

Основы современных операционных систем

Лекция 19

Сафонов Владимир Олегович

Профессор кафедры информатики,

Заведующий лабораторией Java-технологии

мат-мех. факультета СПбГУ

Email: vosafonov@gmail.com

Сайт лаборатории: <http://polyhimnie.math.spbu.ru/jtl>

Интерфейс с системой файлов

- **Понятие файла**
- **Методы доступа**
- **Структура директорий**
- **Монтирование файловых систем**
- **Общий доступ к файлам**
- **Защита**

Понятие файла

- Смежная область логического адресного пространства
- Типы:
 - Данные
 - числовые
 - символьные
 - двоичные
 - Программа

Структура файла

- Последовательность слов или байтов (UNIX)
- Простая структура - последовательность записей
 - Строки
 - Записи фиксированной длины
 - Записи переменной длины
- Сложная структура
 - Отформатированный документ
 - Загрузочный модуль; PE-файл (.NET), class-файл (Java)
- Сложная структура может быть смоделирована записями путем добавления соответствующих управляющих символов.
- Интерпретируют файлы:
 - Операционная система
 - Программа

Атрибуты файлов

- **Имя (Name)** – информация в символьной форме, воспринимаемая человеком.
- **Тип (Type)** – необходим для систем, которые поддерживают различные типы файлов (Эльбрус: тип файла – *число*; 0 – данные, 2 – код, 3 – текст и т.д.). В MS DOS, Windows, UNIX тип файла принято кодировать расширением имени.
- **Размещение (Location)** – указатель на размещение файла на устройстве.
- **Размер (Size)** – текущий размер файла.
- **Защита (Protection)** – управляющая информация о том, кто может читать, изменять и исполнять файл.
- **Время, дата, идентификация пользователя.**
- **Информация о файлах хранится в структуре директорий.**

Операции над файлом

- Создание - Create
- Запись - Write
- Чтение - Read
- Поиск позиции внутри файла - Seek
- Удаление - Delete
- Сокращение - Truncate
- $\text{Open}(F_i)$ – поиск в структуре директорий на диске элемента F_i , и перемещение содержимого элемента в память.
- $\text{Close}(F_i)$ – переместить содержимое элемента F_i из памяти в структуру директорий на диске.

Типы файлов – имена и расширения

тип файла	расширение имени	функциональность
исполняемый код (загрузочный модуль)	exe, com, bin или отсутствует	готовая к выполнению программа в бинарном машинном коде
объектный модуль	obj, o	откомпилированная программа в бинарном коде, но не слинкованная
исходный код на языке программирования	c, cc, java, pas, asm, a	исходный код на различных языках (Си, Паскаль и др.)
командный файл	bat, sh	файл с командами для командного интерпретатора
текст	txt, doc	текстовые данные, документы
документ для текстового процессора	wp, tex, rrf, doc	документ в формате какого-либо текстового процессора
библиотека	lib, a, so, dll, mpeg, mov, rm	библиотеки модулей для программирования
файл для печати или визуализации	arc, zip, tar	ASCII- или бинарный файл в формате для печати или визуализации
архив	arc, zip, tar	несколько файлов, сгруппированных в один файл, для архивации или хранения
мультимедиа	mpeg, mov, rm	бинарный файл, содержащий аудио- или видео/аудиоинформацию

