Распределенные системы

Лекция 1

Введение в курс. Требования к распределенным системам

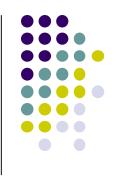
к.т.н. Приходько Т.А.



Структура курса. Лекции

- 1. Распределенные системы: задачи, терминология принципы функционирования Требования к распределенным системам.
- 2. Математическое представление распределенной системы. Сосредоточенные и распределенные системы. Распределенные задачи и алгоритмы. Надежность и безопасность распределенных систем
- 3. Модели и архитектуры распределенных систем. Архитектура клиент-сервер. Типовые задачи. Области применения. Многоярусная архитектура. Области применения. Технология RPC – Remote Procedure Call
- 4. Технологии middleware.Транзакционное взаимодействие. Объектноориентированный подход к распределенной обработке информации.
- 5. Компонентные Технологии middleware. Обзор технологий: CORBA, DCOM,.NET, WEB сервисы. Язык определения интерфейсов IDL.
- 6. Распределенные системы BlockChain
- 7. Управление временем в распределенных системах. Синхронные и асинхронные распределенные системы. Алгоритмы синхронизации в распределенных системах
- 8. Управление временем в моделях распределенных систем. Типы времени в моделях распределенных систем. Виды имитационных моделей. Алгоритмы синхронизации в РСМ. Балансировка нагрузки в РС.
- 9. Архитектуры распределенных систем
- 10. Микросервисы Spring.
- 11. Модели взаимодействия процессов
- 12. Агенты и мультиагентные системы. Взаимодействие агентов в системе. Архитектура и проектирование МАС. Современные международные стандарты создания агентов и платформы МАС. Агентные платформы. Области применения МАС.

Лекция 1



- Что такое распределенная система?
- Типы распределенных систем.
- Зачем нужны распределенные системы.
- Требования к PC (DS).
- Какие проблемы существуют при построении распределенных систем?

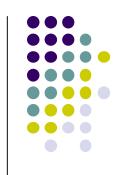
Распределенные системы: определения



• Эндрю С. Таненбаум (Andrew S. Tanenbaum) определяет распределенную систему как набор независимых компьютеров, представляющийся их пользователям единой объединенной системой:

Распределенная система — набор независимых компьютеров, не имеющих общей совместно используемой памяти и общего единого времени (таймера) и взаимодействующих через коммуникационную сеть посредством передачи сообщений, где каждый компьютер использует свою собственную оперативную память и на котором выполняется отдельный экземпляр своей операционной системы, предоставляя свои службы друг другу для решения общей задачи.

Распределенные системы: определения



Термин "распределенная система" описывает широкий спектр систем от слабо связанных многомашинных комплексов, представляемых, например, набором персональных компьютеров, объединенных в сеть, до сильно связанных многопроцессорных систем.

Существуют системы:

- с разделяемой памятью
- с разделяемым временем

Распределенные системы: определения



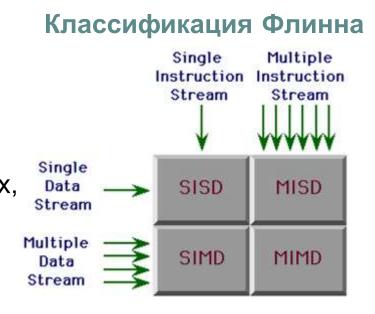
Мы будем рассматривать распределенную систему

- с аппаратной точки зрения:
 - в виде совокупности взаимосвязанных автономных компьютеров или процессоров,
- с программной точки зрения:
 - в виде совокупности независимых процессов (исполняемых программных компонентов распределенной системы), взаимодействующих посредством передачи сообщений для обмена данными и координации своих действий.
- Компьютеры, процессоры или процессы будем называть узлами распределенной системы.

Варианты архитектур

Таксономия (**Классификация**) **Флинна** — общая **классификация** архитектур ЭВМ по признакам наличия параллелизма в потоках команд и данных.

