Проблемы компьютерных сетей и технологии Интернета нового поколения

WWW WASH MANN

чл.-корр. РАН,

проф. Смелянский Руслан Леонидович

ф-т ВМК МГУ

Центр прикладных исследований компьютерных сетей

MMM MMM MMM MMW

СОДЕРЖАНИЕ

- 1. Проблемы современных компьютерных сетей
- 2. Тренды и потребности рынка. Почему это интересно промышленности?
- 3. Программно-Конфигурируемые Сети: основные принципы
- 4. Состояние дел в России и основные направления исследований



 Изменилась социальная роль и значимость компьютерных сетей в обществе

[число мобильных терминалов на одного пользователя в развитых странах > 3, VoIP, потоковое видео, социальные сети]

Изменилась парадигма организации вычислений

[на смену клиент-серверной архитектуре пришли облачные вычисления и центры обработки данных]

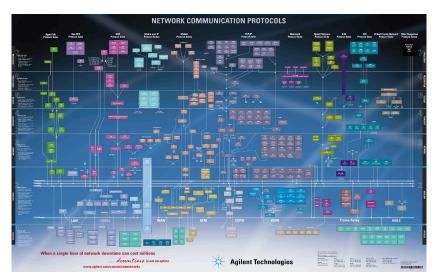
Изменилась структура сети

[число wireless пользователей превышает число wired пользователей]

ПРОБЛЕМЫ СОВРЕМЕННЫХ КОМПЬЮТЕРНЫХ СЕТЕЙ

Число активно используемых протоколов и их версий > 600





Совмещение управления и передачи данных делают контроль и управление работой сети очень сложными.

Сегодня это больше проф.Смелянский Р.Л. ЦПИ КС МГУ

1

ПРОБЛЕМЫ СОВРЕМЕННЫХ КОМПЬЮТЕРНЫХ СЕТЕЙ

Не существует надежных решений вопросов безопасности сетей:

Статистика за 2010 г.:

13 000 000

вых обнаруженных вредоносных программ;

580 371 937

ак через браузеры

гевых атак, которые отразила система IDS (почти в 6 раз

1 311 156 130

€Г.)

Кибер-атаки 2010 г.:

Червь Stuxnet – впервые обнаружен на АЭС Бушер (Иран). Последствия атаки – сорваны сроки запуска АЭС. Вирус также был обнаружен на промышленных объектах Индии, Франции, Германии.[перехват контроля над системами управления промышленными объектами, средство шпионажа и диверсий]

Атака «Aurora» – жертвы – крупные корпорации, в т.ч. Google, Adobe

[цель атаки - сбор конфиденциальных данных пользователей и исходных кодов ряда корпоративных проектов]

Источник: Kaspersky Security Bulletin. Основная статистика за 2010 год

Май 2012 Червь Flamer (Sky Wiper) – жертвы - определенные люди. Цель - сбор информации о конкретном человеке с его персонального компьютера (не только файлы, но и данные, получаемые через управление аудио и видео каналами персонального компьютера этого человека). После достижения цели червь самоуничтожается.

ПРОБЛЕМЫ СОВРЕМЕННЫХ КОМПЬЮТЕРНЫХ СЕТЕЙ

Сети закрыты для инноваций



6000+ RFC документов

Специализированное Программное Обеспечение

Миллионы строк закрытого проприетарного кода

Специализированное устройство передачи данных

Миллиарды транзисторов

Сложность внедрения новых идей Основная масса функций реализована в «железе»

ПРОБЛЕМЫ СОВРЕМЕННЫХ КОМПЬЮТЕРНЫХ СЕТЕЙ

Научные проблемы

(сегодня мы не можем *контролировать* и надежно *предвидеть поведение* таких сложных объектов, как *глобальные* компьютерные сети)