Методы доступа к файлам

- Последовательный доступ

read next

write next

reset

rewrite

- Прямой доступ

read n

write n

position to n

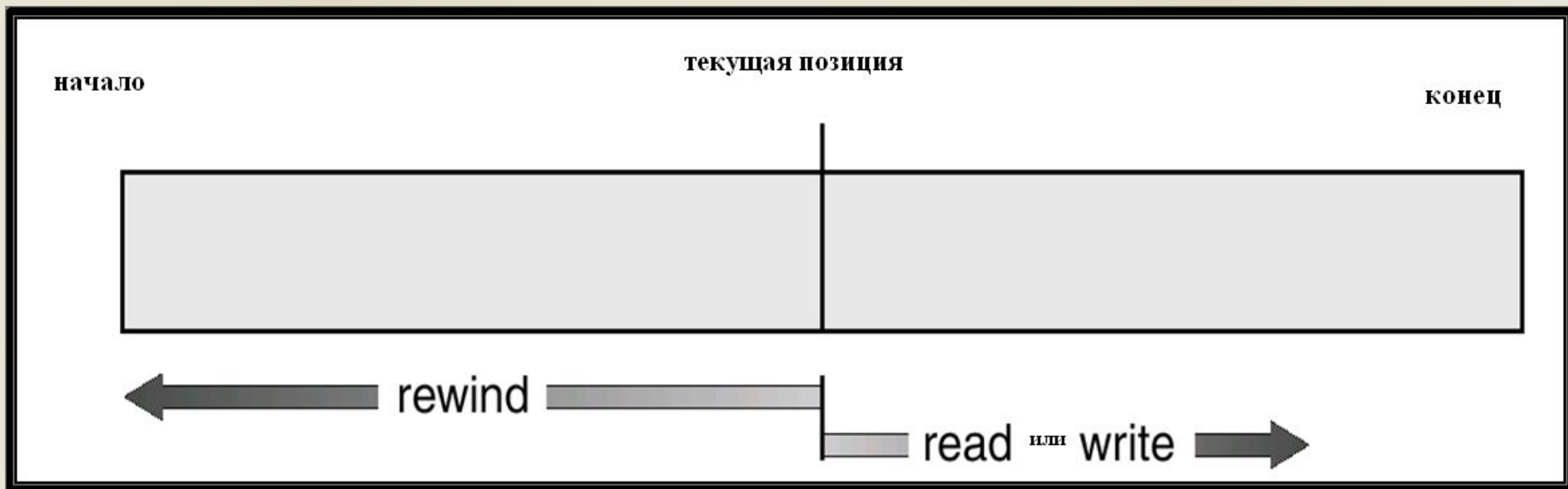
read next

write next

rewrite n

***n* = относительный номер блока**

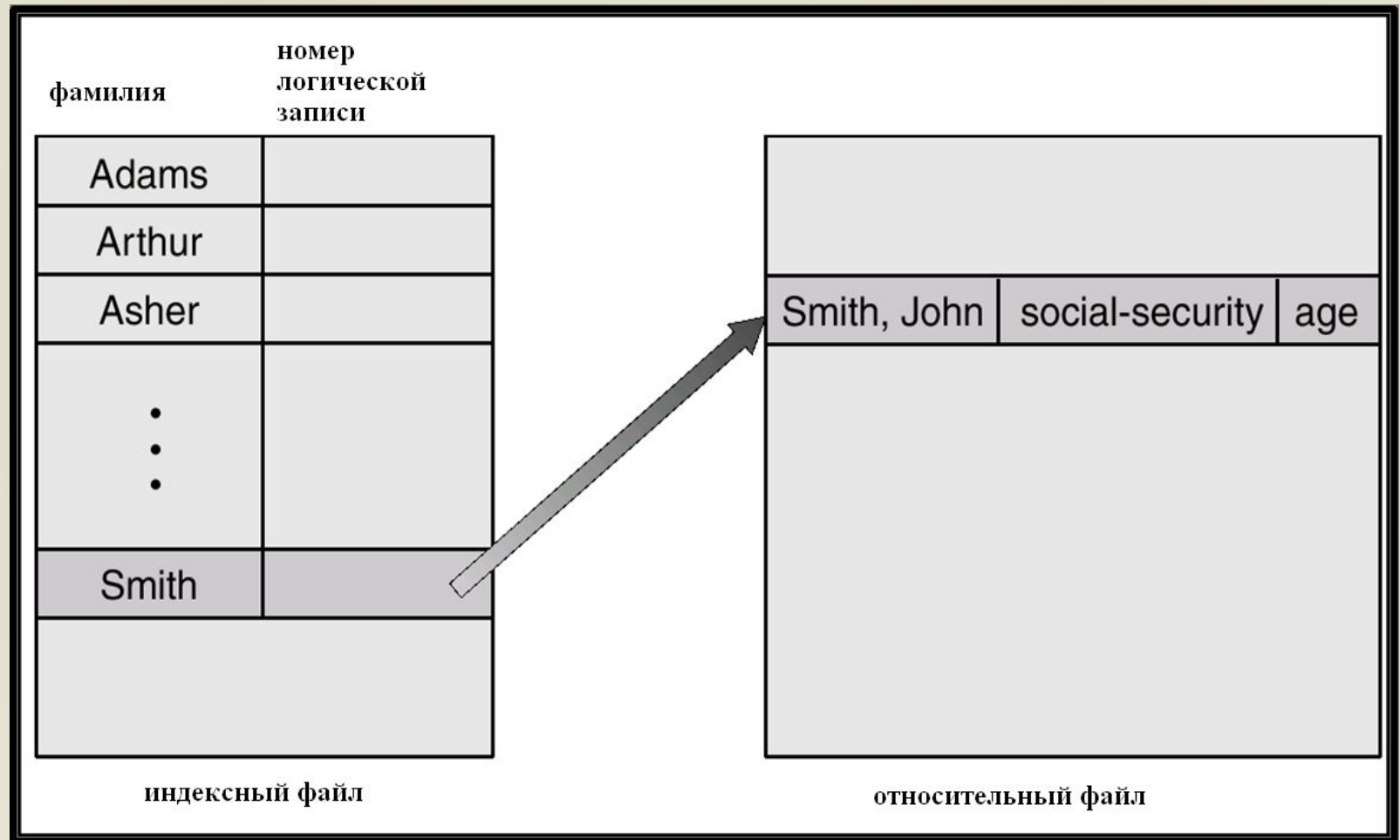
Файл последовательного доступа



Моделирование последовательного доступа для файла с прямым доступом

последовательный доступ	реализация для файла с прямым доступом
<i>reset</i>	<i>cp = 0;</i>
<i>read next</i>	<i>read cp;</i> <i>cp = cp+1;</i>
<i>write next</i>	<i>write cp;</i> <i>cp = cp+1;</i>