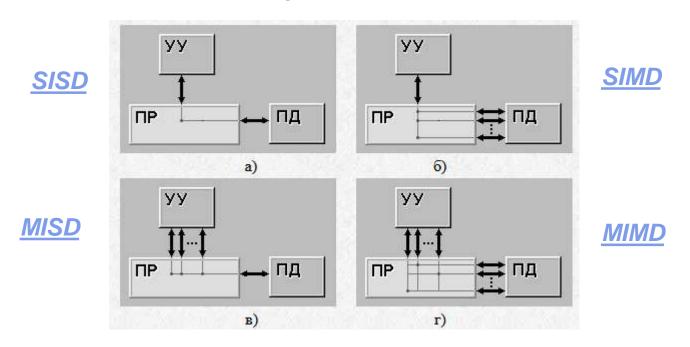
Под независимостью процессов подразумевается тот факт, что каждый процесс имеет свое собственное состояние, представляемое набором данных, включающим текущие значения счетчика команд, регистров и переменных, к которым процесс может обращаться и которые может изменять. Состояние каждого процесса является полностью закрытым для других процессов: другие процессы не имеют к нему прямого доступа и не могут изменять его.



Варианты архитектур

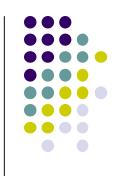
Таксономия (**Классификация**) **Флинна** — общая **классификация** архитектур ЭВМ по признакам наличия параллелизма в потоках команд и данных.

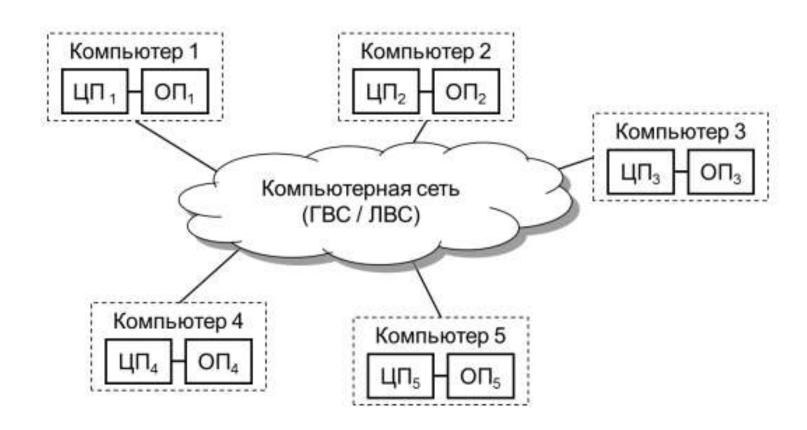
Классификация Флинна



УУ – управляющее устройство (организует поток команд), ПР – процессор, ПД – поток данных

Типичная распределенная система



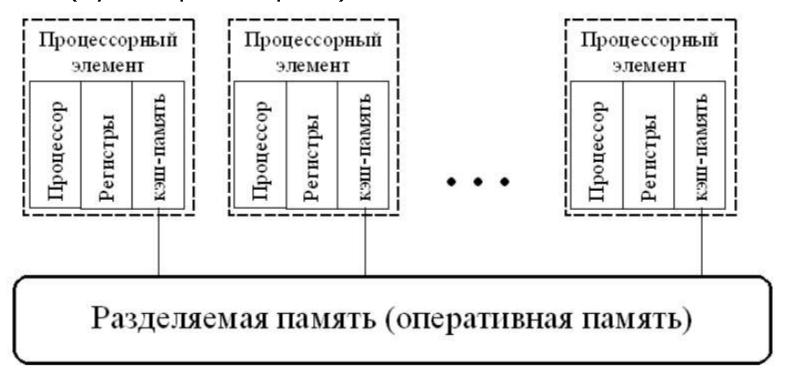


Структурная схема распределенной системы

Типы распределенных систем



- Сильно связанные системы (условно распределенные)
 - Общая память → Системы параллельной обработки (мультипроцессорные)



Типы распределенных систем

- Слабо связанные системы (реально распределенные)
 - Разделенная память → Системы распределенных вычислений (мультикомпьютерные)



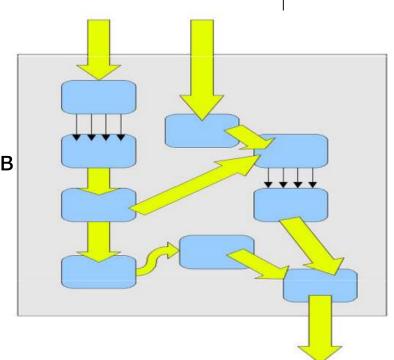


Отличительные признаки распределенных систем

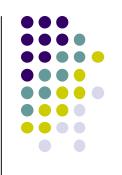
Отличительные признаки распределенных систем (1/6)



