

Соловьев С.Ю.
soloviev@glossary.ru

Алгоритмы и **А**лгоритмические языки

www.park.glossary.ru/pascal/

Лекция No. 13

2022

Напоминание

Структура данных – способ организации (однотипных) элементов данных, удобный для решения конкретной задачи.

Структуры данных



Таблицы

Таблица – набор **однотипных** элементов, каждый из которых однозначно определяется значением ключа.

Соглашения:

1. Ключ – целое число
2. Elem = **record** Key : integer; ... **end**;
pElem = ^Elem;

Операции:

- поиск по ключу **FIND**
- включение нового элемента **FORM**
- удаление элемента с заданным ключом **KILL**
- породить пустую таблицу;
- проверить таблицу на наличие элементов.

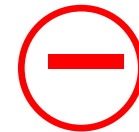
Таблицы $\left\{ \begin{array}{l} \text{с неупорядоченными элементами: FindTno, FormTno, KillTno} \\ \text{с упорядоченными элементами: FindTor, FormTor, KillTor} \end{array} \right.$

Подходы к реализации таблиц

```
const So = 1024;  
var Ko : integer;  
{ So-Ko – запас }
```

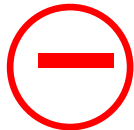
Массив

Список



**Массив
записей**

```
Tab = array [1..So] of Elem;
```



**Массив указателей
на записи**

```
Tab = array [1..So] of pElem;
```



Вспомогательная функция Tey

```
function Tey(N : integer) : integer; begin Tey:=T[N]^Key end;
```

Пусть

```
program ... ;  
const So = 1024;  
...  
type   Elem = record Key : integer; ... end;  
       pElem = ^Elem;  
...  
var    T : array [1..So] of pElem;  
       Ko : integer;   { занято в T }  
       function Tey(N : integer) : integer;  
       begin   Tey:=T[N]^Key   end;  
       (* Find ... Form ... Kill ... *)  
  
begin  Ko:=0; { породить пустую таблицу }  
...  
end.
```



Поиск в неупорядоченной таблице записи с заданным ключом

$$\text{FindTno}(K) = \begin{cases} \text{позиция } K \text{ в } T & \\ 0, \text{ если } K \text{ в } T \text{ нет} & \end{cases}$$

```
function FindTno(K : integer) : integer;  
  var I : integer;  
begin  for I:=1 to Ko do  
      if Tey(I) = K then begin  
          FindTno:=I;  
          Exit  
      end;  
      FindTno:=0  
end;
```

СЛОЖНОСТЬ **O(n)**

n = Ko

Включить в неупорядоченную таблицу запись с заданным ключом

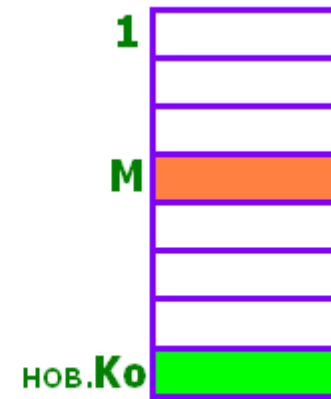
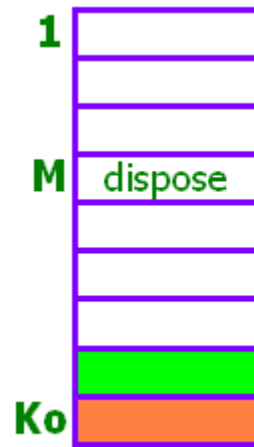
$\text{FormTno}(K) = \begin{cases} \text{позиция в } T, \text{ если } T[\text{позиция}] = \text{nil}, \text{ то } K - \text{новый ключ} & \{A\} \\ \text{если } T[\text{позиция}] \neq \text{nil}, \text{ то } K - \text{не новый} & \{B\} \\ 0, \text{ если в } T \text{ нет места} & \{B\} \end{cases}$

```
function FormTno(K : integer) : integer;
  var M : integer;
begin  M:=FindTno(K);
  {B}   if 0 < M then FormTno:=M
  {B}   else if So <= Ko then FormTno:=0
  {A}   else begin
        Ko:=Ko+1; T[Ko]:=nil; FindTno:=Ko
      end
end;
```

Сложность **$O(n)$**

Удалить из неупорядоченной таблицы запись с заданным ключом

```
procedure KillTno(K : integer);  
  var M : integer;  
begin  M:=FindTno(K);  
  if 0 < M then begin  
    dispose(T[M]);  
    T[M]:=T[Ko];  
    Ko:=Ko-1  
  end  
end;
```