Социальные проблемы

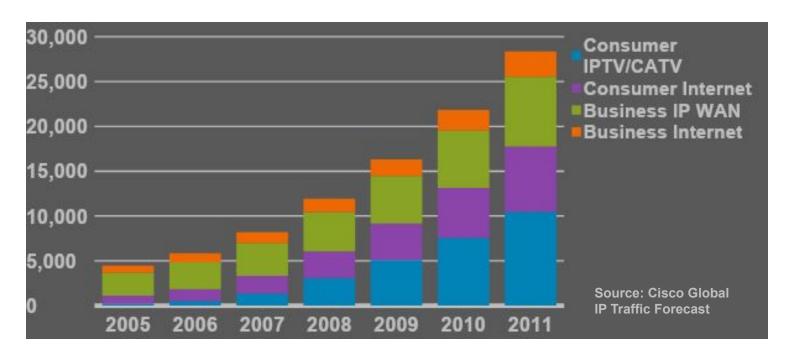
(в повседневной жизни мы все больше и больше полагаемся на Интернет. Однако, **безопасность данных**, которые мы ему доверяем, включая наши персональные данные, нам **не гарантирована**, Интернет **не устойчив к внешним атакам**).

Проблемы развития

(в архитектуре современных сетей есть существенные барьеры для введения инноваций, экспериментирования, создания новых сервисов)

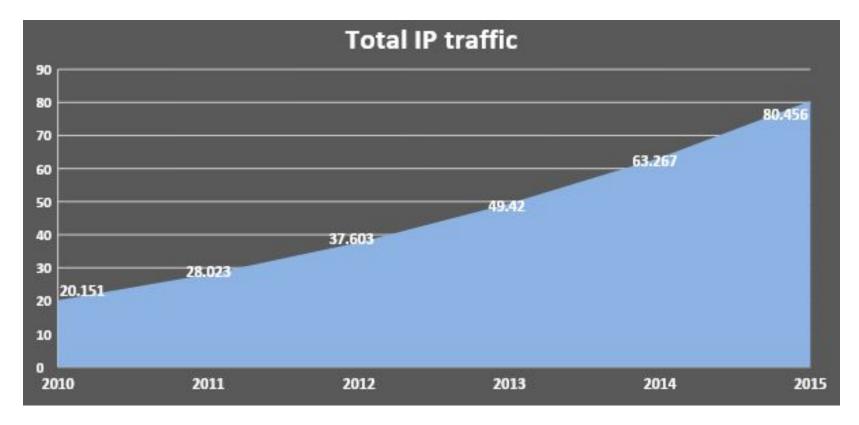


В период с 2005 по 2011 гг. трафик вырос в ПЯТЬ раз!



Вывод: пропускная способность современных каналов связи при существующих методах и средствах управления трафиком в сетях близка к исчерпанию.

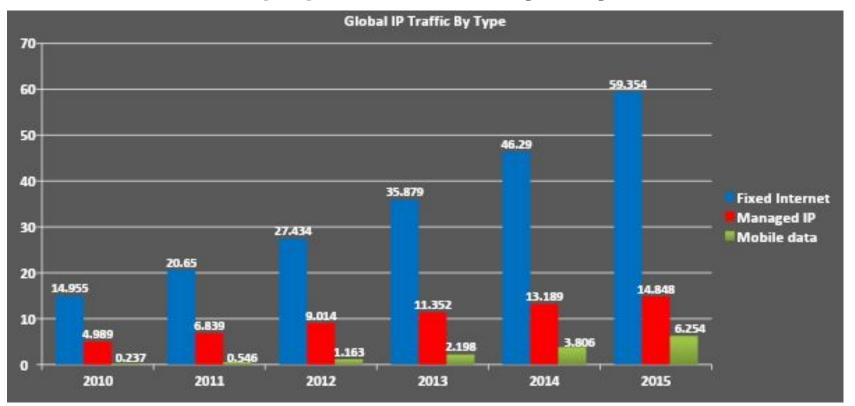
К 2015 г. объем трафика **вырастет в 4 раза** и достигнет **80 эксабайт в месяц**.



