



## ПОРТФЕЛЬ РЕДАКЦИИ

БИТ

*Д. А. Багаев, Ю. Н. Лаврухин, С. В. Скрыль*

### ПОКАЗАТЕЛИ ЭФФЕКТИВНОСТИ ИНФОРМАЦИОННЫХ ПРОЦЕССОВ И ИХ ЗАЩИЩЕННОСТИ В СИСТЕМАХ РЕАЛЬНОГО ВРЕМЕНИ

Существующие тенденции широкого внедрения систем управления процессами в режиме реального времени (системы реального времени — СРВ) в сферу критических приложений наряду с неоспоримыми преимуществами порождают и ряд проблем, среди которых одной из основных является обеспечение информационной безопасности такого рода систем.

То обстоятельство, что информационные процессы в СРВ крайне критичны к своим временным параметрам, воздействие угроз информационной безопасности приводят к серьезным последствиям, связанным с огромными временными издержками по восстановлению корректности информационных процессов, подвергнутых воздействию. С учетом постоянно возрастающих требований к оперативности обработки информации в таких системах проблема обеспечения их информационной безопасности стоит в настоящее время крайне остро. При этом конфиденциальный характер информации сферы критических приложений усиливает эту тенденцию.

Необходимость адекватных угрозам информационной безопасности и особенностям функционирования СРВ мер защиты информации привела к разработке соответствующих механизмов защиты, которые в литературе известны как встраиваемые [1].

Это обуславливает необходимость рассмотрения, в качестве базовых, временных параметров СРВ как характеристики эффективности реализуемых этими системами информационных процессов и их защищенности от воздействия угроз информационной безопасности.

С целью определения формы показателя эффективности информационных процессов в СРВ условимся использовать время  $\tau_{(un)}$  реализации этих процессов и его максимально допустимое значение  $\tau_{(don)}$ . При этом под временем  $\tau_{(un)}$  реализации информационных процессов в СРВ будем понимать время реализации схемы обработки информации, циркулирующей в СРВ с момента получения данных или команд на обработку до момента выдачи обработанных данных. Информационные процессы в СРВ считаются реализованными эффективно, если время  $\tau_{(un)}$  не превышает  $\tau_{(don)}$ , т. е. при выполнении неравенства:

$$\tau_{(un)} \leq \tau_{(don)}. \quad (1)$$

Исходя из того, что входящие в данное неравенство величины являются случайными, а его выполнение является случайным событием, условие (1) опишем соответствующей вероятностью. Данная вероятность представляет собой среднее количество своевременно реализованных запросов на обработку данных в СРВ относительно их общего числа на  $k$ -м,  $k = 1, 2, \dots, K$ , временном интервале  $[t_{(n)k}, t_{(o)k}]$  функционирования СРВ:

$$P_k(\tau_{(un)k} \leq \tau_{(don)k}) = \frac{1}{L_k} \sum_{l=1}^{L_k} \Psi_{k,l},$$

$$\text{где } \Psi_{k,l} = \begin{cases} 0, & \text{если } \tau_{(un)k,l} \leq \tau_{(don)k,l}; \\ 1, & \text{в противном случае} \end{cases};$$

$\tau_{(un)k,l}$  — время реализации информационных процессов в СРВ по  $l$ -му запросу на временном интервале  $[t_{(н)k}, t_{(о)k}]$ ;

$\tau_{(don)k,l}$  — максимально допустимое время реализации информационных процессов в СРВ, инициированных  $l$ -м запросом на рассматриваемом временном интервале;

$L_k$  — количество запросов на обработку информации на временном интервале  $[t_{(н)k}, t_{(о)k}]$ .

Максимально допустимое время  $\tau_{(don)}$  реализации информационных процессов в СРВ определяется нормативным временем обработки информации применительно к конкретной ситуации.

С учетом изложенного можно сделать вывод о том, что вероятность  $P(\tau_{(un)} \leq \tau_{(don)})$  является достаточно полной характеристикой своевременной реализации информационных процессов в СРВ, что является основанием целесообразности использования ее в качестве соответствующего показателя эффективности:

$$E_{(un)} = P(\tau_{(un)} \leq \tau_{(don)}).$$

Особенностью синтеза показателя защищенности информационных процессов в СРВ, обеспечиваемой механизмами защиты встраиваемого типа, является то, что они реализуются в рамках информационных процессов и процесс их реализации сопряжен с необходимостью отвлечения части временного ресурса СРВ.