Пример индексного файла и относительного файла



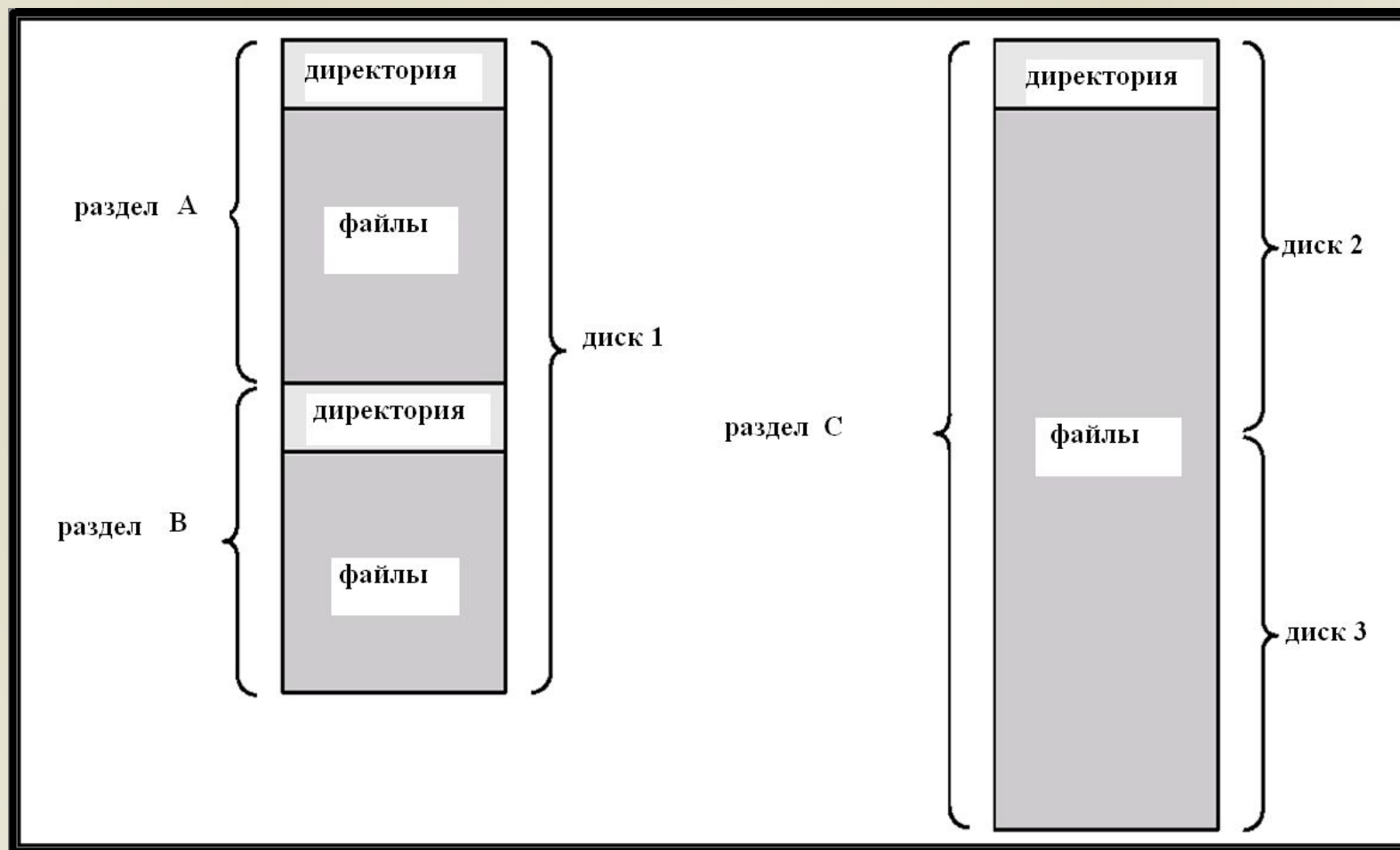
Структура директорий

- Совокупность узлов, содержащих информацию обо всех файлах
- Как структура директорий, так и файлы хранятся на диске.
- Резервное копирование (back-up) обеих этих структур выполняется на ленту (стример), flash-память, внешний жесткий диск, CD и др.

Файловая система в “Эльбрусе”

- Файлы, контейнеры, справочники
- Файл – заголовок и память.
- В заголовке – порядка 200 (!) атрибутов файла
- Возможно создание файла и управление им без присваивания ему имени, т.е. без отображения в справочниках (директориях)
- Файлы могут ссылаться друг на друга (по файловой ссылке, а не по имени) через справочники внешних ссылок (СВС)
- *Недостатки:* сложная структура файлов, большое число атрибутов, зависимость логической структуры файла от типа устройства

Типичная организация файловой системы



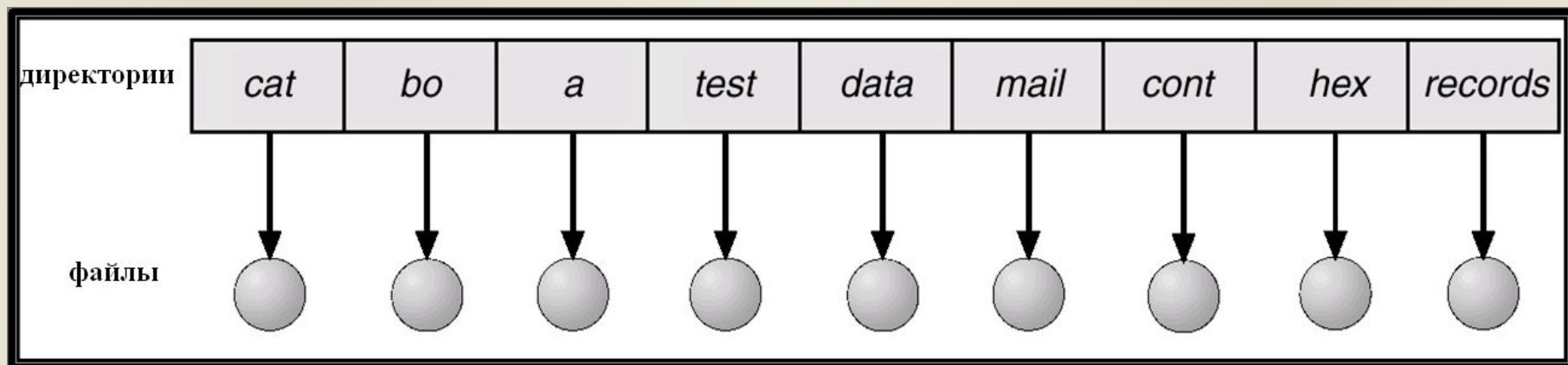
Операции над директорией

- Поиск файла
- Создание файла
- Удаление файла
- Создание поддиректории
- Вывод содержимого директории
- Переименование файла
- Создание символической ссылки
- Обход файловой системы (traverse – обход дерева)
- Ср. с “Эльбрусом”: в нем создание файла – отдельная операция, не связанная с директорией (справочником) вообще

