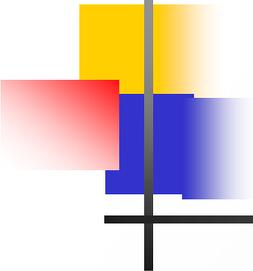


ПРОЦЕСС ПРОЕКТИРОВАНИЯ ЗАЩИЩЕННЫХ ИНФОРМАЦИОННЫХ СИСТЕМ СО ВСТРОЕННЫМИ УСТРОЙСТВАМИ

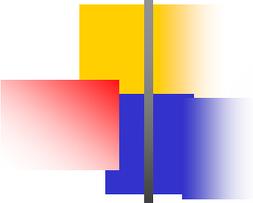
Десницкий В.А.

Лаборатория проблем компьютерной
безопасности,
СПИИРАН,
Санкт-Петербург, Россия



Содержание

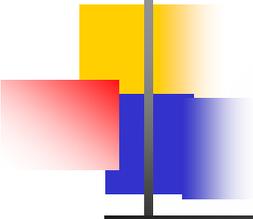
- Проектирование защищенных систем со встроенными устройствами
- Актуальные работы в предметной области
- Верификация политик безопасности информационных потоков
- Программный прототип



Введение

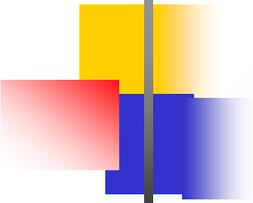
- Проектирование защищенных информационных систем со встроенными устройствами
 - Разработка и уточнение стадий процесса проектирования в рамках «компонентного подхода» к проектированию

- Специфика встроенных устройств:
 - Существенные ограничения на ресурсы устройств => слабая производительность
 - Устройства узкоспециализированного назначения => специфичные виды угроз
 - Мобильность и автономность устройств, меняющееся окружение, разнообразие программно-аппаратных интерфейсов => специфичные множества атак



Процесс проектирования защищенных систем со встроенными устройствами

- Тенденции к комплексному комбинированному проектированию защиты систем со встроенными устройствами
 - Комплекс методик и инструментов для проектирования, композиции, верификации, тестирования, оценки систем и отдельных устройств в части защиты устройств и предоставляемых ими сервисов
 - Повышение уровня автоматизации процесса проектирования
- Примеры существующих и разрабатываемых методик проектирования:
 - Конфигурирование защиты (композиция компонентов защиты на основе оптимизации ресурсопотребления)
 - Доменно-специфичное проектирование защиты (DSM & CSM-модели) и шаблоны защиты (security patterns)
 - Статическое тестирование с использованием моделей нарушителя (аналитическое моделирование)
 - Анализ несовместимостей компонентов защиты
 - **Верификация корректности информационных потоков системы**



Актуальные работы

- Ключевые проблемы проектирования встроенных устройств:
 - *Myagmar S., Lee A.J., Yurcik W. Threat Modeling as a Basis for Security Requirements // Symposium on Requirements Engineering for Information Security, 2005*
 - *Rae A.J., Wildman L.P. A Taxonomy of Attacks on Secure Devices // Australian Information Warfare and IT Security, 20–21 November 2003, Australia, pp. 251–264, 2003.*
 - *Kommerling O., Kuhn M.G. Design principles for tamper-resistant smartcard processors // Proceedings of the USENIX Workshop on Smartcard Technology, pp. 9–20, Chicago, May 10–11, 1999.*
- Модели проектирования систем со встроенными устройствами:
 - *Rein A., Rudolph C., Ruiz J.F. Building Secure Systems Using a Security Engineering Process and Security Building Blocks // Zertifizierung und modellgetriebene Entwicklung sicherer Software (ZeMoSS-Workshop), 2013, <http://subs.emis.de/LNI/Proceedings/Proceedings198.html>*
 - *Eby M., Werner J., Karsai G., Ledeczki A. Integrating Security Modeling into Embedded System Design // Engineering of Computer-Based Systems, pp. 221-228, 2007*
 - *Nadjm-Tehrani S., Vasilevskaya M. Towards a Security Domain Model for Embedded Systems // 13th IEEE International High Assurance Systems Engineering Symposium, IEEE, 2011.*
 - *Mana A., Ruiz J.F. A Security Modelling Framework for Systems of Embedded Components // 13th IEEE International High Assurance Systems Engineering Symposium, IEEE, 2011*
 - *Rudolph C. Security Engineering and Modelling of Set-top Boxes // RISE'12, Workshop on Redefining and Integrating Security Engineering at ASE/IEEE International Conference on Cyber Security 12, IEEE, 2012*