С целью обоснования данного показателя представим механизмы обеспечения защиты информации совокупностью состояний  $S_1 \div S_5$ .

Каждое из этих состояний характеризуется соответствующей вероятностью:

$P_{(к)}$  — вероятность своевременной реализации процедуры  $\rho_1^{(s)}$  контроля информационного процесса на предмет его подверженности угрозам информационной безопасности, представляющая собой вероятность того, что процесс защиты информации находится в состоянии  $S_1$ ;

$P_{(об)}$  — вероятность своевременной реализации процедуры  $\rho_2^{(s)}$  обнаружения воздействий угроз информационной безопасности, представляющая собой условную вероятность того, что процесс защиты информации находится в состоянии  $S_2$ , при условии, что он уже находился в состоянии  $S_1$ , т. е.  $P_{(об)} = P_{(об)}(S_2 | S_1)$ ;

$P_{(ну)}$  — вероятность своевременной реализации процедуры  $\rho_3^{(s)}$  подавления источников угроз информационной безопасности, представляющая собой условную вероятность того, что процесс защиты информации находится в состоянии  $S_3$ , при условии, что он уже находился в состояниях  $S_1$  и  $S_2$ , т. е.  $P_{(ну)} = P_{(ну)}(S_3 | S_1 \cdot S_2)$ ;

$P_{(ан)}$  — вероятность реализации процедуры  $\rho_4^{(s)}$  анализа последствий воздействий угроз информационной безопасности, представляющая собой условную вероятность того, что процесс защиты информации находится в состоянии  $S_4$ , при условии, что он уже находился в состояниях  $S_1, S_2$  и  $S_3$ , т. е.  $P_{(ан)} = P_{(ан)}(S_4 | S_1 \cdot S_2 \cdot S_3)$ ;

$P_{(вд)}$  — вероятность реализации процедуры  $\rho_5^{(s)}$  восстановления целостности вычислительной среды, представляющая собой условную вероятность того, что процесс защиты информации находится в состоянии  $S_5$ , при условии, что он уже находился в состояниях  $S_1, S_2, S_3$  и  $S_4$ , т. е.  $P_{(вд)} = P_{(вд)}(S_5 | S_1 \cdot S_2 \cdot S_3 \cdot S_4)$ .

Своевременность выполнения процедур  $\rho_1^{(s)} \div \rho_3^{(s)}$  определяется условием:

$$\tau_{(к)} + \tau_{(об)} + \tau_{(ну)} \leq \tau_{(cy)}, \quad (2)$$



в котором  $\tau_{(к)}$  — время, затрачиваемое на контроль информационных процессов на предмет их подверженности угрозам информационной безопасности;

$\tau_{(об)}$  — время, затрачиваемое на обнаружение воздействий угроз;

$\tau_{(ли)}$  — время, затрачиваемое на подавление источников угроз;

$\tau_{(сц)}$  — время существования угрозы.

Своевременность выполнения процедур  $\rho_4^{(s)}$  и  $\rho_5^{(s)}$  определяется условием:

$$\tau_{(ан)} + \tau_{(вц)} \leq \tau_{(мр)}, \quad (3)$$

в котором  $\tau_{(ан)}$  — время, затрачиваемое на анализ последствий воздействий угроз информационной безопасности;

$\tau_{(вц)}$  — время, затрачиваемое на восстановление целостности вычислительной среды СРВ;

$\tau_{(мр)}$  — требуемое (минимально допустимое) время восстановления информационных процессов в СРВ.

С учетом изложенного можно сделать вывод о том, что вероятность  $\rho_{(о)}$  выполнения условия (2) является достаточно полной характеристикой своевременной реализации функций обнаружения и подавления угроз информационной безопасности СРВ, а вероятность  $\rho_{(в)}$  выполнения условия (3) является достаточно полной характеристикой своевременной реализации функций восстановления информационных процессов в СРВ, подвергшихся воздействию угроз.

Соответствующий показатель:

$$E_{(un)} = \rho_{(о)} \cdot \rho_{(в)}$$

является достаточно полной характеристикой своевременной реализации функций обеспечения защищенности информационных процессов в СРВ.

Обоснованные показатели могут быть использованы при решении широкого круга задач, связанных с исследованием различных вариантов организации информационных процессов в СРВ в условиях обеспечения их защищенности.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ:

1. Герасименко В. А., Малюк А. А. Основы защиты информации: учебник для высших учебных заведений Министерства общего и профессионального образования РФ. М.: МИФИ, 1997. — 538 с.