- Параллельность
 - Независимые процессы
 - Синхронизация
 - Необходимость разделения ресурсов
 - Данные
 - Сервисы
 - Устройства
 - Типичные проблемы
 - Deadlocks
 - Ненадежные коммуникации (проблема освобождения ресурсов)

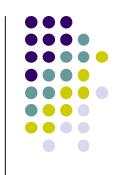


Отличительные признаки распределенных систем (2/6)



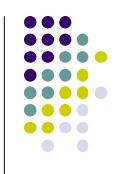
- Отсутствие "глобального" времени
 - Асинхронная передача сообщений
 - Ограниченная точность синхронизации часов
- Нет единого известного всем состояния системы
 - Нет ни одного процесса в распределенной системе, который бы знал текущее глобальное состояние системы
 - Следствие параллелизма и механизма передачи данных

Отличительные признаки распределенных систем (3/6)



- Отсутствие общей памяти
 - ключевая характеристика, из которой следует необходимость обмена сообщениями между программными компонентами распределенной системы для их взаимодействия и синхронизации.
 - некоторые распределенные системы могут предоставлять своим пользователям абстракцию единого адресного пространства для всех процессоров с помощью механизмов распределенной разделяемой памяти (англ. Distributed Shared Memory, DSM) – общая виртуальная память.

Отличительные признаки распределенных систем (4/6)

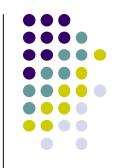


• Проблемы отказоустойчивости

Процессы выполняются автономно, изолированно, следовательно:

- Неудачи отдельных процессов могут остаться необнаруженными
- Отдельные процессы могут не подозревать об общесистемном сбое
- Сбои происходят чаще, чем в централизованной системе
- Появляются новые причины сбоев (которых не было в монолитных системах)
- Сетевые сбои фрагментируют систему

Отличительные признаки распределенных систем (5/6)



- Географическое распределение
 - Глобальная вычислительная сеть (ГВС).
 - Либо кластер из обыкновенных рабочих станций (англ. Cluster Of Workstation, COW), соединенных с помощью локальной вычислительной сети (ЛВС)

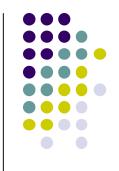
Подобные кластеры COW становятся все популярнее из-за относительно низкой стоимости входящих в нее компонентов с одной стороны и неплохой производительности — с другой. Например, ядро поисковой системы компании Google было изначально построено по архитектуре COW.



Отличительные признаки распределенных систем (6/6)

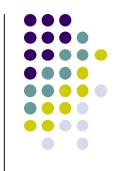


- Независимость и гетерогенность
 - различный состав, возможно и различные ОС
 - различная производительность
 - различное время выполнения идентичных задач
 - но при этом совместное функционирование с предоставлением своих служб друг другу для выполнения общей задачи.



Цели построения распределенных систем

Цели построения распределенных систем (1/4)

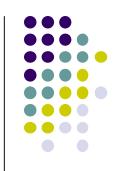


1. Географически распределенная вычислительная среда:

В качестве примера можно привести межбанковскую сеть. Каждый банк обслуживает счета своих клиентов и обрабатывает операции с ними. В случае же перевода денег из одного банка в другой требуется осуществление межбанковской транзакции и взаимодействие систем банков друг с другом.

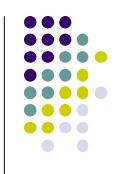
- Функциональное разделение: узлы выполняют различные задачи
 - Клиент / сервер
 - Хост / Терминал
 - Сборка данных/ обработка данных
 - Решение создание разделяемых сервисов
- Естественное разделение (определяемое задачей)
 - Система обслуживания сети супермаркетов
 - Сеть для поддержки коллективной работы

Цели построения распределенных систем (2/4)



- 2. Требование увеличения производительности вычислений
- Чтобы повысить производительность в сотни или тысячи раз и при этом обеспечивать хорошую масштабируемость решения необходимо свести воедино многочисленные процессоры и обеспечить их эффективное взаимодействие. Этот принцип реализуется в виде больших многопроцессорных систем и многомашинных комплексов (кластер).
- Задача: Распределение нагрузки/балансировка: назначение задачи на процессоры так, чтобы оптимизировать общую загрузку системы.
- Результат: Усиление мощности: различные узлы работают над одной задачей
 - Распределенные системы, содержащие набор микропроцессоров, по мощности могут приближаться к суперкомпьютеру
 - 10000 CPU, каждый 50 MIPS, вместе 500000 MIPS -> команда выполняется за 0.002 nsec, за это время свет проходит 0.6 mm -> любой существующий чип ведет вычисления дольше!