Source: Cisco Visual Networking Index: Forecast and Methodology, 2010-2015

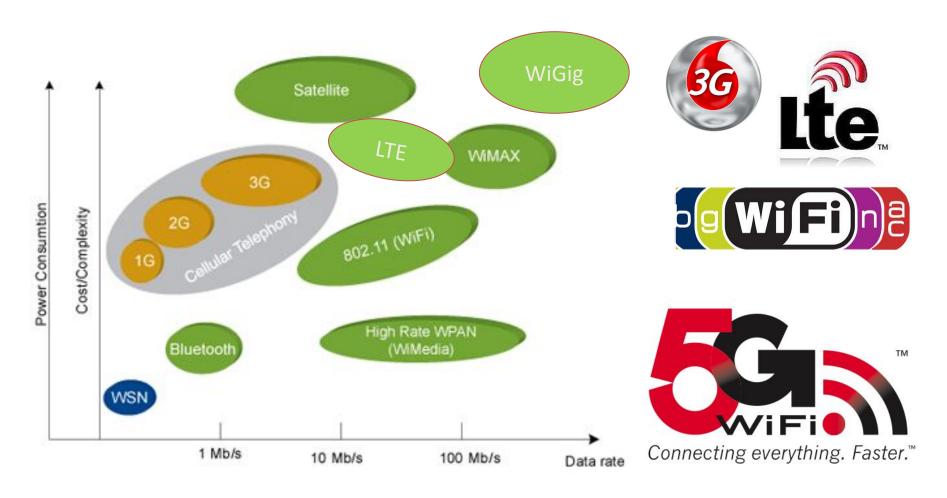
Эрик Шмит: К 2003 г. в Интернет было сгенерировано 5 экзабайт. Сегодня такой объем – за 2-3 дня

Мобильный трафик ежегодно будет удваиваться



Source: Cisco Visual Networking Index: Forecast and Methodology, 2010-2015

Постоянно появляются новые wireless технологии



Пять основных рубежей:

- 2012: видео трафик превысит 50 % всего потребительского трафика;
- **2012:** количество субъектов, производящих более 1 Тб в месяц превысит 1 миллион;
- **2014:** 20 % интернет-трафика будет приходиться на ТВ, мобильные телефоны и другие некомпьютерные устройства;
- 2015: трафик от беспроводных устройств превысит объем трафика от фиксированных;
- **2015:** ежегодный объем глобального IP трафика достигнет порога в **зеттабайт** (966 эксабайт).



Увеличение нагрузки на несколько порядков в течение ближайших нескольких лет





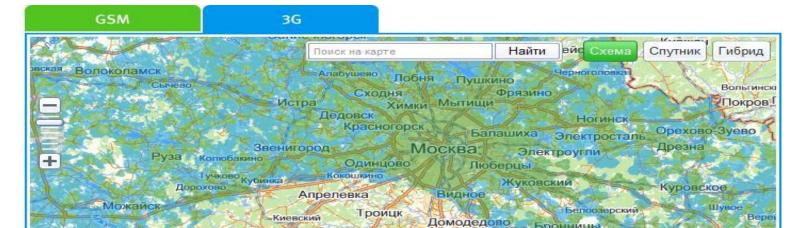
Мощность wireless-устройств растёт

Появляются 2x и 4x ядерные мобильные платформы

Для wireless устройств не хватает свободных частот

При увеличении числа пользователей пропускная способность падает

Сократить размер соты – дорого! Мультиплексировать через несколько радио интерфейсов



Чтобы справиться с увеличением трафика, беспроводные сети должны иметь более плотное покрытие. По оценке экспертов, плотность базовых станций надо будет увеличить в 20 раз.

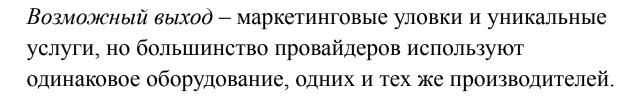
Сетевая архитектура плохо приспособлена для поддержки такого плотного трафика существующей беспроводной инфраструктурой:

- Равномерное увеличение плотности покрытия в 20+ раз невозможно;
- Сложная для управления архитектура: неравномерные нагрузки, взаимные влияния сот и других факторов;
- Дорогостоящий проект.

