_k^*(t)\}, \qquad k \in E_n^N$$
(15)

Совокупность величин $S_k = \lim_{t o \infty} S_k(t)$, не зависящих от начального состояния ВС и представленных в виде

$$S = \{S_k\}, \qquad k \in E_n^N \tag{19}$$

Введенные показатели достаточно полно характеризуют поведение ВС в переходном (3-12) и стационарном (13-19) режимах функционирования

По функции потенциальной живучести судят о том:

- Как быстро ВС, начавшая функционировать в одном из состояний перейдет в стационарный режим работы
- Какую производительность в среднем может обеспечить система в любой момент времени или при длительной эксплуатации
- Сколько машин в среднем может быть использовано при решении задачи

По функции занятости восстанавливающей системы:

- За какое время после начала работы ВС наступит установившийся режим восстановления отказавших ЭМ
- Как загружены в среднем восстанавливающие устройства на начальном участке работы и после длительной эксплуатации

Т.о. в живучих ВС обеспечивается **максимум эффективности** использования вычислительных ресурсов при решении сложных задач. В любой момент времени для решения сложных задач привлекаются **все работоспособные ЭМ** (если их число не менее n). Это сокращает время решения сложной задачи, но требует составления специальных программ с информационной избыточностью — **адаптирующихся параллельных программ**.