Верификация политики безопасности информационных потоков (ИП) системы

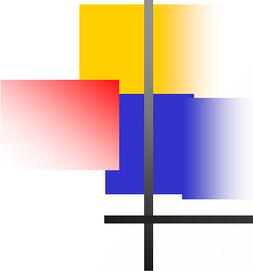
- Использование SPIN (<http://spinroot.com>) – «проверка на модели» (Model Checking) для выявления конфликтов и несоответствий в политике безопасности
- Определение потоков и модели системы на языке PROMELA (PROcess MEta Language)

Тип потока (разновидность информации)



- User-source
- Node-source
- Interface-source
- User-target
- Node-target
- Interface-target

$aFlow := (Us, Ns, Is, Ut, Nt, It, T)$



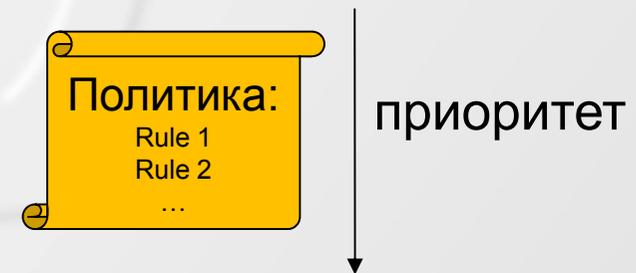
Модель системы

- **Модель содержит описания**
 - Сетевых сущностей
 - Устройства и аппаратные интерфейсы
 - Топологии системы
 - Связей между сущностями
 - Ролей
 - Пользователей и групп пользователей
 - Целей защиты
 - Требования и предположения (политика безопасности)