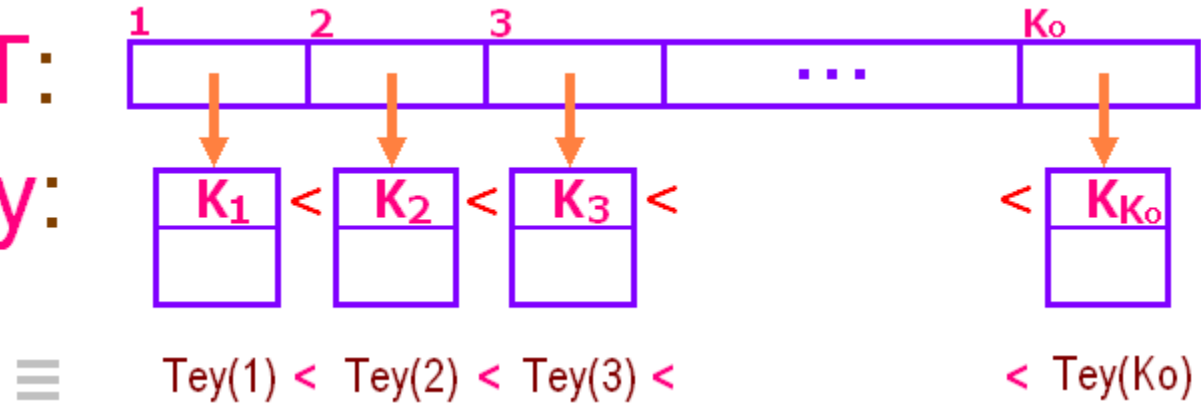


Сложность **$O(n)$**

Таблицы с упорядоченными элементами

таблица T :

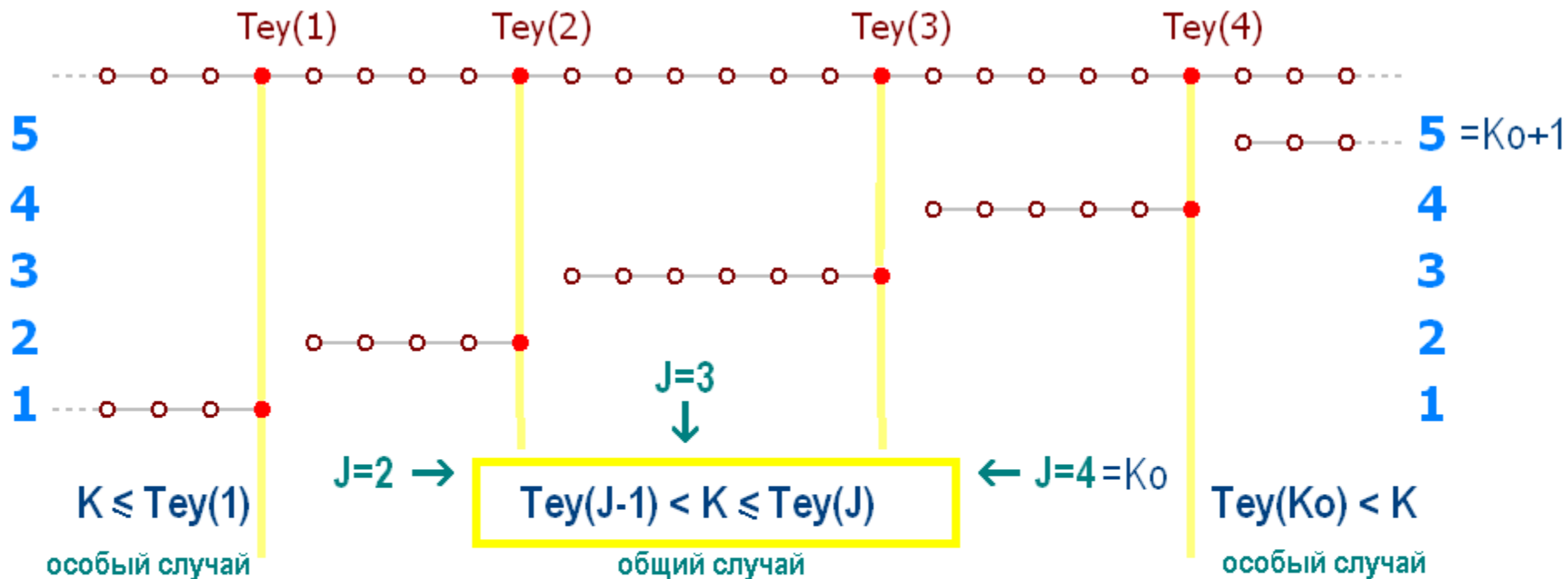
поле Key :



Ko упорядоченных ключей порождают разбиение множества целых чисел на $Ko+1$ непересекающихся **ПОДМНОЖЕСТВ**.

Вспомогательная функция **ВФО**. По заданному ключу вычислить номер содержащего его **ПОДМНОЖЕСТВА**.

