

**Б. Ф. К и р ь я н о в, Д. В. К и р ь я н о в** (Великий Новгород, НовГУ).  
**Модель системы обмена конфиденциальной информацией по каналам связи.**

Предлагается модель обмена информацией по компьютерным каналам связи с высокой степенью защиты информации от возможности ее «взлома».

Согласно модели, на объектах системы связи используются генераторы псевдослучайных кодов (ГПСК) на основе  $M$ -последовательностей. Каждый ГПСК может входить в режим синхронизма с генератором любого другого объекта. Для ввода в синхронизм генератора вызываемого объекта вызывающий объект с шагом  $t$  передает по каналу связи несколько кодов  $X(t)$  генерируемой его ГПСК последовательности кодов. На вызываемом объекте при выполнении условия  $X(t+1) = AX(t)$ , где  $A$  — матрица над полем  $GF(2)$ , определяющая работу генераторов, в ГПСК заносится код  $X(t+1)$ , и он начинает работать в режиме синхронизма с ГПСК вызвавшего его объекта. Ошибочное выполнение приведенного условия, обусловленное помехами в канале связи, приводит к ложному синхронизму ГПСК.

После установки синхронизма ГПСК выполняется следующее: с объекта-передатчика вместо последовательности ГПСК в канал связи посылается цифровой шум, обеспечивающий, в частности, синхронизацию ГПСК объекта-приемника; указанные ГПСК одновременно переходят на генерирование другой последовательности, которая в канал связи не передается и используется для определения моментов приема-передачи полезной информации; при появлении в выбранных разрядах ГПСК кода, принятого в качестве пароля на текущий интервал времени (например, на сутки), на объекте-передатчике в цифровой шум вставляется очередной фрагмент открытой или зашифрованной полезной информации; на объекте-приемнике этот фрагмент извлекается из цифрового шума и заносится в накопитель полезной информации.

Проведено моделирование процесса установления связи. При этом структуры ГПСК (матрицы  $A$ ) определялись кодами из локальной базы данных. Ниже приведены значения оценок вероятностей  $P$  входа ГПСК двух объектов в правильный или в ложный синхронизм на указанных шагах  $t$  при вероятности  $q$  неверного приема двоичного символа, равной 0,2, 8-разрядных кодах и 100000 сеансах установления связи.

| Интервал $t$             | $t \leq 50$ | $50 < t \leq 100$ | $100 < t \leq 150$ | $150 < t \leq 200$ | $200 < t \leq 250$ | $t > 250$ |
|--------------------------|-------------|-------------------|--------------------|--------------------|--------------------|-----------|
| $P_{\text{синхр. пр.}}$  | 0,738       | 0,164             | 0,037              | 0,002              | 0,001              | 0         |
| $P_{\text{синхр. лож.}}$ | 0,039       | 0,008             | 0,002              | 0                  | 0                  | 0         |

Поскольку реально значение  $q < 0,01$ , полученные результаты свидетельствуют о высокой надежности установления ГПСК системы в синхронизм.