2

ПОЧЕМУ ПКС ИНТЕРЕСЕН ПРОМЫШЛЕННОСТИ

- Трафик растет ежегодно на 70-80%
- Стоимость услуг для клиента относительно постоянна
- Оператор должен изыскивать способы снижения капитальных (CAPEX) и операционных затрат (OPEX) минимум на 40-50 % в год
- Существующие технологии позволяют снизить расходы на $\sim 20~\%$ в год
- Другие 20 % вычитаются из прибыли



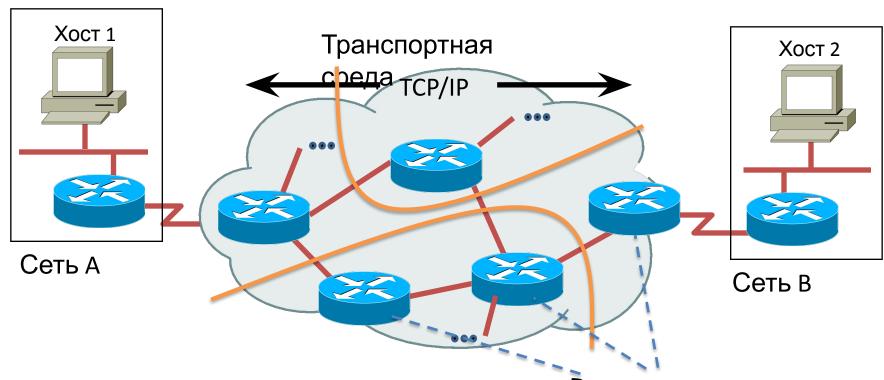




! Только отделение soft от hard позволит создавать уникальные услуги и снижать операционные расходы.