Разбиение множества целых чисел

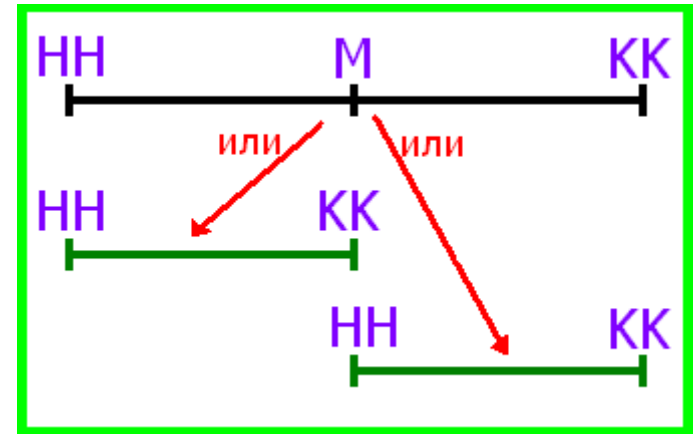


особый случай
 $K_0=0$

$\forall K$

Функция ВФО

```
function ВФО(K : integer) : integer;  
  var HH, KK, M : integer;  
begin  if Ko < 1 then begin ВФО:=1;      Exit end; { особый сл. }  
       if K <= Tey(1) then begin ВФО:=1;  Exit end; { особый сл. }  
       if Tey(Ko) < K then begin ВФО:=Ko+1; Exit end; { особый сл. }  
       HH:=1;  
       KK:=Ko;  
       { стало: Tey(HH) < K <= Tey(KK) }  
       while HH+1 < KK do begin  
         M:=(HH+KK) div 2;  
         if Tey(M) < K then HH:=M  
           else KK:=M  
       end;  
       ВФО:=KK  
end;
```



Сложность $O(\log n)$

Поиск в упорядоченной таблице элемента с заданным ключом

$$\text{FindTor}(K) = \begin{cases} \text{позиция } K \text{ в } T \\ 0, \text{ если } K \text{ нет в } T \end{cases}$$

```
function FindTor(K : integer) : integer;  
  var N : integer;  
begin  N:=BFO(K);  
       FindTor:=0;  
       if      N <= Ko then                { проверить п/мн-во}  
       if Tey(N) = K then FindTor:=N  
end;
```

$O(\log n)$ $n = K_0$

Включить в упорядоченную таблицу элемент с заданным ключом

$$\text{FormTor}(K) = \begin{cases} \text{позиция } K \text{ в } T, & \text{если } T[\text{номер}] = \text{nil}, \text{ то } K - \text{новый} \\ & \text{если } T[\text{номер}] \neq \text{nil}, \text{ то } K \text{ был} \\ 0, & \text{если } K \text{ в } T \text{ нет} \end{cases}$$

```
function FormTor(K : integer) : integer;
```

```
  var I,N : integer;
```

```
begin  N:=BFO(K);
```

```
  FormTor:=N;
```

```
  if      N <= Ko then
```

```
  if Tey(N) = K then Exit;
```

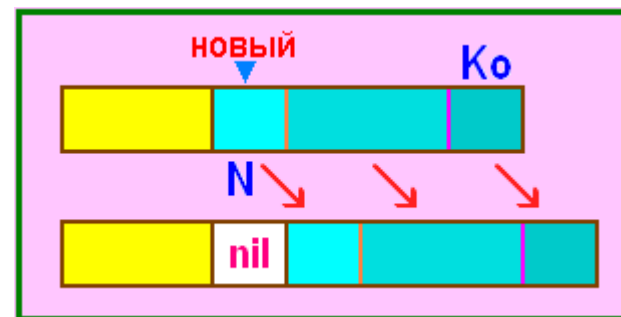
```
  if      So <= Ko then begin FormTor:=0; Exit end;
```

```
  for I:=Ko downto N do T[I+1]:=T[I];
```

```
  T[N]:=nil;
```

```
  Ko:=Ko+1
```

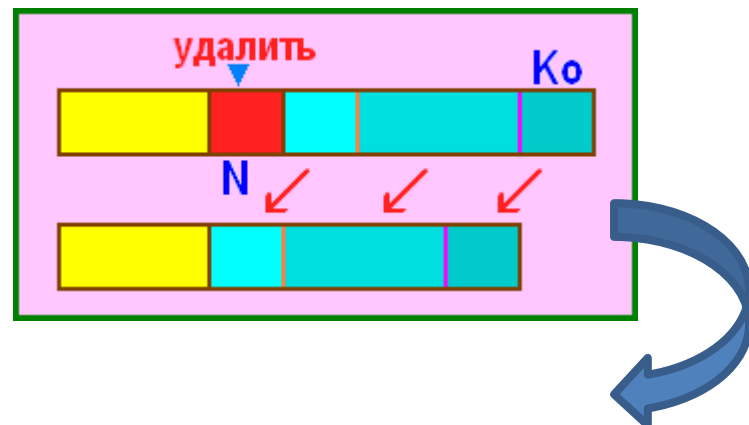
```
end;
```



Сложность **$O(n)$**

Удалить из упорядоченной таблицы элемент с заданным ключом

```
procedure KillTor(K : integer);  
  var I,N : integer;  
begin  
  N:=FindTor(K);  
  if N <> 0 then begin  
    dispose(T[N]);  
    Ko:=Ko-1;  
    for I:=N to Ko do T[I]:=T[I+1]  
  end  
end;  
end;
```



