



**МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ УКРАИНЫ  
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ТЕЛЕКОММУНИКАЦИЙ**



# **«МЕХАНИЗМЫ БЕЗОПАСНОСТИ В СЕТЯХ ПОСТ NGN, 4G, 5G, ИСПОЛЬЗУЕМЫХ В АВТОМАТИЗИРОВАННЫХ СИСТЕМАХ УПРАВЛЕНИЯ ТЕХНОЛОГИЯМИ ПРОИЗВОДСТВА»**

**ДОКЛАДЧИК:** профессор кафедры Информационной и кибернетической безопасности Учебно-научного института защиты информации к.т.н., доцент ГУЛАК Г.Н.



# План доклада

1. Типовые уязвимости системы обеспечения кибербезопасности.
2. Факторы, обуславливающие рост проблем в обеспечении кибербезопасности
3. Угрозы безопасности в сети пост NGN (транспорт АСУ ТП) и механизмы защиты.
4. Модель злоумышленника.
5. Модель угроз и риски криптоанализа.
6. Защита от угроз имитации.
7. Анализ вариантов реализации СКЗИ.
8. Схема построения СКЗИ.
9. Оценка безопасности СКЗИ.
10. Выводы.

# Типовые уязвимости системы обеспечения кибербезопасности



- **несоответствие** уровня развития инфраструктуры электронных коммуникаций современным требованиям к ее безопасности, особенно в высокотехнологичных отраслях (энергетика, транспорт, химические производства и т.д.);
- **недостаточный уровень** защищенности от киберугроз информационной инфраструктуры, электронных информационных ресурсов и информации, требования по защите которой установлена законом;
- **бессистемность мер** киберзащиты критической информационной инфраструктуры;
- **недостаточное развитие** организационно-технической инфраструктуры обеспечения кибербезопасности и киберзащиты критической информационной инфраструктуры и электронных информационных ресурсов;
- **недостаточная эффективность** противодействия киберугрозам военного, криминального, террористического характера;
- **недостаточный** уровень координации, взаимодействия и информационного обмена между общественностью и субъектами обеспечения кибербезопасности.