Цели построения распределенных систем (3/4)



3. Совместное использование ресурсов

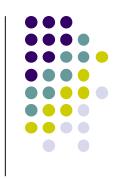
- Физическое разделение: система строится в предположении, что узлы физически разделены (требования к надежности, устойчивости к сбоям).
- Экономическая целесообразность: набор дешевых чипов может обеспечить лучшие показатели отношения цена/производительность, чем мэйнфрэйм
 - Мэйнфрэйм: в 10 раз быстрее и в 1000 раз дороже.



Совместное использование

- дискового пространства
- вычислительной мощности
- программных компонентов

Цели построения распределенных систем (4/4)



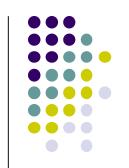
4. Обеспечение отказоустойчивости

- Распределение нагрузки/балансировка: назначение задачи на процессоры так, чтобы оптимизировать общую загрузку системы, а значит, уберечь от сбоев.
- Усиление мощности и надежности: различные узлы работают над одной задачей
- устойчивость к частичным отказам за счет перераспределения нагрузки
 - распределенная система пытается скрывать факты отказов или ошибок в одних процессах от других процессов.



- 1. Прозрачность (англ. transparency),
- 2. Открытость (англ. openness),
- з. Безопасность (англ. security),
- 4. Масштабируемость (англ. scalability).

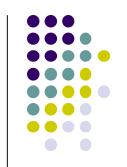
Несмотря на кажущуюся простоту и очевидность перечисленных свойств, их реализация на практике часто представляет собой непростую задачу.



• Прозрачность

Способность скрывать свою распределенную природу, а именно, распределение процессов и ресурсов по множеству компьютеров, и представляться для пользователей и разработчиков приложений в виде единой централизованной компьютерной системы.

Стандарты эталонной модели для распределенной обработки в открытых системах Reference Model for Open Distributed Processing (RM-ODP) определяют несколько типов прозрачности.



• Прозрачность

<u>Доступа</u>: доступ к локальным и удаленным ресурсам посредством одинаковых вызовов;

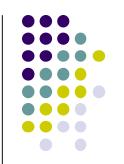
Расположения: доступ к ресурсам вне зависимости от их физического расположения; **Параллелизма**: возможность нескольким процессам параллельно работать с ресурсами, не оказывая влияния друг на друга;

Репликации: возможность нескольким экземплярам одного ресурса использоваться без знания физических особенностей репликации;

<u>Обработки ошибок</u>: Защита программных компонентов от сбоев, произошедших в других программных компонентах. Восстановление после сбоев;

Прозрачность мобильности: Возможность переноса приложения между платформами, без его переделки;

Прозрачность производительности: возможность конфигурации системы с целью увеличения производительности при изменении состава платформы выполнения; *Прозрачность масштабируемости*: возможность увеличения производительности без изменения структуры программной системы и используемых алгоритмов.



• Прозрачность

Прозрачность	Описание
Доступ	Скрыть различия в представлении данных и то, как получен доступ к объекту
Местоположение	Скрыть, где находится объект
Перемещение	Скрыть, что объект может быть перемещен в другое место, когда используется
Миграция	Скрыть, что объект может переместиться в другое место
Репликация	Скрыть, что объект тиражируется или дублируется
Параллельность	Скрыть, что объект может быть разделен между несколькими независимыми пользователями
Отказ	Скрыть сбой и восстановление объекта

Различные формы прозрачности в распределенной системе. Объект может быть ресурсом или процессом



• Прозрачность

Очень важна для распределенных систем

 Прозрачность доступа и физического расположения имеет критическое значение для должного использования распределенных ресурсов.