Сложность **$O(n)$**

Замечание

```
procedure KillTor(K : integer);  
  var I,N : integer;  
begin  N:=FindTor(K);  
  if N <> 0 then begin  
    dispose(T[N]);  
    Ko:=Ko-1;  
    for I:=N to Ko do T[I]:=T[I+1]  
  end  
end;
```

$$\text{FindTor}(K) = \begin{cases} \text{позиция} \\ 0 \end{cases}$$

```
procedure KillTor(K : integer);  
  var I,N : integer;  
begin  N:=FindTor(K);  
  if (1 <= N) and (N <= Ko) then begin  
    dispose(T[N]);  
    Ko:=Ko-1;  
    for I:=N to Ko do T[I]:=T[I+1]  
  end  
end;
```



Таблицы

неупорядоченные

упорядоченные

FIND поиск

$O(n)$

$O(\log n)$

FORM включение

$O(n)$

$O(n)$

KILL удаление

$O(n)$

$O(n)$

Коды валют на 01.01.2020

1	008	ALL	Лек, Албания	
2	012	DZD	Алжирский динар	
...				
5	048	BHD	Бахрейнский динар	
...				
55	398	RZT	Тенге, Казахстан	≈1%
...				
92	643	RUB	Российский рубль	≈90%
...				
114	826	GBP	Фунт стерлингов	
115	834	TZS	Танзанийский шиллинг	
116	840	USD	Доллар США	≈3%
...				
126	933	BYN	Белорусский рубль	≈1%
...				
149	978	EUR	Евро	≈4%
...				
153	986	BRL	Бразильский реал	

$$\log_2(153) \approx 7.2574$$

Хеш–таблицы

Хеш-таблица – таблица, в которой доступ к записям определяется хеш-функцией.

Номера строк в хеш-таблице: 0, 1, ..., So-1.

Хеш-функция (**Функция расстановки**) – функция, которая вычисляет **по** заданному ключу **номер** позиции в таблице, начиная с которого следует искать/размещать запись.

$$h : \{ \text{Ключи} \} \rightarrow \{ 0, 1, \dots, So-1 \}$$

$$h(\text{ключ}) = \text{позиция}$$

Примеры хеш-таблиц

{ K ≥ 0 }

```
function hash(K : integer) : integer;
begin  hash:=K mod So  end;
```

So = 8

0	0	8	0	16	0	24	0	32	0	40	0	48	0	56	0
1	1	9	1	17	1	25	1	33	1	41	1	49	1	57	1
2	2	10	2	18	2	26	2	34	2	42	2	50	2	58	2
3	3	11	3	19	3	27	3	35	3	43	3	51	3	59	3
4	4	12	4	20	4	28	4	36	4	44	4	52	4	60	4
5	5	13	5	21	5	29	5	37	5	45	5	53	5	61	5
6	6	14	6	22	6	30	6	38	6	46	6	54	6	62	6
7	7	15	7	23	7	31	7	39	7	47	7	55	7	63	7

$$\text{hash}(K) = \text{sign}(K) \cdot \left[\text{So} \cdot \left\{ \frac{\sqrt{5}-1}{2} \cdot |K| \right\} \right]$$

So = 8

0	0	8	7	16	7	24	6	32	6	40	5	48	5	56	4
1	4	9	4	17	4	25	3	33	3	41	2	49	2	57	1
2	1	10	1	18	0	26	0	34	0	42	7	50	7	58	6
3	6	11	6	19	5	27	5	35	5	43	4	51	4	59	3
4	3	12	3	20	2	28	2	36	1	44	1	52	1	60	0
5	0	13	0	21	7	29	7	37	6	45	6	53	6	61	5
6	5	14	5	22	4	30	4	38	3	46	3	54	2	62	2
7	2	15	2	23	1	31	1	39	0	47	0	55	7	63	7

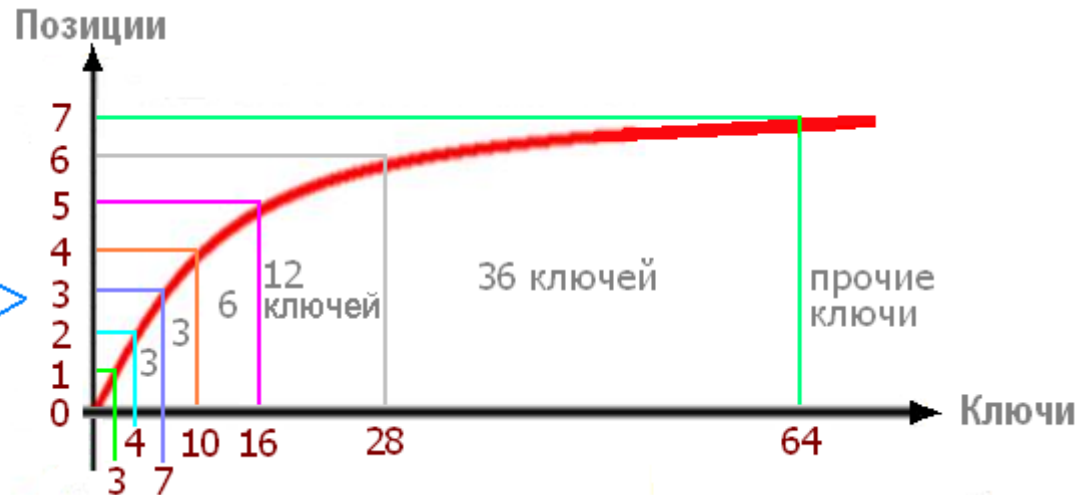
Коллизия — наличие в хеш-таблице записей с ключами K1 и K2 такими, что $\text{hash}(K1) = \text{hash}(K2)$, но $K1 \neq K2$.