Представление политики

- Использование приоритетов

- Для каждого потока лишь одно правило срабатывает

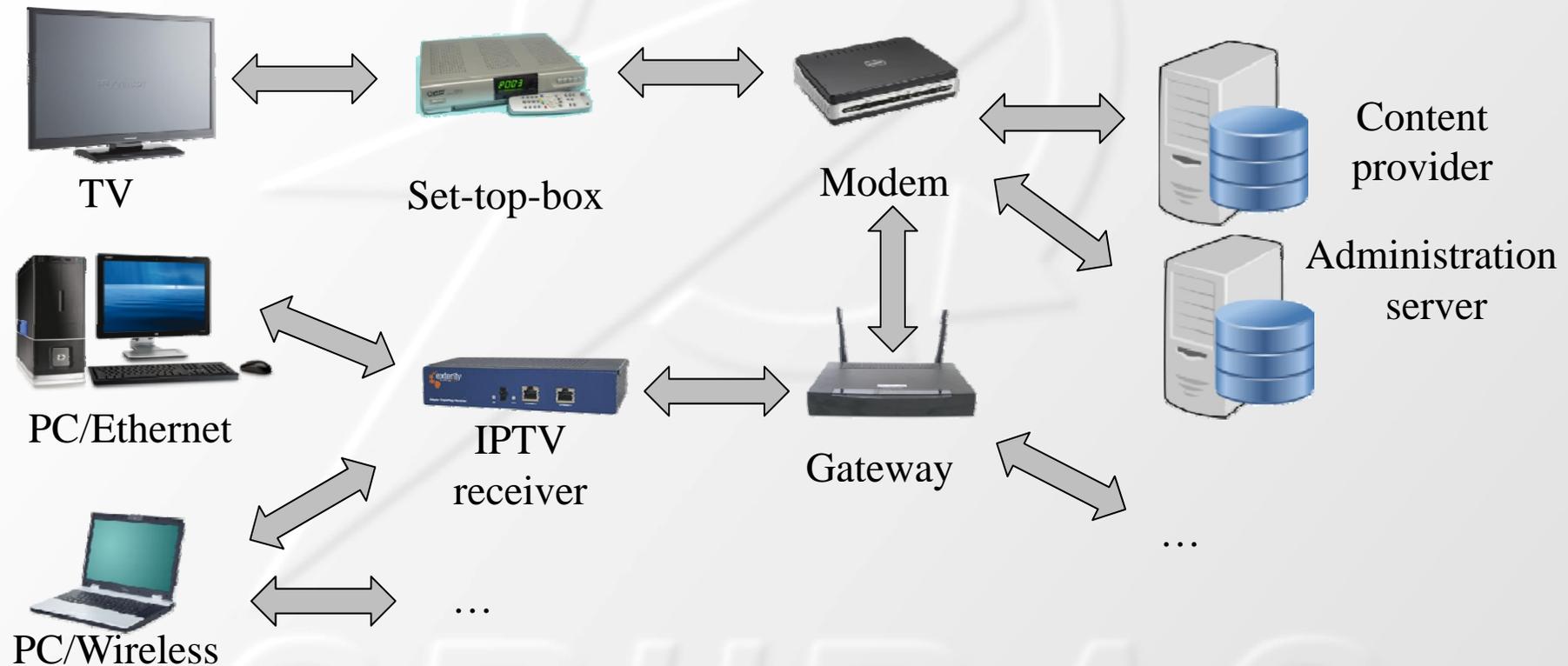


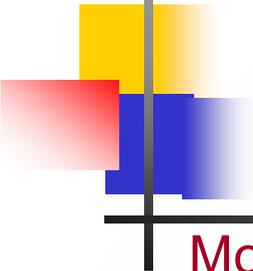
- Параметры правил:

- фиксированные значения,
- any-значения
- Задание групп значений

Rule1 := (flow1, allow/deny)
Rule2 := (flow2, deny/allow)

Применение для контроля ИП в телекоммуникационных системах (1/2)





Применение для контроля ИП в телекоммуникационных системах (2/2)

Модель системы:

- Users:
 - customer, operator, technician, etc.
- Nodes:
 - TV device, customer PC, set-top-box, gateway, content provider, etc.
- Interfaces:
 - wire, wireless, Ethernet, Wi-Fi, etc.
- Types of flows:
 - paid content, free content, control and authentication data, encrypted data, DRM protected data, etc. (*the ones may intersect*)

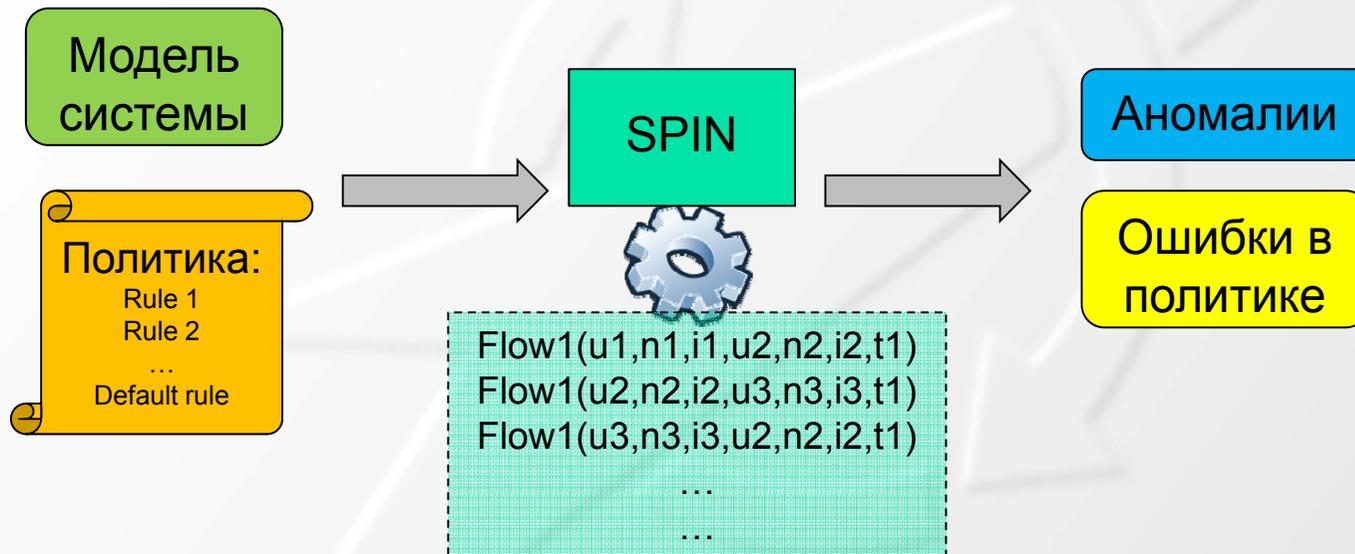
Пример потока:

flow1 := (customer, customer PC, Wi-Fi, any, Administration server, any, authentication data)

Пример правила политики:

(flow1, allow)

Верификация на основе SPIN

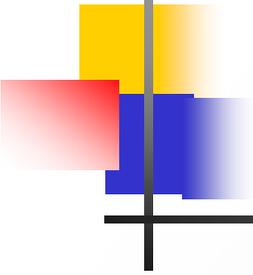


- SPIN моделирует большое число потоков между хостами сети (вплоть до 100 000 и более)
 - Выявление противоречивых/избыточных правил политики
 - Проверка выполнимости правил политики
 - Тестирование корректности политики на заранее подготовленных контрольных примерах

Пример аномалии

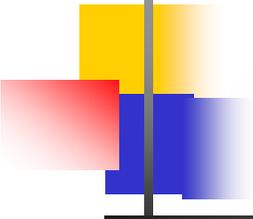
Исходя из полноты множества моделируемых потоков при верификации правил:





Преимущества

- Автоматизированная методика верификации политики безопасности информационных потоков
- Применима на различных стадиях процесса проектирования (*vs. динамическое тестирование устройств и системы на основе тестовых векторов*)
 - Технически более простое => позволяет ускорить процесс разработки
 - Позволяет перенести часть тестирования на более ранние стадии процесса разработки => позволяет сократить количество итераций процесса
- Для полноценного анализа политики не достаточно парного сравнения правил – нужен анализ срабатываний правил «в динамике» => применяется «Model Checking»



Программный прототип (1/4)

- Система: автоматизированной системы контроля расхода электроэнергии потребителями (компания *Mixed-Mode*, Германия, www.mixed-mode.de)
- Цель: поиск избыточных правил политики управления ИП для
- Текущие ограничения проведенной методики:
 - Один тип конфликтов «затемнение»
 - Без учета топологии системы
- Ограничения прототипа:
 - Задание входных данных в терминах языка PROMELA
 - Результаты верификации – последовательности «логов»

Программный прототип (2/4)

Описание
моделируемой
системы:

```
Open... ReOpen Save Save As... Syntax Check Redundancy Check Symbol Table Find:
6      /* ACTION */
7      mtype = {allow, deny};
8      mtype action;
9
10     /* HOSTS */
11     mtype = {any_host, operatorPC, TSNPC, RemotePC, OCSS, TSNS, Gateway, GPT,
TSMC, TSM, TS, TM, TSN_server, AdministratorServer, AdministratorPC, OperatorPC};
12     mtype host1;
13     mtype host2;
14
15     /* USERS */
16     mtype = {any_user, manufacturer, calibrator, technician, TSN_administrator, operator_
TRM, Operator_OAB, operator_administrator, customer, Operator};
17     mtype user1;
18     mtype user2;
19
20     /* INTERFACES */
21     mtype interface1;
22     mtype interface2;
23     mtype = {any_interface, local_interface, remote_interface}
24
25     /* TYPE */
26     mtype type;
27     mtype = {any_type, Customer_account_data, Privacy_non_relevant_data, Privacy_rele
vant_consumption_data, Manufacturer_certificate, Calibration_certificate, Administrator_user_ac
count_data, Operator_user_account_data, Installation_certificate, Deinstallation_certificate, Com
munication_configuration, Functional_settings, Security_settings, Event_records, Trusted_res
```

Программный прототип (3/4)