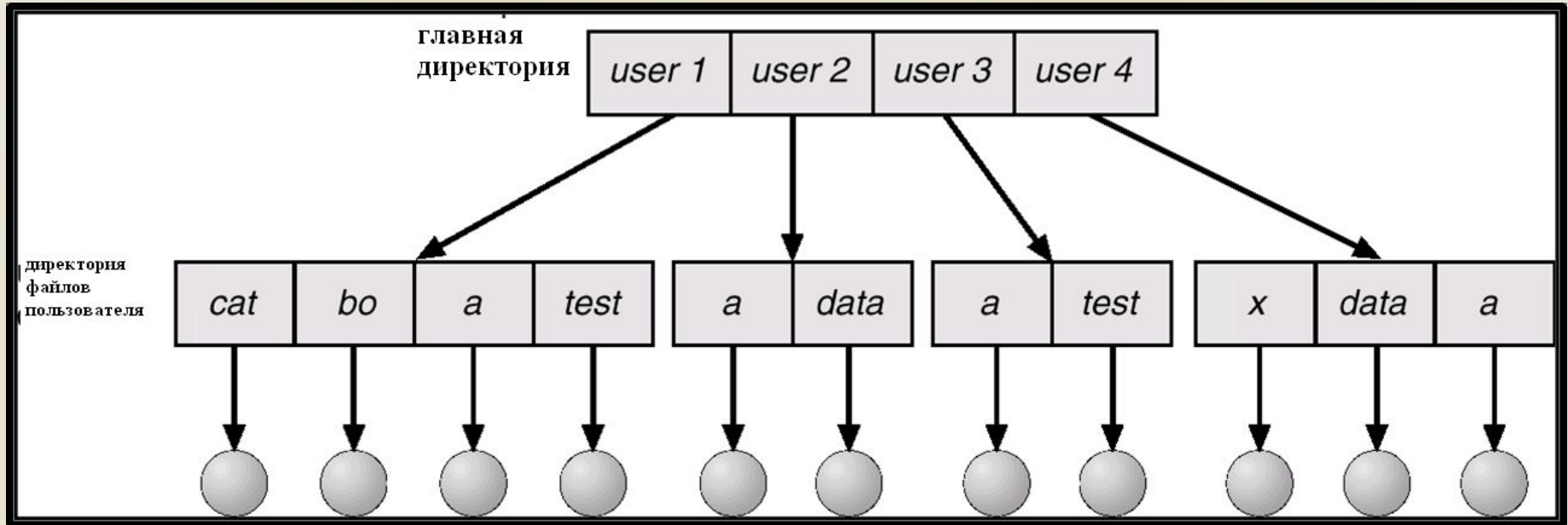
Цели логической организации директорий

- **Эффективность – быстрый поиск файла.**
- **Именованние – удобство для пользователей.**
 - **Два пользователя могут называть два разных файла одним и тем же именем.**
 - **Один и тот же файл может иметь несколько различных имен.**
- **Логическая группировка файлов по назначению, свойствам и т.д. (почта, Java-код, игры и др.)**

Одноуровневая организация для всех пользователей – проблемы с группировкой и именованиём

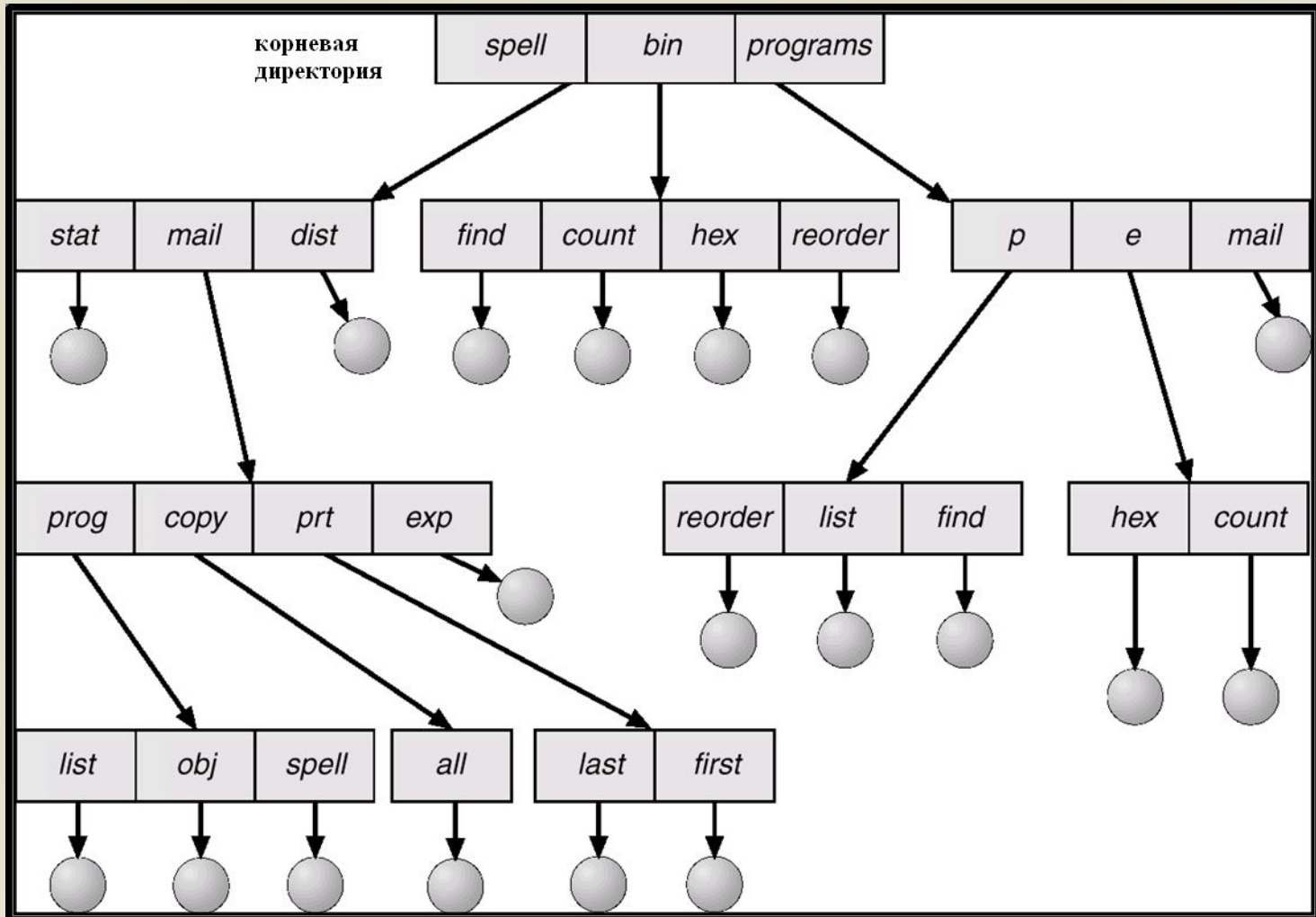


Двухуровневая организация



- Имя пути
- Возможность иметь одинаковые имена файлов для различных пользователей
- Эффективный поиск
- Нет возможности группировки

Древовидная структура директорий



Древовидная структура директорий

- **Эффективный поиск**
- **Возможность группировки**
- **Текущая директория (рабочая директория)**
 - **`cd /spell/mail/prog`**
 - **`type list`**