Примеры хеш-таблиц

$0 < K$

$$\text{hash}(K) = \left[S_0 \frac{K-1}{K+S_0} \right]$$

$S_0 = 8$



Хеш-функция должна

- допускать эффективную реализацию и
- минимизировать число коллизий.

Методы разрешения коллизий

Открытое хеширование

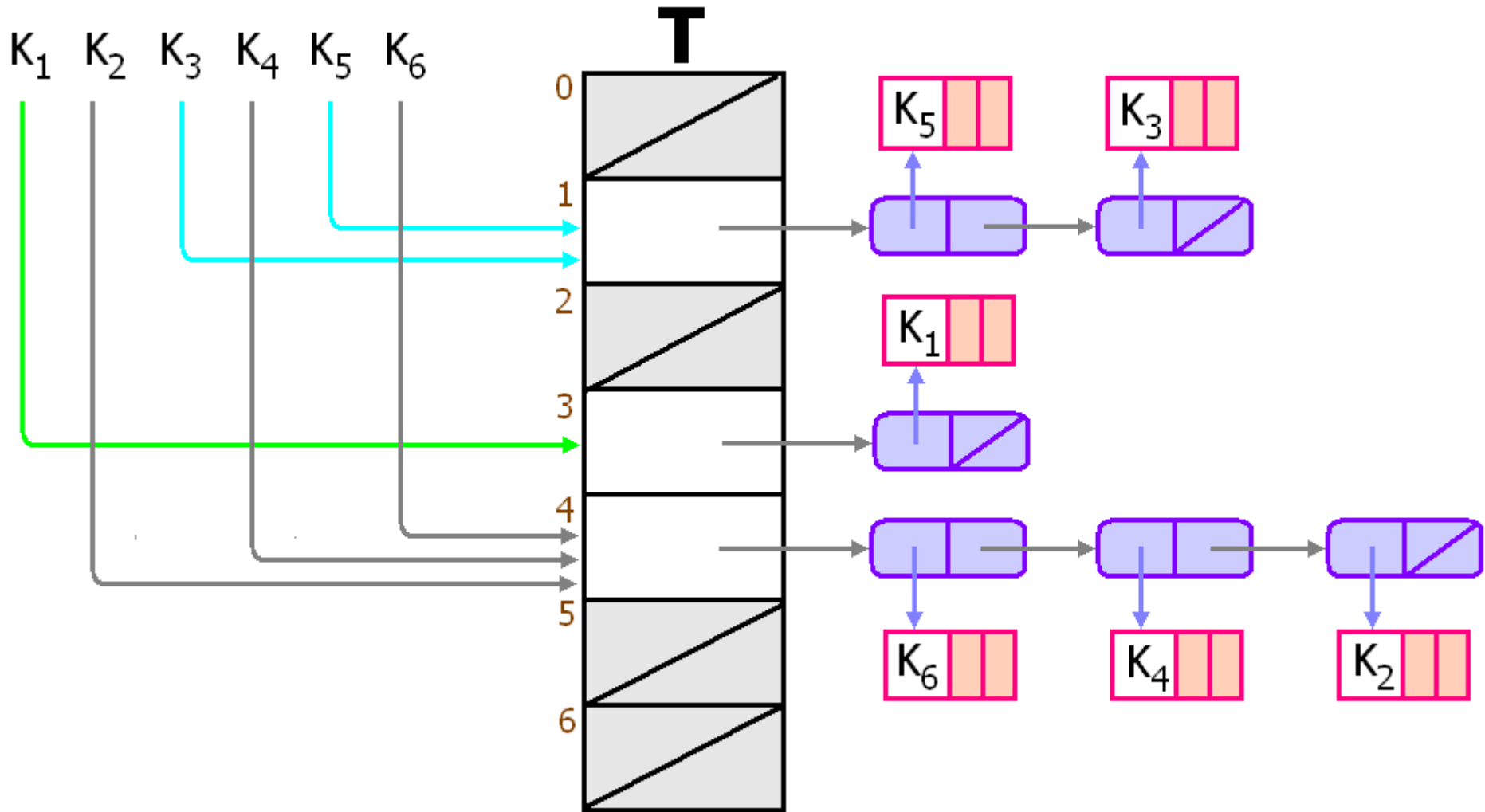
Закрытое хеширование

Открытое хеширование. Пусть

```
program ... ;  
const So = 1024;  
      Sx = 1023;           { Sx = So-1 }  
...  
type   Elem = record Key : integer; ... end;  
       pElem = ^Elem;  
       pCamel = ^Camel;  
       Camel = record CML : pCamel; BAG : pElem end;  
var    T : array [0..Sx] of pCamel;  
       function hash(K : integer) : integer; begin ... end;  
       (* FindHTC   FormHTC   KillHTC   *)  
begin  { породить пустую таблицу }  
       for I:=0 to Sx do T[I]:=nil;  
...  
end.
```