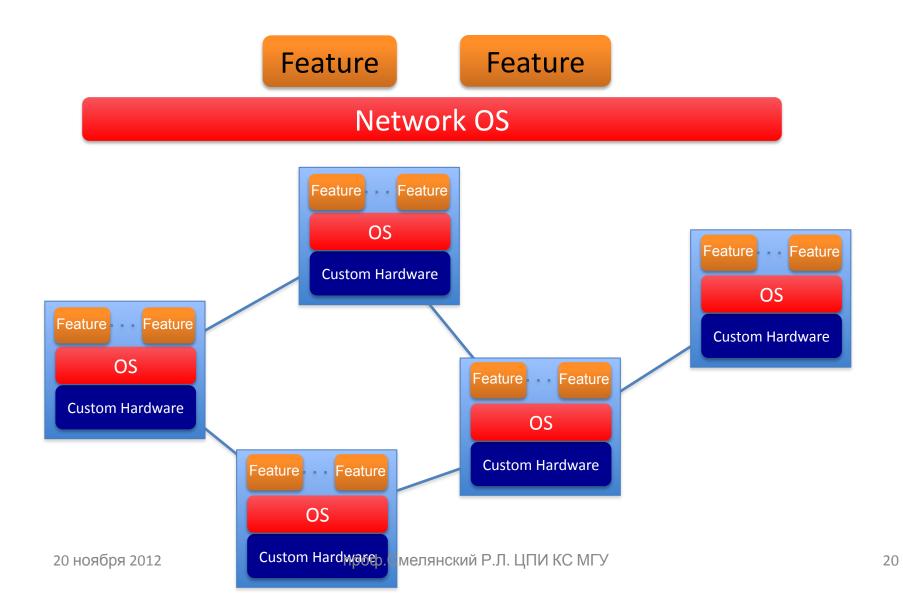


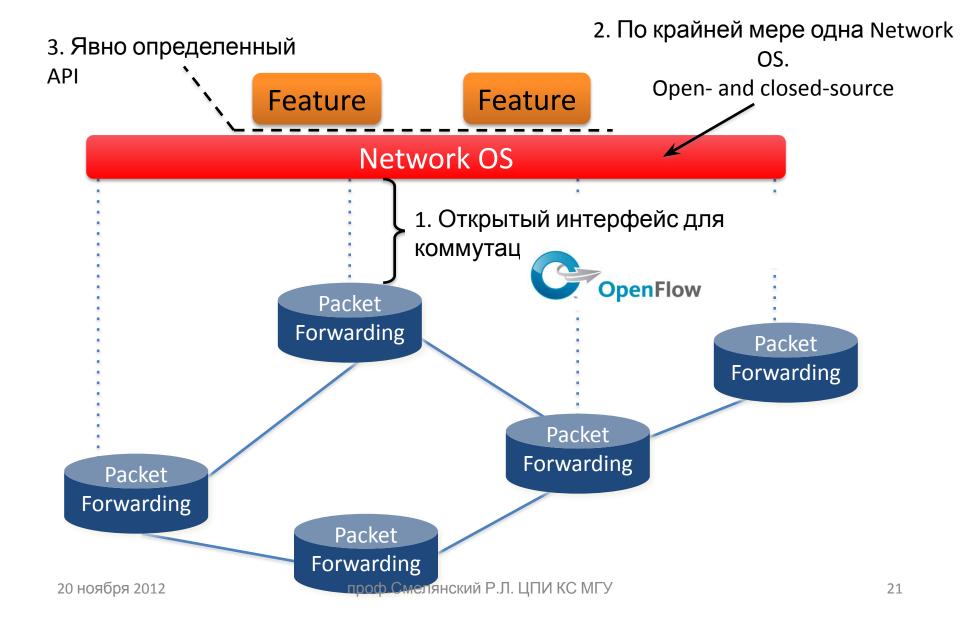
Традиционная ТСР/ІР сеть

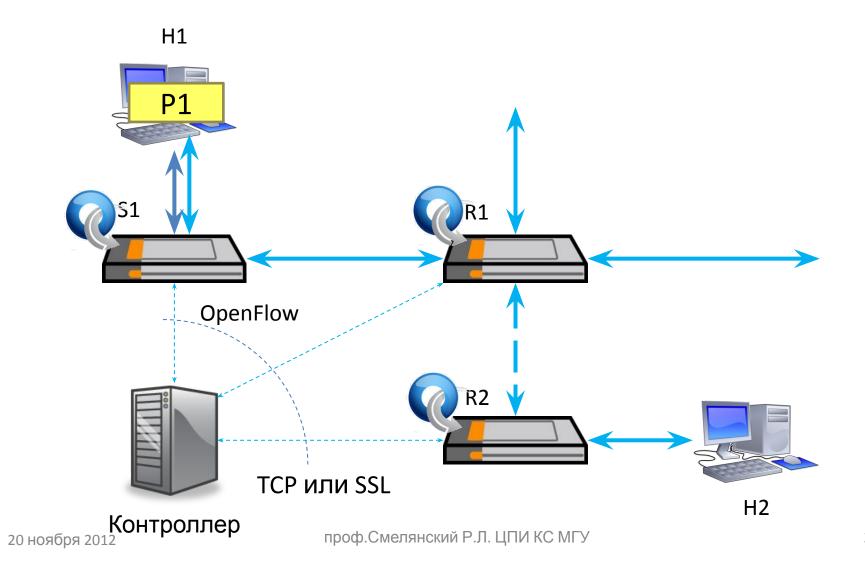


- 1. Построение маршрута (control path) Функции каждого
- 2. Реализация маршрута (data path) ј сетевого устройства **Вывод**: невозможность гибкого управление

