Cho dãy khóa X:

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

1. Sắp xếp dãy X theo phương pháp phân đoạn:

* Sắp xếp tăng dần:

Chọn t= X7 = 25 làm chốt, i = left =0, j = right = 14.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Duyệt từ left =0

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Giảm j cho đến khi gặp khóa không lớn hơn chốt

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |  |  |  | j |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Đổi chỗ Xi và Xj (khi i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Tiếp tục tăng i lên 1 đơn vị và giảm j 1 đơn vị.tiếp tục quá trình. tăng i cho đến khi gặp khóa không nhỏ hơn chốt và giảm j cho tới khi gặp khóa không lớn hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  | i |  |  |  |  | j |  |  | j |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi (i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  | i |  |  |  |  | j |  |  |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 25 | 6 | 98 | 17 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Giảm j cho đến khi gặp khóa không lớn hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  | i |  |  | j |  | j |  |  |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 25 | 6 | 98 | 17 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  | i |  |  | j |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 17 | 6 | 98 | 25 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Tăng i cho đến khi gặp khóa không nhỏ hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  | i | j |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 17 | 6 | 98 | 25 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  | i | j |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 17 | 6 | 25 | 98 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Sau đó tăng I lên 1 đơn vị và j1 đơn vị

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  | j | i |  |  |  |  |  |
| 21 | 8 | 17 | 6 | 25 | 98 | 83 | 34 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Đến đây kết thúc sắp xếp lượt 1 vì j<i.

Như vậy sau 1 lần duyệt ta được 2 phân đoạn, phân đoạn 1 từ Xleft đến Xj gồm các phần tử nhỏ hơn chốt và phân đoạn 2 từ Xi đến Xright gồm những phần tử lớn hơn chốt.

Tiếp tục sắp xếp phân đoạn 1 và phân đoạn 2 theo kỹ thuật như ở lượt đầu. quá trình phân đoạn kết thúc khi mỗi đoạn chỉ còn 1 phần tử. đến đây ta hoàn thành dãy sắp xếp.

* Sắp xếp giảm dần:

Chọn t= X7 = 25 làm chốt, i = left =0, j = right = 14.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Duyệt từ left =0

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| i |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Tăng i cho đến khi gặp khóa không lớn hơn chốt

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | i |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |
| 50 | 85 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 8 |

Đổi chỗ Xi và Xj (khi i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | i |  | i |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j | j |
| 50 | 85 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 71 | 8 |

Tiếp tục tăng i lên 1 đơn vị và giảm j 1 đơn vị.tiếp tục quá trình. tăng i cho đến khi gặp khóa không lớn hơn chốt và giảm j cho tới khi gặp khóa không nhỏ hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  | i |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 6 | 8 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi (i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  | i |  | i |  |  |  |  |  |  | j | j |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 63 | 6 | 8 |

Tăng i đến khóa không lớn hơn chốt. giảm j đến khóa không nhỏ hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  | i |  |  |  |  |  |  | j |  |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 63 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 17 | 6 | 8 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi i<j).

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  | i |  | i |  |  |  | j | j |  |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 63 | 83 | 25 | 66 | 42 | 50 | 59 | 17 | 6 | 8 |

Tăng i đến khóa không lớn hơn chốt. giảm j đến khóa không nhỏ hơn chốt.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  |  |  | i |  |  |  | j |  |  |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 63 | 83 | 59 | 66 | 42 | 50 | 25 | 17 | 6 | 8 |

Đổi chỗ Xi và Xj(khi i<j)

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | j | i |  |  |  |
| 50 | 85 | 34 | 71 | 98 | 63 | 83 | 59 | 66 | 42 | 50 | 25 | 17 | 6 | 8 |

Đến đây kết thúc sắp xếp lượt 1 vì j<i.

Như vậy sau 1 lần duyệt ta được 2 phân đoạn, phân đoạn 1 từ Xleft đến Xj gồm các phần tử lớn hơn chốt và phân đoạn 2 từ Xi đến Xright gồm những phần tử nhỏ hơn chốt.

Tiếp tục sắp xếp phân đoạn 1 và phân đoạn 2 theo kỹ thuật như ở lượt đầu. quá trình phân đoạn kết thúc khi mỗi đoạn chỉ còn 1 phần tử. đến đây ta hoàn thành dãy sắp xếp.

1. Sắp xếp theo phương pháp vun đống.

* Sắp xếp tăng dần:

Cây nhị phân biểu diễn dãy khóa:

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

Ta xử lí từ cây con có nút gốc là 25(vị trí thứ 8-X7 trở thành đống.