Древовидная структура директорий

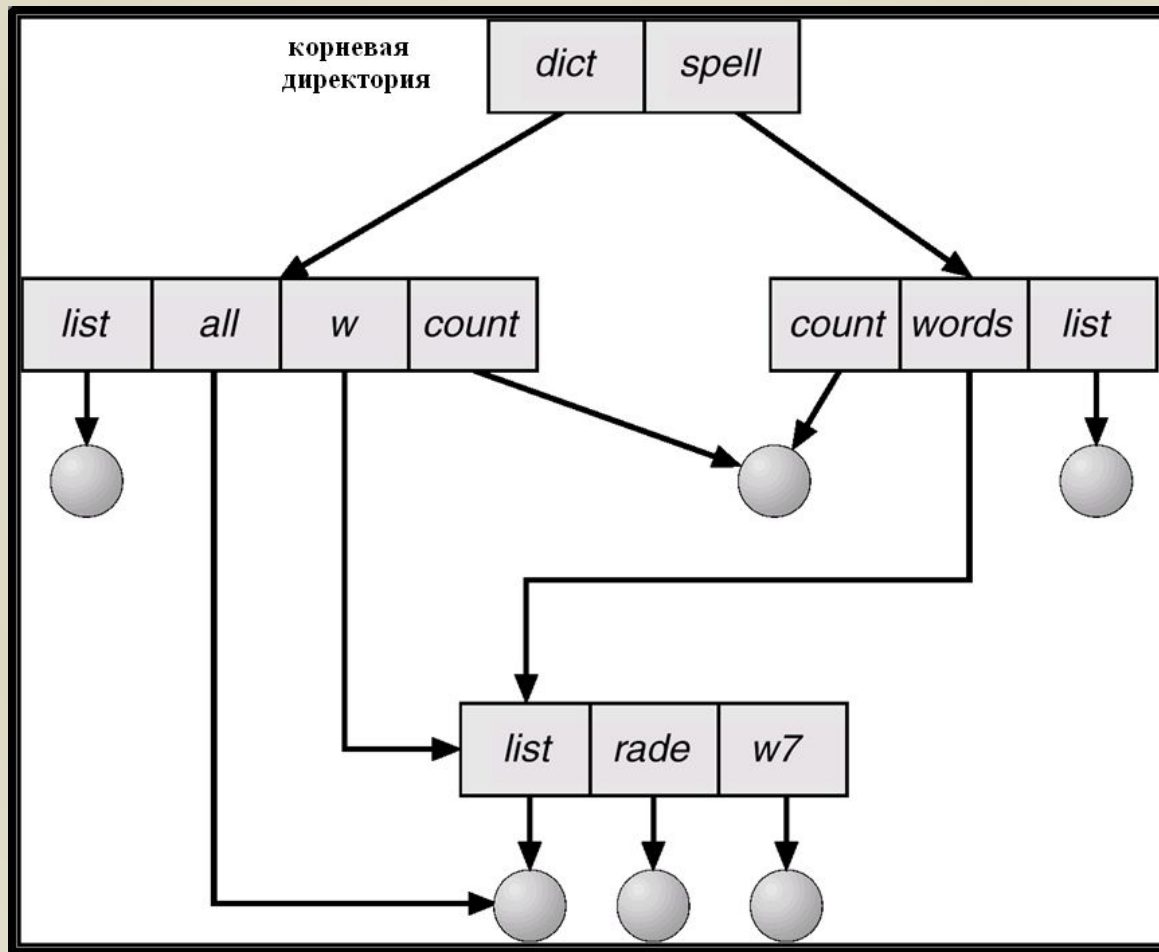
- Абсолютный или относительный путь (первый может создавать проблемы при переносе на другие компьютеры, сборке и др.)
 - Создание нового файла выполняется в текущей директории.
 - Удаление файла
- `rm <file-name>`
- Создание новой поддиректории выполняется в текущей директории.

`mkdir <dir-name>`

Пример: если текущая директория `/mail`

`mkdir count`

Структура директорий в виде ациклического графа (с разделяемыми директориями и файлами)



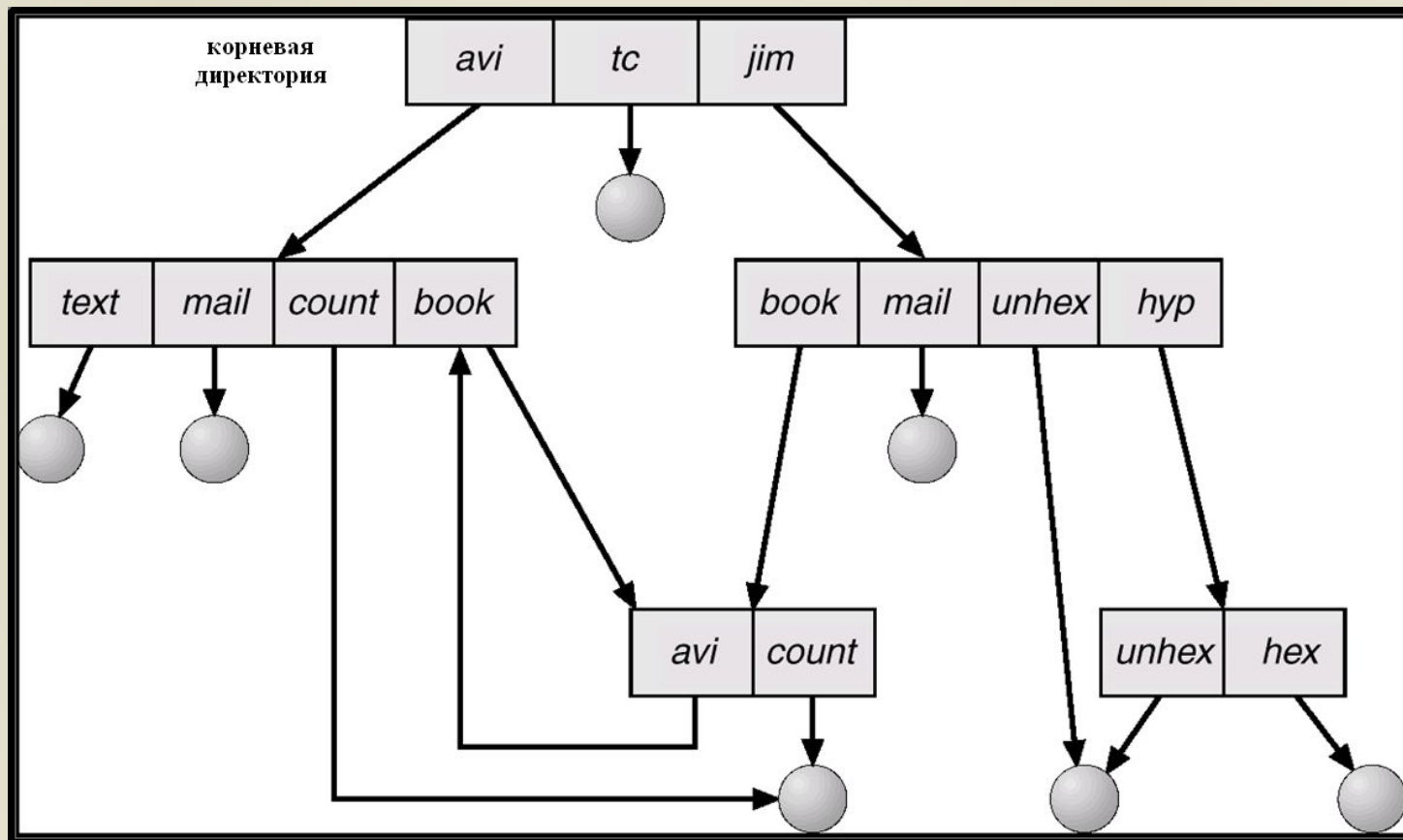
Структура директорий в виде ациклического графа (продолжение)

