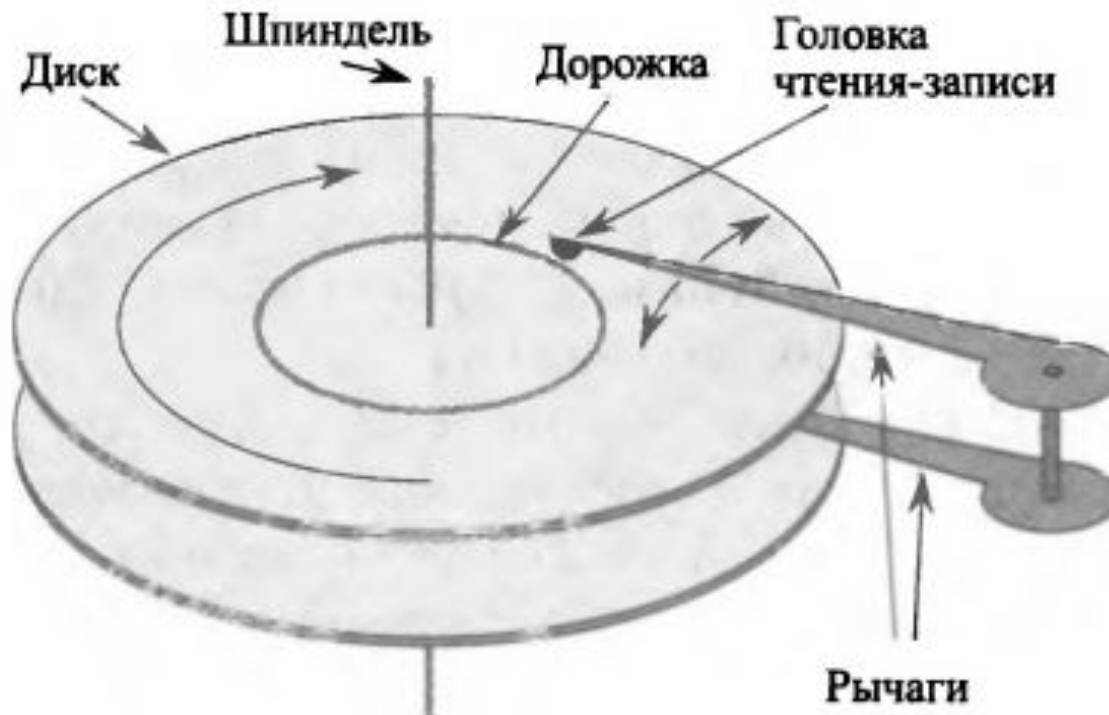


# Структуры данных во вторичной памяти

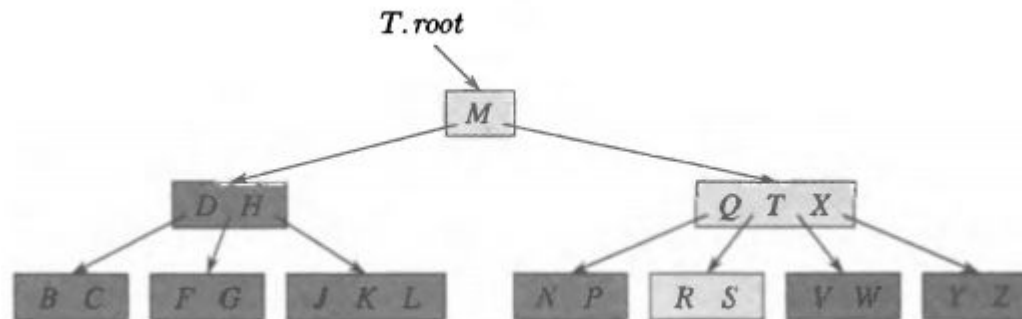


Типичный дисковый накопитель

# Определение B-деревьев

**B-дерево**  $T$  представляет собой корневое дерево (корень которого  $T.root$ ), обладающее следующими свойствами.

1. Каждый узел  $x$  содержит следующие атрибуты:
  - а)  $x.n$ , количество ключей, хранящихся в настоящий момент в узле  $x$ ;
  - б) собственно  $x.n$  ключей,  $x.key_1, x.key_2, \dots, x.key_{x.n}$ , хранящихся в неубывающем порядке, так что  $x.key_1 \leq x.key_2 \leq \dots \leq x.key_{x.n}$ ;
  - в) булево значение  $x.leaf$ , равное TRUE, если  $x$  представляет собой лист, и FALSE, если  $x$  является внутренним узлом.