Стипень прозрачности. Важно отметить, что степень, до которой каждое из перечисленных свойств должно быть выполнено, может сильно варьироваться в зависимости от задач построения распределенной системы. Действительно, полностью скрыть распределение процессов и ресурсов вряд ли удастся. Из-за ограничения в скорости передачи сигнала, задержка на обращение к ресурсам, территориально удаленным от клиента, всегда будет больше, чем к ресурсам, расположенным поблизости.

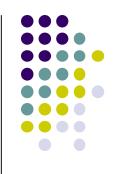


Открытость

- Гарантирует расширяемость
- Мобильность приложений
- Интероперабельность
- Мобильность пользователя
- Возможность повторного использования

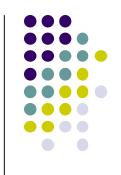
• Важные факторы:

- Наличие четких спецификаций
- Наличие полной документации
- Опубликованные интерфейсы
- Тестирование и проверка на многих платформах



Безопасность

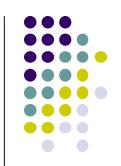
- Три компонента:
 - Защищенность
 - Целостность
 - Доступность
- Задача: посылка значимой информации по сети безопасно и эффективно



Безопасность

- Сценарий 1: Доступ к результатам тестирования студентов
 - Откуда мы знаем, что пользователь преподаватель, имеющий доступ к данным?
 - Решение Авторизация
- Сценарий 2: Посылка номера кредитной карты в интернет-магазин
 - Никто кроме получателя не должен прочитать данные
 - Решение Криптография

Требования к распределенным системам *Масштабируемость*



- *Нагрузочная масштабируемость -* способность системы увеличивать свою производительность при увеличении нагрузки путем замены существующих аппаратных компонентов на более мощные или путем добавления новых аппаратных средств.
 - увеличение производительности каждого компонента системы с целью повышения общей производительности называют вертикальным масштабированием
 - увеличение количества сетевых компьютеров (серверов)
 распределенной системы горизонтальным масштабированием.
- Географическая масштабируемость способность системы сохранять свои основные характеристики, такие как производительность, простота и удобство использования, при территориальном разнесении ее компонентов от более локального взаиморасположения до более распределенного.
- *Административная масштабируемость* характеризует простоту управления системой при увеличении количества административно независимых организаций, обслуживающих части одной распред. системы.

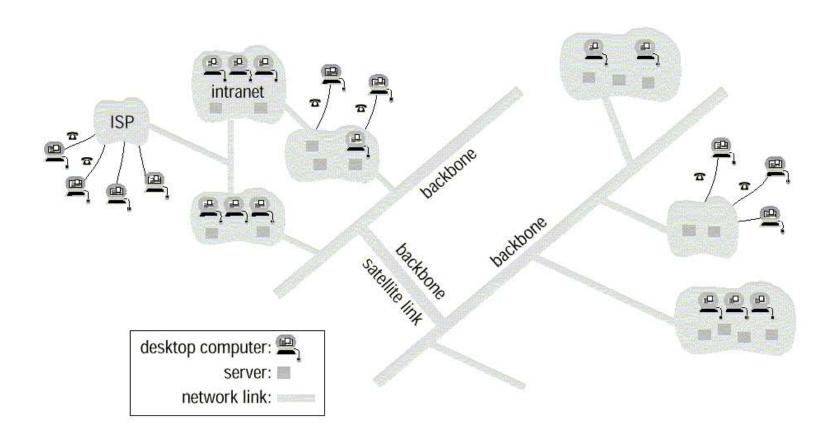
Примеры организации распределенных систем



- Internet
- Intranet
- Вычислительные кластеры
- ...

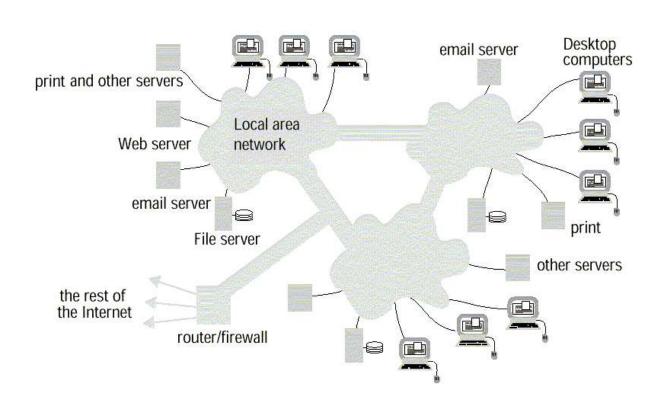
Пример 1: Internet

- Гетерогенная сеть компьютеров и приложений
- Реализация взаимодействия стек TCP/IP