Определение
правил:

```
Open... ReOpen Save Save As... Syntax Check Redundancy Check Symbol Table Find:
can be read by anyone using the local user interface of a trusted meter. This is the same type of
information which can be read from existing electromechanical meters and it is not considered to
be privacy relevant. */
81
82     rule0.user1 = any_user;
83     rule0.user2 = any_user;
84     rule0.interface1 = any_interface;
85     rule0.interface2 = any_interface;
86     rule0.host1 = TM;
87     rule0.host2 = any_host;
88     rule0.type = Privacy_non_relevant_data;
89     rule0.action = allow;
90     rule0.isHeld = false;
91     rule0.id = 0;
92     storage.policyRules!rule0;
93
94     rule1.user1 = any_user;
95     rule1.user2 = any_user;
96     rule1.interface1 = local_interface;
97     rule1.interface2 = any_interface;
98     rule1.host1 = TM;
99     rule1.host2 = any_host;
100    rule1.type = Privacy_non_relevant_data;//Privacy_relevant_consumption_data;
101    rule1.action = deny;
102    rule1.isHeld = false;
103    rule1.id = 1;
104    storage.policyRules!rule1;
105
Spin Version 6.2.2 -- 6 June 2012
iSpin Version 1.1.0 -- 7 June 2012
TclTk Version 8.5/8.5
1 E:/Work/SecFutur/doc/Information flows/IF0.pml:1
```

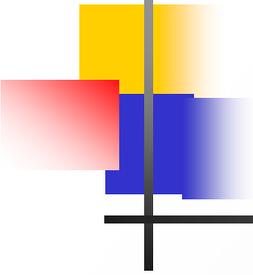
Программный прототип (4/4)

Результаты верификации:

```
[variable values, step 258]
generateIFs(2):cRule.action = allow
generateIFs(2):cRule.host1 = TM
generateIFs(2):cRule.host2 = any_host
generateIFs(2):cRule.id = 0
generateIFs(2):cRule.interface1 = any_interface
generateIFs(2):cRule

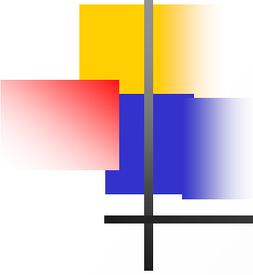
e.host2,rule.user1,rule.user2,rule.interface1,rule.interface2,rule.type,rule.isHeld,rule.id]
i=0
256: proc 3 (printResults) IF0.pml:785 (state 10) [printf("\n i=%d\n",i)]
Considering rule #1
257: proc 3 (printResults) IF0.pml:786 (state 11) [printf("\n\n Considering rule #%d\n\n",rule.id)]
spin: IF0.pml:787, Error: assertion violated
spin: text of failed assertion: assert(rule.isHeld)
#processes: 4
258: proc 3 (printResults) IF0.pml:787 (state 12)
258: proc 2 (generateIFs) IF0.pml:756 (state 168)
258: proc 1 (initModel) IF0.pml:474 (state 25)
258: proc 0 (:init:) IF0.pml:819 (state 2)
4 processes created

[queues, step 257]
q 1 :: (policyRules): [allow,TM,any_host,any_user,any_interface,any_interface,Privacy_non_relevant_data,1,0]
q 2 :: (hosts_s): [TM]
q 3 :: (hosts_d): [TSMC]
q 4 :: (users_s): [TSN_administrator]
```



Заключение

- Дальнейшая работа:
 - Уточнение списков типовых конфликтов правил политики контроля информационных потоков
- Совершенствование прототипа:
 - Введение в модель топологии системы
 - Реализация «front-end» и GUI
 - Реализация генератора отчетов



Контактная информация



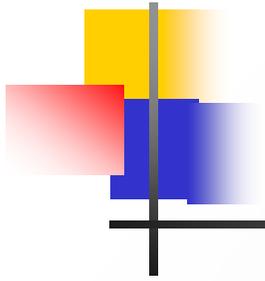
Десницкий Василий Алексеевич (СПИИРАН)

desnitsky@comsec.spb.ru

<http://comsec.spb.ru/Desnitsky>

Благодарности

Работа выполняется при финансовой поддержке РФФИ, программы фундаментальных исследований ОНИТ РАН (проект 2.2) и при частичной финансовой поддержке, осуществляемой в рамках проектов Евросоюза SecFutur и MASSIF.



ВОПРОСЫ?



SPIIRAS