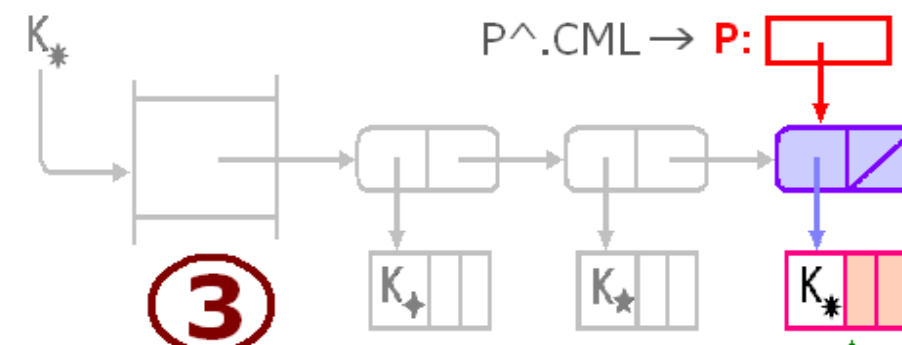
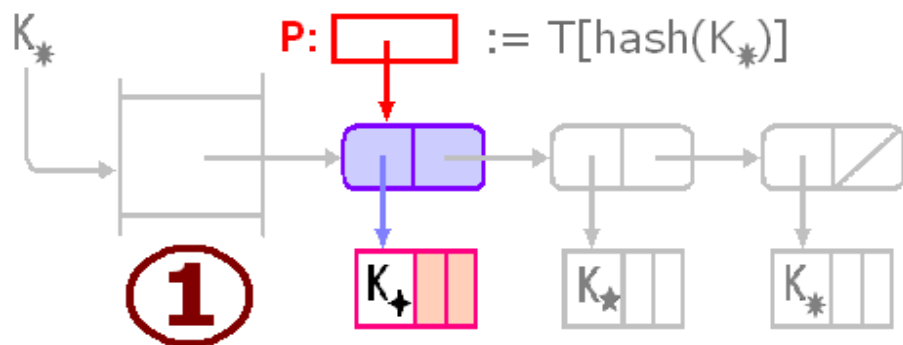
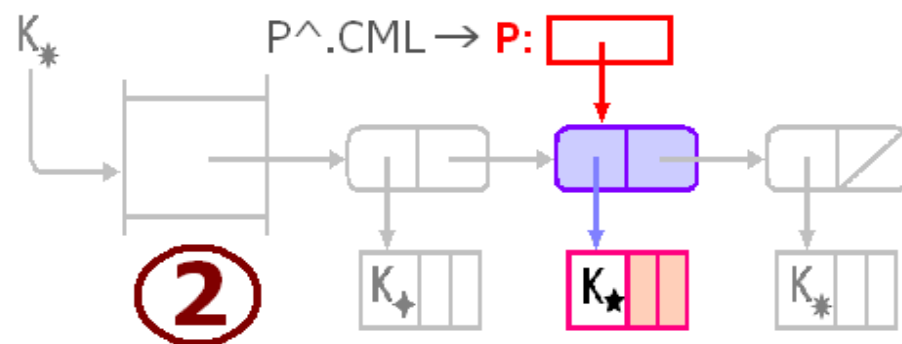
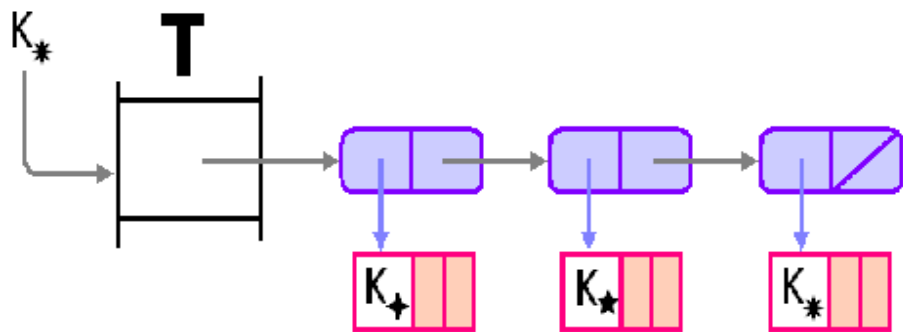


Подход



Поиск в хеш-таблице записи с заданным ключом / Подход

$$\text{FindHTC}(K) = \begin{cases} \text{pElem} & \text{с ключом } K \\ \text{nil} & \text{иначе} \end{cases}$$



Результат

Поиск в хеш-таблице записи с заданным ключом

$$\text{FindHTC}(K) = \begin{cases} \text{pElem} & \text{с ключом } K \\ \text{nil} & \text{иначе} \end{cases}$$

```
function FindHTC(K : integer) : pElem;
  var P : pCamel;
begin P:=T[hash(K)];
  while P <> nil do
  if P^.BAG^.Key = K
  then begin FindHTC:=P^.BAG; Exit end
  else P:=P^.CML;
  FindHTC:=nil
end;
```


Включить в хеш-таблицу новую запись с заданным ключом

на существовавшую ранее (Old=true)

FormHTC(K,Old) – указатель **или** запись с ключом K.