Пример 2: Intranet

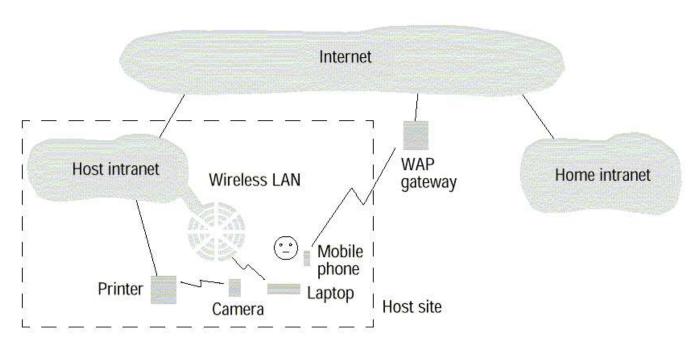
- Администрируется локально
- Взаимодействие с Internet
- Обеспечивает сервисами (внутренних и внешних пользователей)



Пример 3: Wireless Information Devices



- Система сотовой связи (GSM)
 - Ресурсы разделяемы (радио частота, время передачи на частоте,...)
- Laptop (подключаются к Wireless LAN)
- Handheld, PDAs etc.



Другие примеры

- Системы управления аэропортом
- Интернет-система продажи билетов
- Автомобильные управляющие системы Mercedes S класса сегодня имеет более 50 автономных встроенных процессоров соединенных общей шиной



Примеры...

- Телефонные системы
- Сложные сети предприятий
- Сетевые файловые системы
- WWW
- Сеть газопроводов, электроснабжения
- Логистические системы
- Банковская система
- Медицинская система
- Государственное и муниципальное управление
- Сети корпораций
- и многое другое...

Ошибки при проектировании



Сотрудник компании Sun Microsystems Питер Дейч в своей статье "Восемь заблуждений относительно распределенных вычислений" сформулировал основные ошибки, которые допускают при создании распределенных приложений.

- 1. Сеть является надежной.
- 2. Сеть является безопасной.
- 3. Сетевая топология неизменна.
- 4. Полоса пропускания не ограничена.
- 5. Задержки передачи сообщений равны нулю.
- 6. Систему обслуживает только один администратор.
- 7. Издержки на транспортную инфраструктуру равны нулю.
- 8. Сеть является однородной.



- 1. Параллелизм
- 2. Прозрачность
- 3. Управляемость
- 4. Гетерогенность
- 5. Открытость
- 6. Безопасность
- 7. Масштабируемость
- 8. Обработка ошибок и восстановление после сбоев
- 9. Распространение приложения

Параллелизм



- Контроль параллелизма
 - Обращение нескольких потоков к ресурсу
 - Правильное планирование доступа в параллельных потоках (устранение взаимоисключений, транзакции)
 - Синхронизация (семафоры)
 - Безопасно, но уменьшают производительность
 - Разделяемые объекты (ресурсы) должны работать корректно в многопоточной среде

Управляемость



- Распределенные ресурсы не имеют центральной точки управления
- Локальная оптимизация не всегда означает глобальную оптимизацию
 - Нужен глобальный взгляд на проблему
 - Не всегда возможен (есть системы, никому конкретно не принадлежащие)

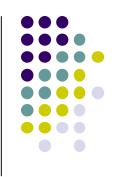
Гетерогенность



Гетерогенные = разные

- Различные
 - сетевые инфраструктуры,
 - hardware&software (пример Intel & Motorolla, UNIX sockets & Winsock calls),
 - языки программирования (и представления данных!!!)
- Различия должны быть скрыты

Гетерогенность



- Интерфейсы и реализация могут быть разными
 - Базовые концепции обычно неизменны
- Вывод: необходимы стандарты

Гетерогенность *стандартизация*



- Middleware: промежуточный программный слой
 - позволяет гетерогенным узлам взаимодействовать
 - Определяет однородную вычислительную модель
 - Поддерживает один или несколько языков программирования
 - Обеспечивает поддержку распределенных приложений
 - Вызов удаленных объектов
 - Удаленный вызов SQL
 - Распределенная обработка транзакций
- Примеры: CORBA, Java RMI, Microsoft DCOM

Гетерогенность

средства достижения общности



- Мобильный код: код разработан для миграции между узлами
 - Необходимо преодолевать аппаратные различия (разные наборы инструкций)
- Виртуальные машины
 - Компилятор «изготавливает» байт-код для VM
 - VM реализована для всех аппаратных платформ (Java)
- Методы грубой силы
 - Портируем код под каждую платформу...