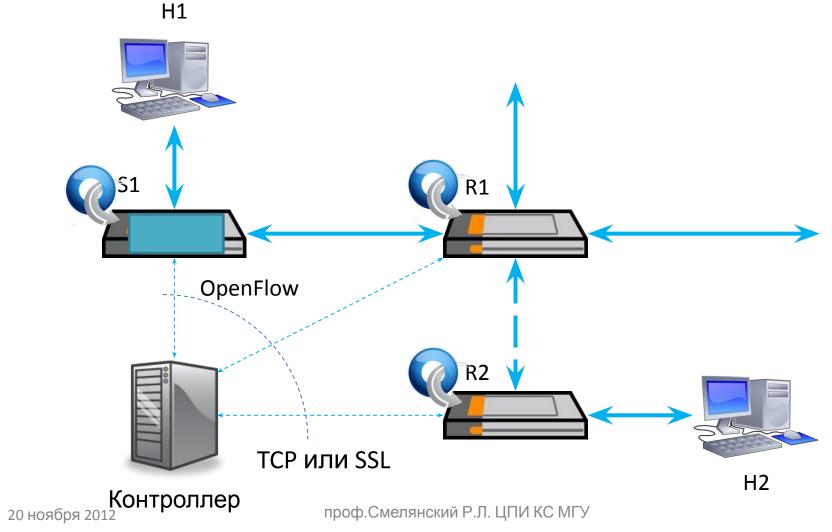
сетью

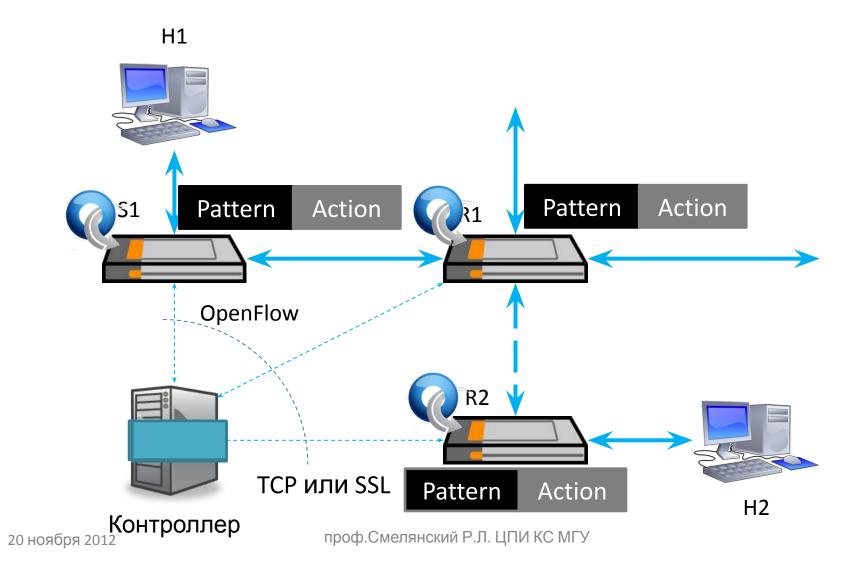






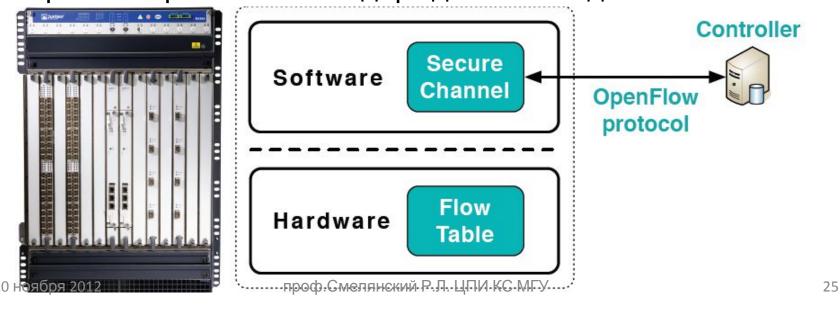
ПРОГРАММНО-КОНФИГУРИРУЕМЫЕ СЕТИ: основные идеи





OpenFlow коммутатор (v1.0)

- Таблица потоков определяет, как коммутатор будет обрабатывать каждый поток
- Защищенный канал соединяет коммутатор с удаленным контроллером
- OpenFlow protocol стандарт для взаимодействия



Запись в OpenFlow таблице

Запись в таблице переходов:

Просматриваемые поля			Счё	этчики	ν	Инструкции				
Ingress Port	Ether src	Ether dst	Ether type	VLAN PCP (*6)	VLAN id	IP src	IP dst	IP proto	TCP/U DP src port	TCP/U DP dst port

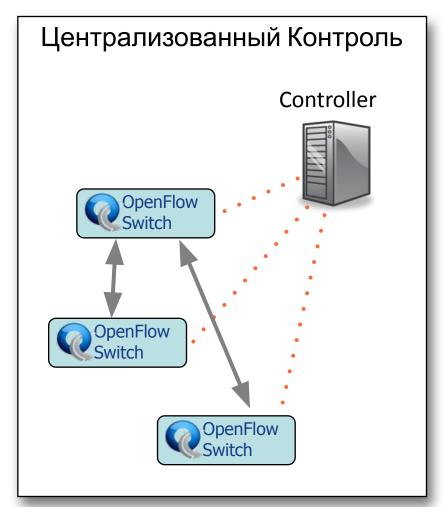
- * Просматриваемые поля: входной порт, заголовок пакета, метаданные
- * Инструкции:
 - Изменение пакета
 - Продвижением пакета по конвейеру
 - * Добавление новых действий в Набор действий (Action Set)
- * Счётчики: количество байтов и пакетов, время соединения