- Два различных имени у одного файла (директории) - *aliasing*
- Если в *dict* удалить *list* \Rightarrow подвисшая ссылка (*dangling pointer*).

Решения:

- Обратные ссылки (с целью удаления всех ссылок).
- Счетчики ссылок.

Структура директорий в виде произвольного графа



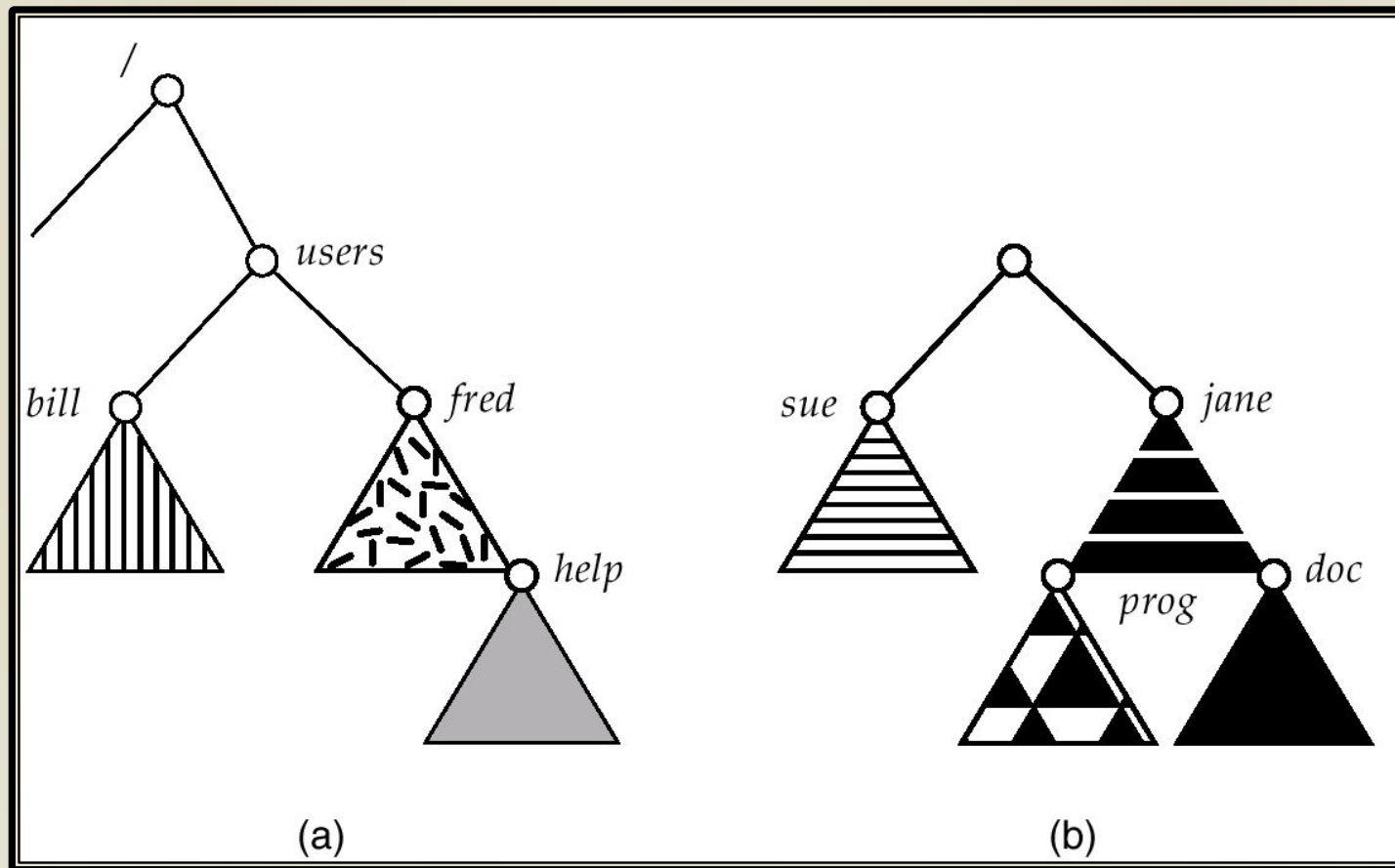
Структура директорий в виде произвольного графа (прод.)

- Как гарантировать отсутствие циклов?
 - Допускать только ссылки на файлы, а не на поддиректории.
 - Сборка мусора.
 - Каждый раз при создании новой ссылки запускать алгоритм проверки отсутствия циклов.