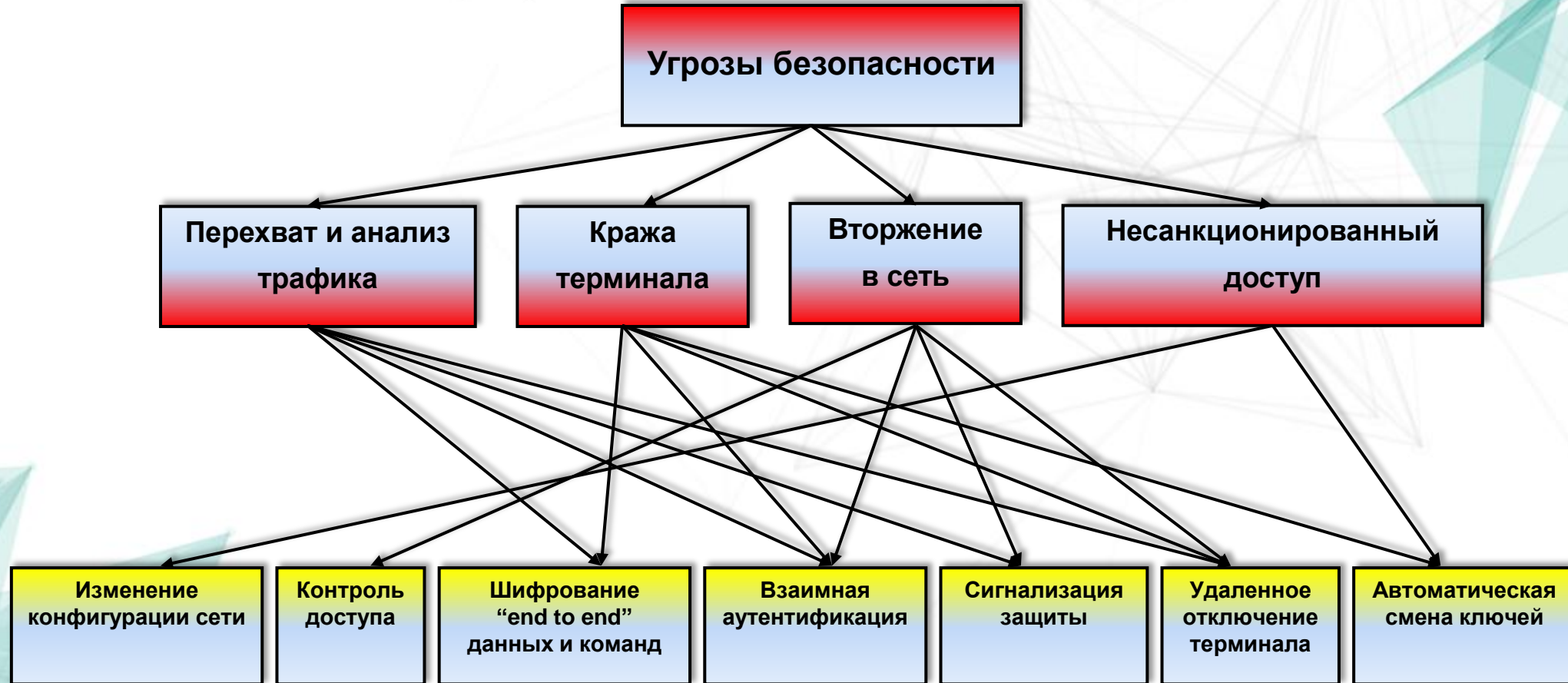


# Факторы, обуславливающие рост проблем в обеспечении кибербезопасности

- ❑ Быстрое развитие сетевых технологий, включая внедрение сетей пост NGN, 4G. 5G, опережает развитие регуляторных механизмов, нормативных требований к системам и средствам защиты.
- ❑ Атаки становятся все более сложными, регулярными и совершенными.
- ❑ Выявление атак происходит уже после их завершения, если такое вообще происходит.
- ❑ Атаки реализуются с помощью вредоносных кодов и технологий анонимизации, что позволяет злоумышленникам преодолевать определенные защитные барьеры.
- ❑ Системы наблюдения за проникновением, базы данных антивирусов быстро устаревают и не обеспечивают необходимого уровня безопасности.
- ❑ Злоумышленники успевают использовать уязвимости инноваций раньше, чем разработчики систем их устраняют или создают необходимые инструменты.



# Угрозы безопасности в сети пост NGN (транспорт АСУ ТП) и механизмы защиты





# Модель злоумышленника

Относительно злоумышленника допустимы следующие предположения.

Злоумышленник:

- знает алгоритм шифрования, но не знает действующего ключа;
- имеет доступ к транспортной сети;
- может считывать в сети любые сообщения;
- может заменять передаваемое сообщение на любое другое или формировать и вставлять в канал любое сообщение;
- может выполнять все действия без существенной задержки.