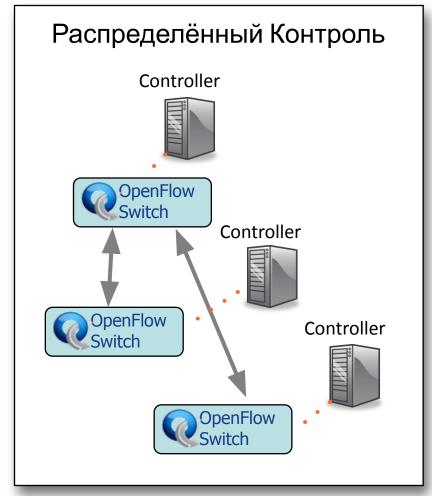
OpenFlow Основные понятия Сущности таблицы потоков

Header		Counters Instructions								
Счётчики пакетов, байтов										
 Пересылка пакета на порт(ы) Инкапсуляция и отправка на контроллер Сброс пакета Нормальная обработка Изменение полей 										
:					- IP					
Switch Port	VLAN ID	MAC src	MAC dst	Eth type	Sr	IP Dst	IP Prot	TCP sport	TCP dport	
+ маска, для обозначения значащих										

полей

Централизованный vs. Распределённый Контролы





Flow Routing vs. Aggregation

обе модели поддерживаются OpenFlow

Flow-Based

- Каждый поток отдельно управляется контроллером
- Точное соответствие записи потоку
- Таблица потоков содержит одну запись на поток
- Применим для локальных сетей (campus network)

Aggregated

- Одна запись покрывает большую группу потоков
- Wildcard записи потоков (маска)
- Таблица потока содержит запись на группу потоков
- Применим для большого количества потоков

Reactive vs. Proactive

обе модели поддерживаются OpenFlow

Reactive

- Первый пакет потока активирует триггер добавления новой записи
- Эффективное использование таблицы потоков
- Небольшое время на регистрация потока
- Если управляющее соединение потерянно, функциональность маршрутизатора ограничивается

Proactive

- Котроллер предварительно заполняет таблицу потоков на маршрутизаторе
- Нулевое время на регистрацию потока
- Потеря управляющего соединения не нарушает работу маршрутизатора
- Требует наличие wildcard правил (агрегации)

Какая должна быть виртуализация?