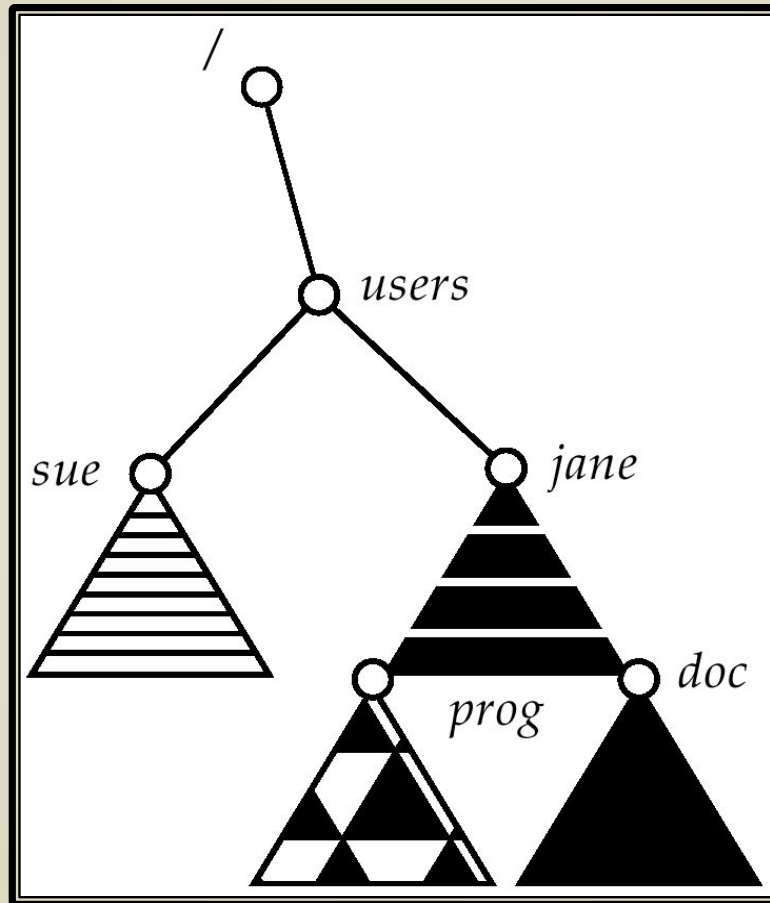
Монтирование файловых систем (mounting)

- Файловая система должна быть смонтирована, прежде чем к ней будет обеспечен доступ.
- Файловая система монтируется в некоторую точку монтирования (mount point).
- Монтирование (с абстрактной точки зрения) – подсоединение отдельного дерева (еще не смонтированной файловой системы) к какой-либо вершине (точке монтирования) общего дерева смонтированных и доступных файловых систем
- UNIX: команды *mount*; *automount*; *autodirect*

Дерево смонтированных систем (а) и еще не смонтированная файловая система (b)



Точка монтирования



Общий доступ к файлам (sharing)

- В многопользовательских системах общий доступ к файлам необходим.
- Общий доступ может быть обеспечен через некоторую систему защиты (protection).
- В распределенных системах файлы могут использоваться совместно через сеть.
- Network File System (NFS) – распространенный метод общего доступа к файлам.
- Solaris: */net/hostname/filesystem*; *hostname* – имя машины; *filesystem* – имя файловой системы на ней, для которой разрешен общий доступ (выполнена команда *share*)

Защита (protection)

- Создатель файла должен иметь возможность управлять:
 - Списком допустимых операций над файлом
 - Списком пользователей, которым они разрешены
- Типы доступа:
 - Read
 - Write
 - Execute
 - Append
 - Delete
 - List

Списки доступа и группы (UNIX)

- Режимы доступа: read, write, execute
- Три класса пользователей:
 - RWX
 - a) owner access 7 ⇒ 1 1 1
 - RWX
 - b) group access 6 ⇒ 1 1 0
 - RWX
 - c) public access¹ ⇒ 0 0 1
- Системный администратор создает группу (например, JAVA) и включает в нее нескольких пользователей.
- Для конкретного файла (например, *game*) или поддиректории определяются соответствующие полномочия доступа
- Для директории “X” означает возможность входа в нее (*cd*)

Реализация файловых систем

- Структура файловых систем
- Реализация файловых систем
- Реализация директорий
- Методы размещения файлов
- Управление свободной памятью
- Эффективность и производительность
- Восстановление
- Файловые системы на основе журналов транзакций (Log-Structured)
- NFS