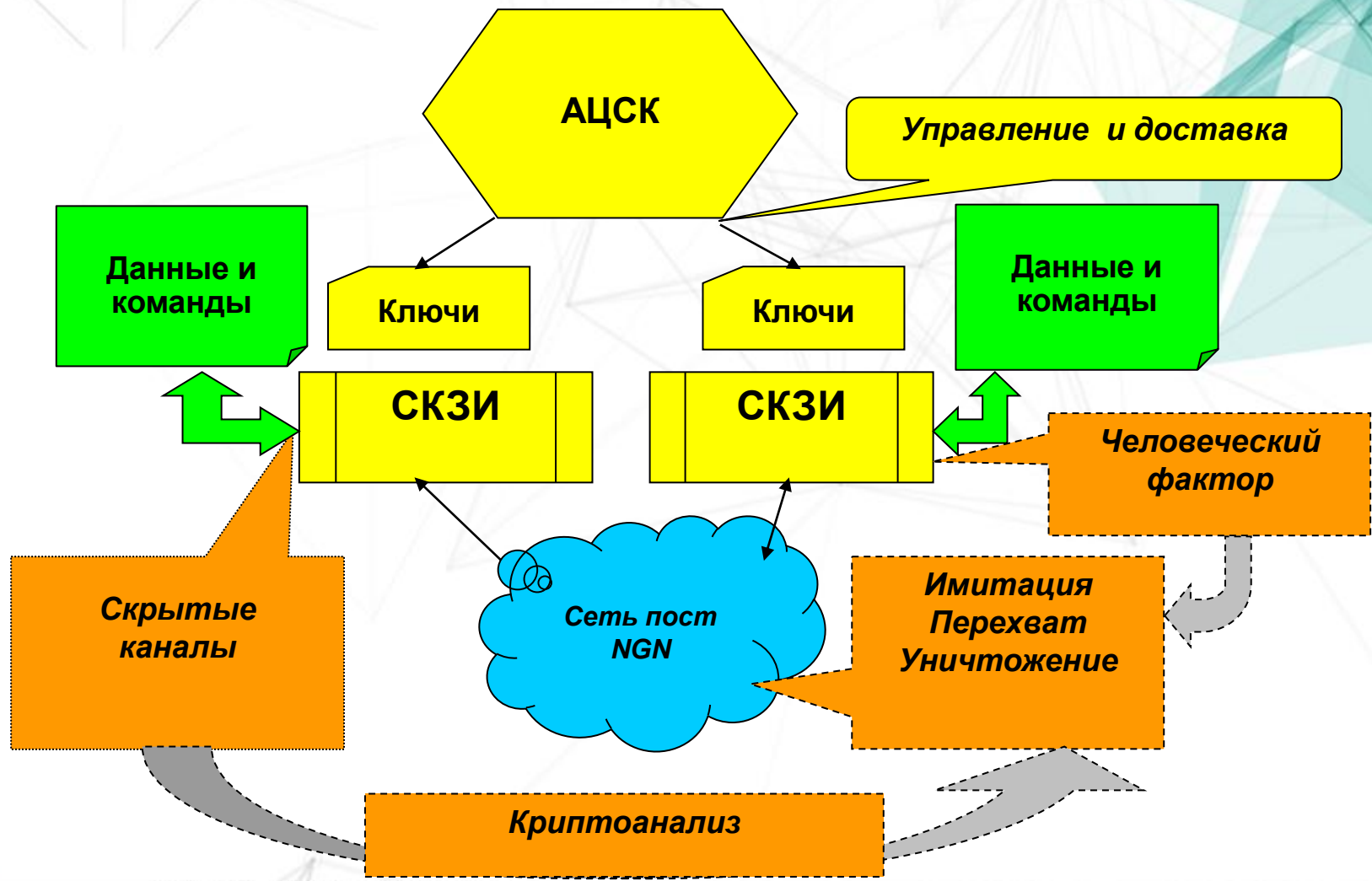


# Модель угроз и риски криптоанализа

- **КА только по Тш**  
(Ciphertext only attack)
- **КА с известным Тo**  
(Known plaintext attack)
- **КА с выбранным Тo**  
(Chosen plaintext attack)
- **КА с выбранным Тш**  
(Chosen ciphertext attack)

• Атаки по побочным или скрытым каналам используют критическую информацию, перехваченную от СКЗИ (не Тш или Тo).

• Примеры атак АСК: с помощью регистрации ПЭМИН, данных энергопотребления, вибро-акустических волн, ошибок вычислений, обработки ошибок в канале связи, измерения времени выполнения, доступа до кэш-памяти и т.д.









# Анализ вариантов реализации СКЗИ

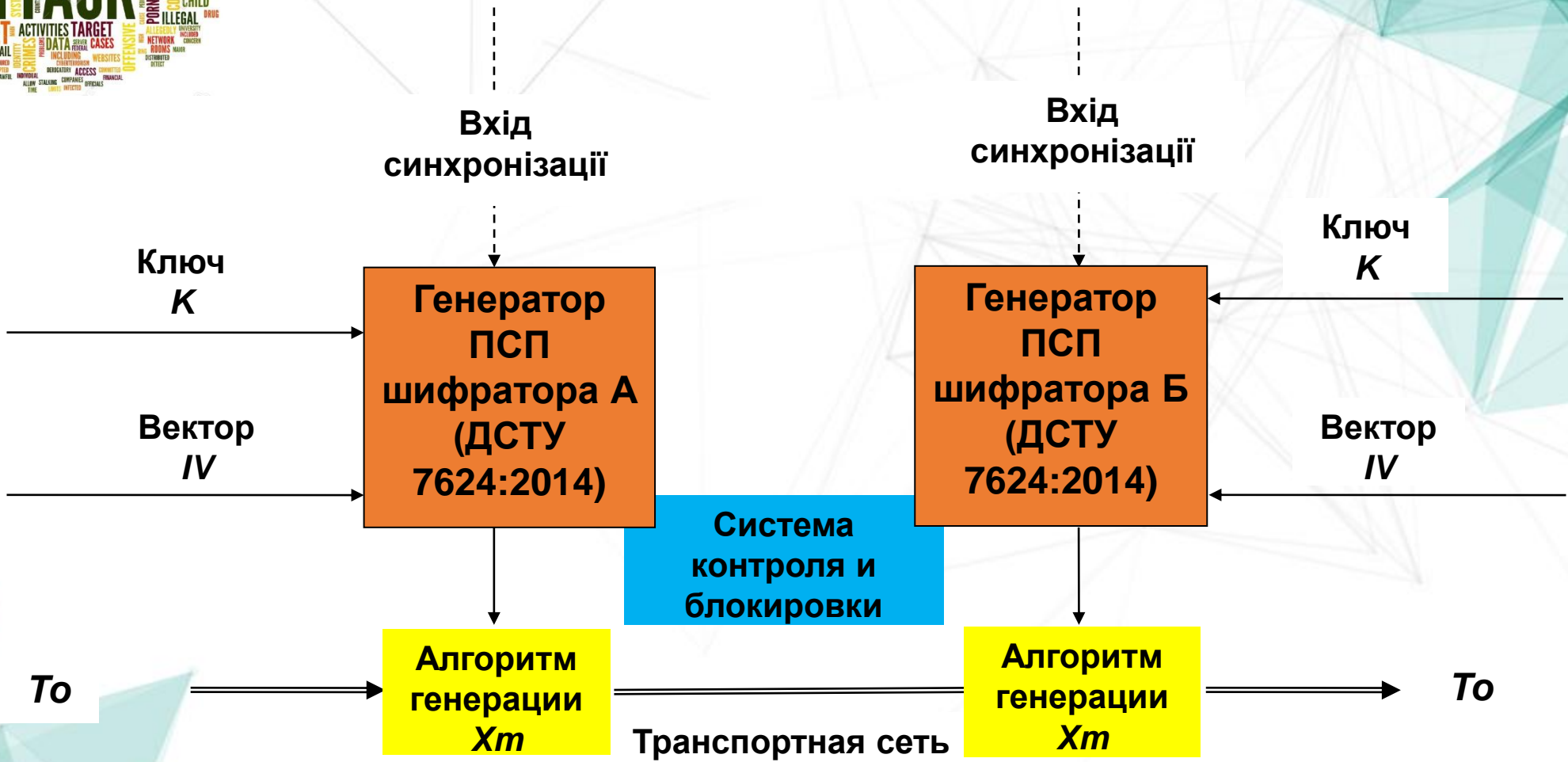
## Варианты реализации СКЗИ:

- ❑ **Программное средство (ПС)** представляет собой исполняемый код в среде типовой ОС компьютера со стандартной комплектацией:
- ❑ **Программно-аппаратное средство (ПАС)** отличается от предыдущего варианта реализацией основных криптографических примитивов микроэлектронными устройствами;
- ❑ **Аппаратное средство (АпС)** предполагает полную реализацию всей криптосхемы на основе микроэлектронных схем в виде самостоятельного устройства.

Тип реализации	Преимущества	Недостатки
ПС	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Невысокая стоимость изделия.</li> <li>2. Гибкость по отношению к технологиям транспортного уровня</li> </ol>	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Слабая защищенность от атак на реализацию</li> <li>2. Невысокая производительность.</li> </ol>
ПАС	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Повышенный уровень безопасности</li> <li>2. Повышенная производительность</li> </ol>	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Средний уровень защиты от атак на реализацию</li> <li>2. Повышенная стоимость</li> </ol>
АпС	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Высокая производительность</li> <li>2. Известные механизмы блокировки побочных каналов утечки</li> </ol>	<ol style="list-style-type: none"> <li>1. Самая высокая стоимость</li> <li>2. Ориентация на конкретные протоколы</li> </ol>



# Схема построения СКЗИ





# Оценка безопасности СКЗИ

$$Q = \frac{\max \Pi_T}{\min\{C_{AA}, C_{AP}, C_{AK}\}}$$

Где:  $\Pi_T$  – ущерб от атак

$C_{AA}$  - цена атаки на алгоритм шифрования;

$C_{AP}$  - цена атаки на реализацию средства защиты (инженерно-криптографическая);

$C_{AK}$  – цена атаки по побочным каналам утечки информации (ПЭВМН);

$Q$  – относительная оценка эффективности защиты.

Варианты:

$Q \ll 1$  – высокий уровень безопасности;

$Q = 1$  – средний уровень безопасности;

$Q > 1$  – низкий уровень безопасности.





## Выводы

1. Для обеспечения требуемого уровня имитостойкости разработан алгоритм генерации подстановок замены на основе псевдослучайной последовательности, полученной с помощью алгоритма блочного шифрования (ДСТУ ГОСТ 28147:2009, ДСТУ 7624-2014) в режиме OFB.
2. Алгоритм генерации обеспечивает необходимые вероятностные характеристики и имеет быстроедействие в среднем в 4 раза превышающее производительность метода неповторного набора подстановок замены.
3. Предложенный алгоритм колонной (многоалфавитной) замены допускает 8 кратное повторение ключа без снижения стойкости шифрования.
4. Сложность подмены сообщения длины  $L$  оценивается величиной  $15^L$
5. На основе статистической задачи о разладке предложен критерий выявления атак на программную реализацию СКЗИ, что обеспечивает необходимую оперативность реакции при практических применениях.



**Спасибо за внимание!**