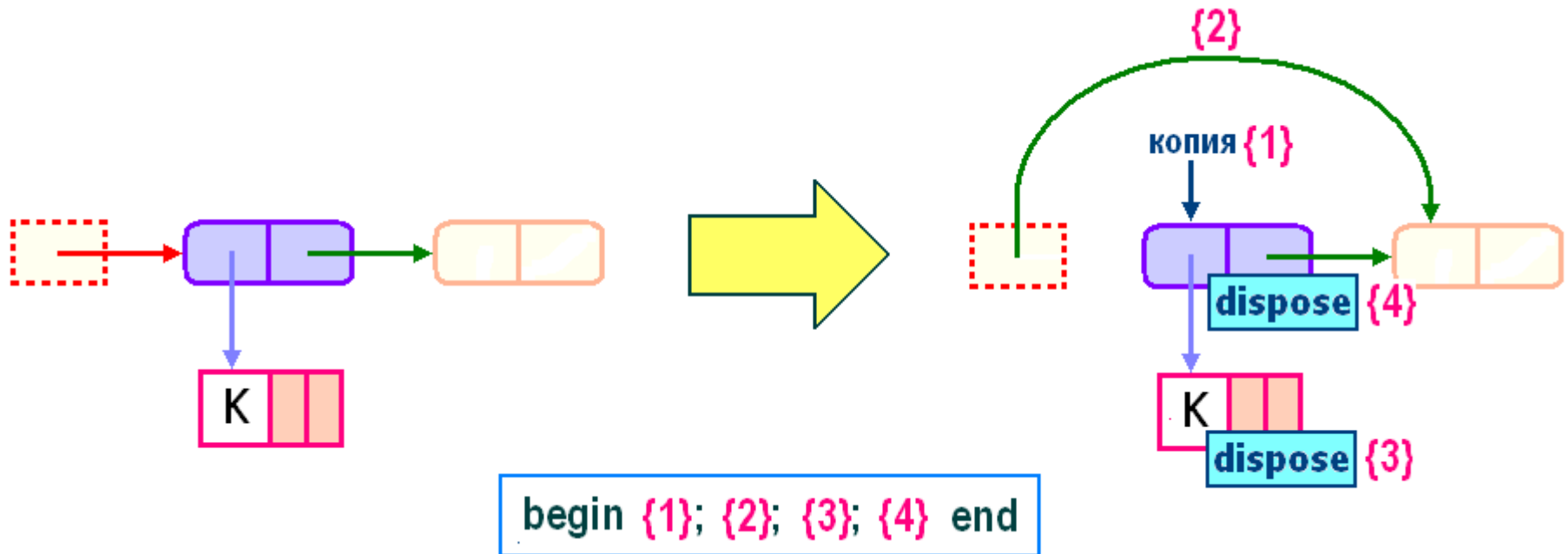
на вновь созданную (Old= false)

```
function FormHTC(K : integer; var Old : boolean) : pElem;
  var  H : integer;
       C : pCamel;
       E : pElem;
begin
      E:=FindHTC(K);
      Old:=(E <> nil);
  if not Old then begin
      new(E); E^.Key:=K;           { Создать и заполнить }
      H:=hash(K);
      C:=T[H];
      new(T[H]); T[H]^..CML:=C;   { Создать и }
      T[H]^..BAG:=E              { заполнить }
  end;
  FormHTC:=E                    end;
```

Удалить из хеш-таблицы запись с заданным ключом / Введение

KILLITC(K)