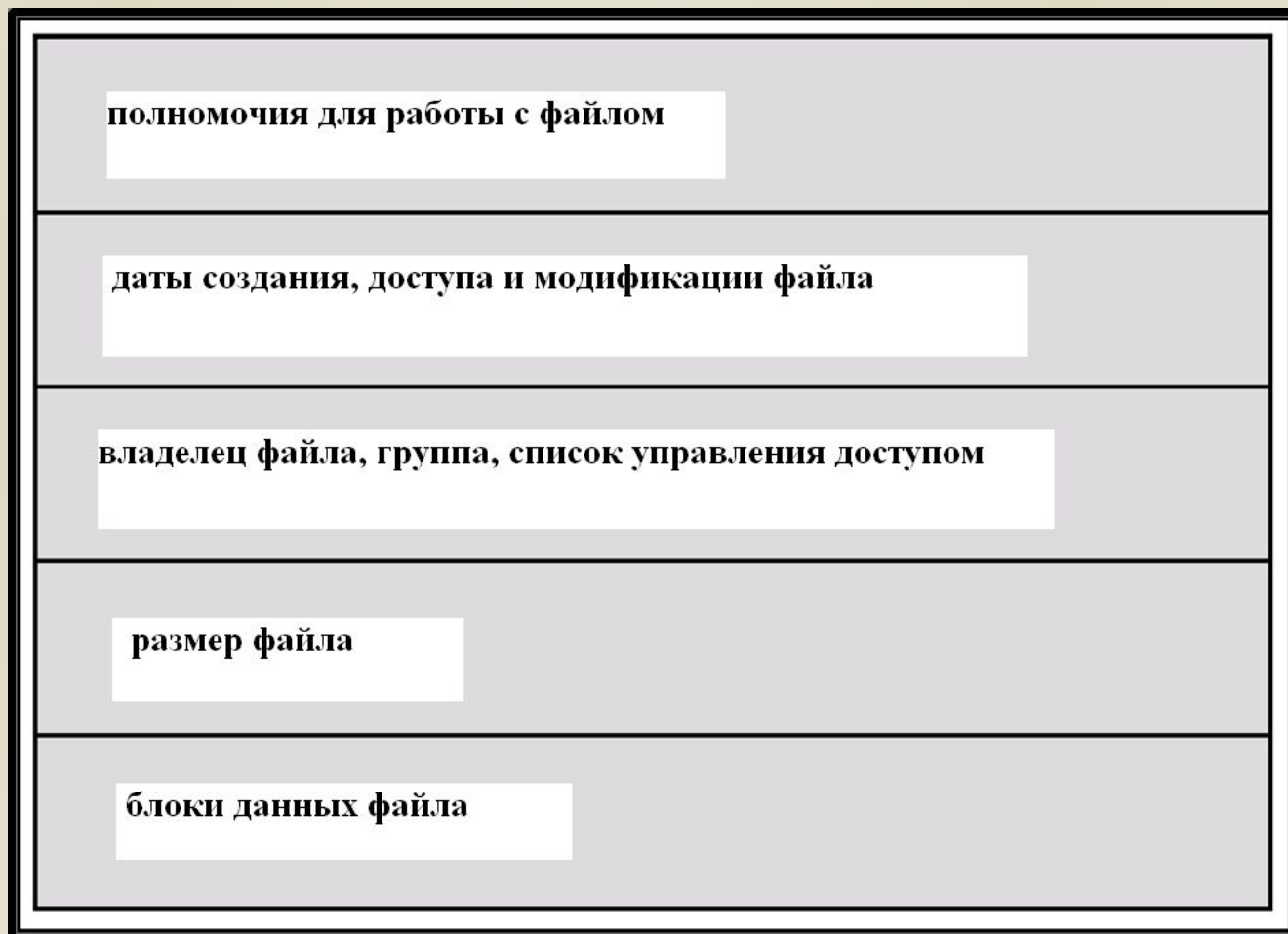
Структура файловой системы

- Структура файла
 - Файл - логическая единица распределения памяти
 - Файл – совокупность взаимосвязанной информации
- Файловая система располагается во внешней памяти (на дисках)
- Файловая система организована по уровням.
- *Блок управления файлом (File control block)* – структура в памяти, содержащая информацию о файле.

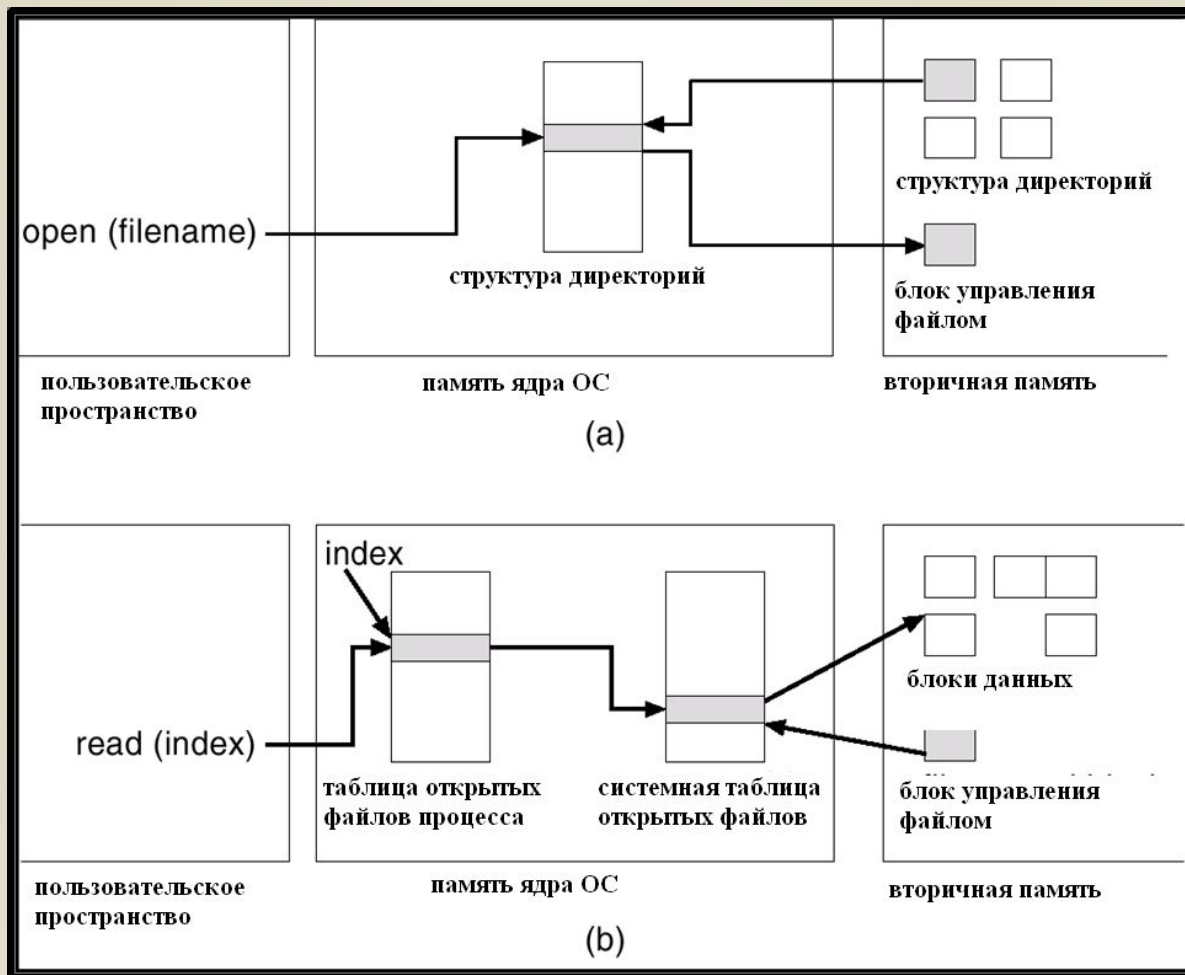
Многоуровневая файловая система



Типовая структура блока управления файлом



Структуры ОС в памяти для управления файловой системой (открытие, чтение)



Q & A

- **Вопросы и ответы**