# Определение В-деревьев

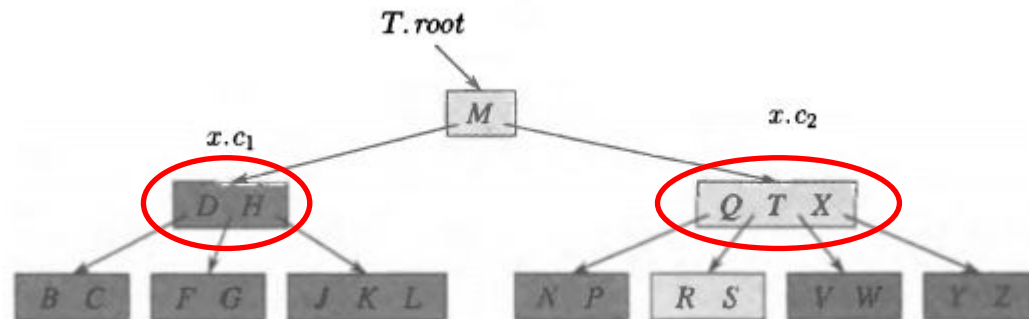
2. Кроме того, каждый внутренний узел  $x$  содержит  $x.n + 1$  указателей  $x.c_1, x.c_2, \dots, x.c_{x.n+1}$  на дочерние узлы. У листьев дочерних узлов нет, так что значения их атрибутов  $c_i$  не определены.
3. Ключи  $x.key_i$  разделяют поддиапазоны ключей, хранящихся в поддеревьях: если  $k_i$  является произвольным ключом, хранящимся в поддереве с корнем  $x.c_i$ , то

$$k_1 \leq x.key_1 \leq k_2 \leq x.key_2 \leq \dots \leq x.key_{x.n} \leq k_{x.n+1}.$$

**D** -  $x.key_1$

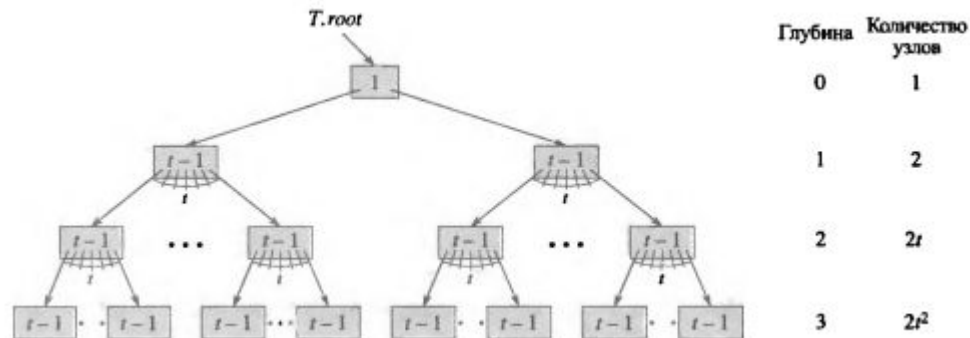
**H** -  $x.key_2$

**B** -  $k_1$



# Определение B-деревьев

4. Все листья расположены на одной и той же глубине, которая равна высоте дерева  $h$ .
5. Имеются нижняя и верхняя границы количества ключей, которые могут содержаться в узле. Эти границы могут быть выражены с помощью одного фиксированного целого числа  $t \geq 2$ , называемого *минимальной степенью* (minimum degree) B-дерева:
  - а) каждый узел, кроме корневого, должен содержать как минимум  $t-1$  ключей. Каждый внутренний узел, не являющийся корневым, имеет, таким образом, как минимум  $t$  дочерних узлов. Если дерево не является пустым, корень должен содержать как минимум один ключ;
  - б) каждый узел содержит не более  $2t-1$  ключей. Таким образом, внутренний узел имеет не более  $2t$  дочерних узлов. Мы говорим, что узел *заполнен* (full), если он содержит ровно  $2t-1$  ключей<sup>2</sup>.



# Поиск в B-дереве

B-TREE-SEARCH( $x, k$ )

```
1  $i = 1$ 
2 while  $i \leq x.n$  и  $k > x.key_i$ 
3    $i = i + 1$ 
4 if  $i \leq x.n$  и  $k == x.key_i$ 
5   return  $(x, i)$ 
6 elseif  $x.leaf$ 
7   return NIL
8 else DISK-READ( $x.c_i$ )
9   return B-TREE-SEARCH( $x.c_i, k$ )
```

$x$  - указатель на корневой элемент поддерева

$k$  - ключ, поиск которого ведется