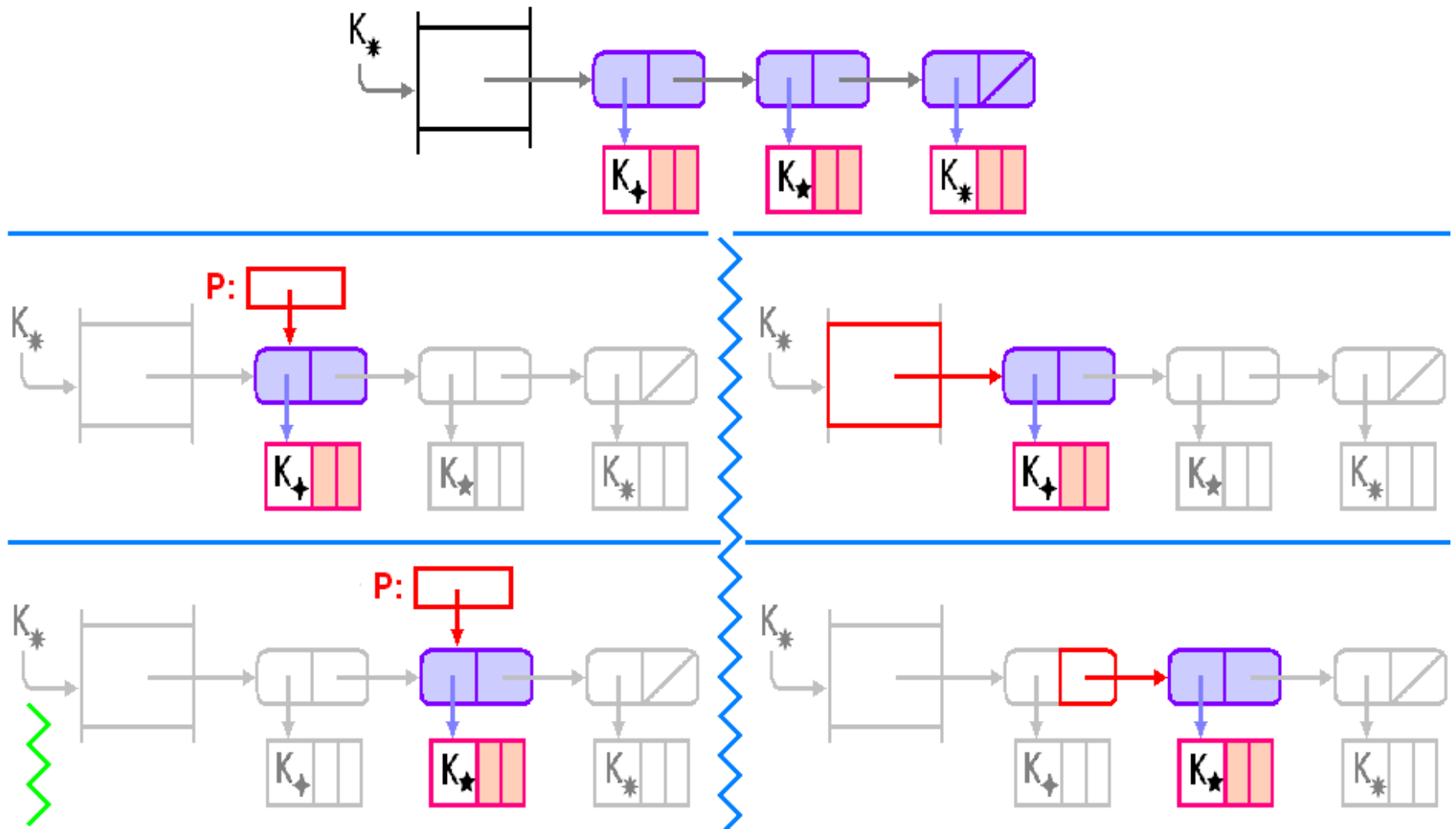
Операция непосредственного удаления записи



FindHTC

vs.

KillHTC



Удалить из хеш-таблицы запись с заданным ключом

```
procedure KillHTC(K : integer);  
  var H : integer;  
      V : pCamel;  
  
begin  
  H:=hash(K);  
  V:=T[H];  
  KILL(T[H]);  
  while V <> nil do begin  
    KILL(V^.CML);  
    if V <> nil  
    then V:=V^.CML  
  end  
end;  
end;
```

```
procedure KILL(var C : pCamel);  
  var U : pCamel;  
begin  if C = nil then Exit;  
       if C^.BAG^.Key <> K  
       then Exit;  
  
  {1}   U:=C;  
  {2}   C:=C^.CML;  
  {3}   dispose(U^.BAG);  
  {4}   dispose(U);  
       V:=nil           { стоп }  
end;
```

Удалить из хеш-таблицы запись с заданным ключом / Рекурсивная реализация

```
procedure RillHTC(K : integer);
```

```
  procedure RILL(var C : pCamel);  
    var U : pCamel;  
  begin  if C = nil  then Exit;  
        if C^.BAG^.Key = K  then begin  
{1}      U:=C;  
{2}      C:=C^.CML;  
{3}      dispose(U^.BAG);  
{4}      dispose(U);  
        Exit  
        end;  
        RILL(C^.CML)  
  end;
```

```
begin RILL(T[hash(K)])  end;
```

Обзор лекции No.13

Таблицы

Таблицы с неупорядоченными элементами

Операции поиска, вставки и удаления элементов в таблицах с неупорядоченными элементами

Таблицы с упорядоченными элементами

Операции поиска, вставки и удаления элементов в таблицах с упорядоченными элементами

Оценки сложности операций поиска, вставки и удаления элементов в таблицах с упорядоченными и неупорядоченными элементами

Хеш-таблицы

Хеш-функции

Открытое хеширование

Операции поиска, вставки и удаления элементов при открытом хешировании