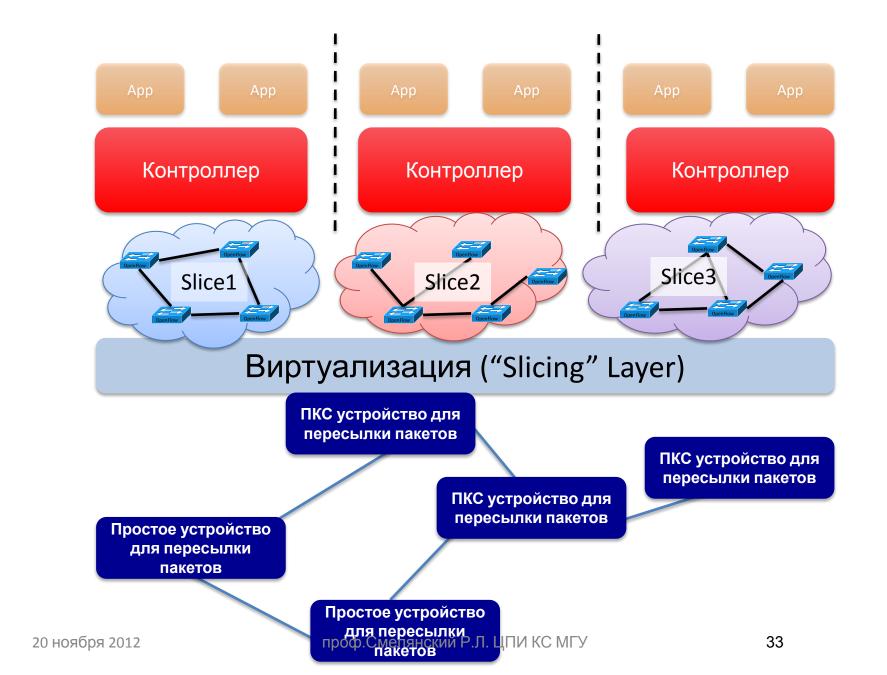


наш субъективный взгляд

- Виртуальная сеть должна быть полностью отделима от физической сети
- Не должна изменять базовые и привычные абстракции, к которым мы привыкли при работе с обычными сетями
- Должна предоставлять возможность для: создания, удаления, определения качества сервиса, миграции

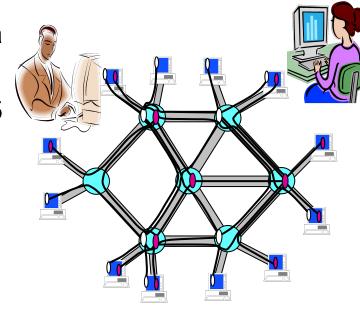
Что можно виртуализировать в сети?

- Виртуализация топологии
 - Виртуальные узлы и каналы связи
- Виртуализация сетевой адресации
 - Виртуальные сетевые адреса aka виртуальная память
- Виртуализация политик маршрутизации
 - Определение своего контроллера для каждого из портов коммутатора



В части исследований и разработок ключевые заделы в обсуждаемой области связывают:

- с исследовательской программой <u>GENI</u> (за 3 года The National Science Foundation (NSF) инвестировал в эту программу \$62,5 млн.);
- с <u>Open Network Research Center</u>
 (объединенный центр университетов
 Стэнфорда и Беркли, годовой бюджет \$5 млн.)



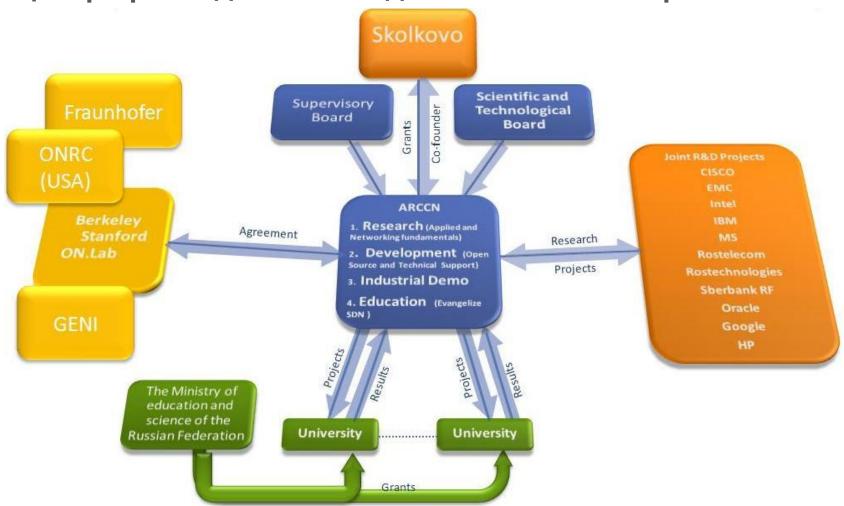
с проектами Седьмой рамочной программы





ЧТО УЖЕ СДЕЛАНО НА СЕГОДНЯ

Центр прикладных исследований компьютерных сетей



Первоочередные задачи

- Создать в крупных научно-исследовательских университетах (НИУ) и профильных институтах РАН сегменты ПКС сетей, выделить гранты на проведение тематических исследований;
- Создать ассоциацию по исследованиям и разработки учебно-методических материалов и программ в области ПКС сетей.
- Включить тематику сетей нового поколения
 (ПКС) в профильную ФЦП Министерства

Первый сегмент ПКС-сети уже построен в ЦПИ КС