Безопасность



Нерешенные проблемы:

- Атаки типа DoS (отказы в обслуживании)
- Небезопасность мобильного кода
 - Непредсказуемые эффекты
 - Может вести себя подобно троянскому коню...

Масштабируемость



Распределенная система масштабируема, если она остается эффективной при увеличении числа обслуживаемых пользователей или ресурсов

- Проблемы:
 - Контроль стоимости ресурсов
 - Контроль потерь производительности
 - Существуют естественные ограничения
 - Некоторые определяются легко
 - Другие труднее
 - Обход узких мест
 - Децентрализация алгоритмов
 - Пример Domain Name Service
 - Тиражирование и кэширование данных

Масштабируемость



Технологии масштабирования

- распространение (англ. distribution),
- репликация (англ. replication)
- кэширование (англ. caching).

Распространение предполагает разбиение множества поддерживаемых ресурсов на части с последующим разнесением этих частей по компонентам системы. Простым примером распространения может служить распределенная файловая система при условии, что каждый файловый сервер обслуживает свой набор файлов из общего адресного пространства.

Распространение и репликация позволяют распределить поступающие в систему запросы по нескольким ее компонентам, в то время как **кэширование** уменьшает количество повторных обращений к одному и тому же ресурсу.

Масштабируемость



- Стоимость физических ресурсов
 - Растет, при увеличении числа пользователей
 - Не должна расти быстрее, чем O(n), где $n = \kappa$ количество пользователей
- Потери производительности
 - Увеличиваются с ростом размера данных (и количества пользователей)
 - Время поиска не должно расти быстрее, чем $O(\log m)$, где m = размер данных



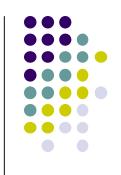
Обработка сбоев

- Сбои более частые, чем в централизованных системах, но обычно локальные
- Обработка сбоев включает
 - Определение факта сбоя (может быть невозможно)
 - Маскирование
 - Восстановление

Обработка сбоев

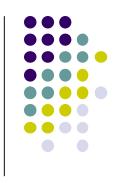
- Диагностика
 - Может быть возможна (ошибки передачи контрольная сумма)
 - Может быть невозможна (удаленный сервер не работает или просто очень загружен?)
- Маскирование
 - Многие сбои могут быть скрыты
 - Может быть невозможно (все диски повреждены)
 - Не всегда хорошо

Распространение приложения



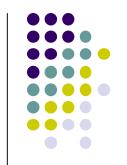
- Фрагментация
 - разделение приложения на модули для распространения
- Конфигурация
 - Связь модулей друг с другом (зависимости)
- Размещение
 - выгрузка модулей на целевую систему
 - Распределение вычислительных модулей между узлами (статическое или динамическое)

Итоги



- Распределенные системы это:
 - Автономные (но соединенные средой передачи данных) узлы
 - Взаимодействие осуществляется посредством передачи сообщений
- Много примеров того, что распределенные системы нужны и их нужно уметь строить
- Распределенные системы существуют и их нужно уметь развивать и поддерживать, учитывая перечисленные требования, сложности и стандарты.

Требования к распределенным системам



Вопросы к экзамену (зачету):

- 1. Дайте определение DS
- 2. Перечислите и охарактеризуйте типы распределенных систем.
- 3. Перечислить требования к DS
- 4. Какова роль программного обеспечения промежуточного уровня в распределенных системах?
- 5. Объясните, что такое прозрачность (распределения) и приведите примеры различных видов прозрачности.
- 6. Почему иногда так трудно скрыть наличие в распределенной системе сбоя и восстановление после него?
- 7. Почему реализация максимально возможной степени прозрачности это не всегда хорошо?
- 8. Что такое открытая распределенная система и какие преимущества дает открытость?
- 9. Опишите точно, что такое масштабируемая система.
- 10. Масштабируемости можно добиться, используя различные методики (технологии). Что это за методики?