



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.