Lùi về 1 vị trí là vịt trí thứ 7-X6. X6<X14(83<85). Nên ta tiến hành đổi vị trí cho nó.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 85 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 83 |

Tiến hành vun cây con nút thứ 6-X5 trở thành đống

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 63 | 85 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 17 | 71 | 83 |

Tiến tục vun cây con nút thứ 5-X4 trở thành đống.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

Tiến tục vun cây con nút thứ 4-X3 trở thành đống.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 66 | 98 | 63 | 85 | 25 | 6 | 42 | 21 | 59 | 17 | 71 | 83 |

Tiến tục vun cây con nút thứ 3-X2 trở thành đống.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 85 | 66 | 98 | 63 | 83 | 25 | 6 | 42 | 21 | 59 | 17 | 71 | 34 |

Tiến tục vun cây con nút thứ 2-X1 trở thành đống.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 98 | 85 | 66 | 42 | 63 | 83 | 25 | 6 | 8 | 21 | 59 | 17 | 71 | 34 |

Tiến tục vun cây con nút thứ 1-X0 trở thành đống.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 98 | 66 | 85 | 50 | 42 | 63 | 83 | 25 | 6 | 8 | 21 | 59 | 17 | 71 | 34 |

Đến đây ta đã được khóa trội ở vị trí đầu tiên của mảng. sau đó ta tiến hành hoán vị khóa trội 98 và khóa ở vị trí cuối cùng. Sau đó ta tiến hành loại bỏ khóa 98 ra khỏi cây.

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13 14

Cây còn lại sẽ là:

0

1 2

3 4 5 6

7 8 9 10 11 12 13

Tiến hành vun đống như trên cho đến khi toàn bộ dãy được sắp xếp

1. Sắp xếp theo phương pháp hoà nhập

* Sắp xếp tăng dần

Cho dãy khóa

50 8 34 6 98 17 83 25 66 42 21 59 63 71 85

Coi dãy khóa gồm 15 vệt có độ dài là 1

[50] [8] [34] [6] [98] [17] [83] [25] [66] [42] [21] [59] [63] [71] [85]

Trộn và sắp xếp các vệt độ dài 1 kề nhau ta được

Giữ nguyên vệt lẻ [85]

[8 50] [6 34] [17 98] [25 83] [42 66] [21 59] [63 71] [85]

Trộn các vệt có độ dài 2 kề nhau ta được

[6 8 34 50] [17 25 83 98] [21 42 59 66] [63 71] [85]

Trộn các vệt có độ dài 4 kề nhau ta được

[6 8 17 25 34 50 83 98] [21 42 59 66] [63 71] [85]

Như vậy ta đã được 4 dãy được sắp xếp theo thứ tự tăng dần

Ta tiến hành ghép 2 dãy 1 với nhau ta được

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| x | 6 | 8 | 17 | 25 | 34 | 50 | 83 | 98 |
| y | 21 | 42 | 59 | 66 |  |  |  |  |

So sánh X[0] và Y[0]. Gán X[0] cho Z[0]

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| z | 6 |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |

So sánh X[1] và Y[0].

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| x | 6 | 8 | 17 | 25 | 34 | 50 | 83 | 98 |
| y | 21 | 42 | 59 | 66 |  |  |  |  |

Gán X[1] cho Z[1]

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| z | 6 | 8 |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |

Cứ lần lượt lấy các giá trị của X so sanh với các giá trị của Y rồi lấy giá trị nhỏ hơn gán vào Z. cuỗi cùng ta được dãy Z

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| z | 6 | 8 | 17 | 21 | 25 | 34 | 42 | 50 | 59 | 66 | 83 | 98 |

Tương tự với dãy còn lại

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| A | 63 | 71 |
| B | 85 |  |

Trộn hai dãy ta được dãy

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| C | 63 | 71 | 85 |

Ta tiếp tục trộ dãy Z và dãy C.

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| z | 6 | 8 | 17 | 21 | 25 | 34 | 42 | 50 | 59 | 66 | 83 | 98 |  |  |  |
| c | 63 | 71 | 85 |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| F | 6 | 8 | 17 | 21 | 25 | 34 | 42 | 50 | 59 | 63 | 66 | 71 | 83 | 85 | 98 |
|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |

1. Tìm kiếm tuần tự

* Với K1=98

|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| X0 | X1 | X2 | X3 | X4 | X5 | X6 | X7 | X8 | X9 | X10 | X11 | X12 | X13 | X14 |
| 50 | 8 | 34 | 6 | 98 | 17 | 83 | 25 | 66 | 42 | 21 | 59 | 63 | 71 | 85 |

Với i=0<n-1 R0.key=50≠K1, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=1<n-1 R1.key=8≠K1, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=2<n-1 R2.key=34≠K1, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=3<n-1 R3.key=6≠K1, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=4<n-1 R4.key=98=K1, kết thúc tìm kiếm và trả về vị trí tìm được i=4

Có 5 phép so sánh để tìm được K1=98

* Với K2=63

Với i=0<n-1 R0.key=50≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=1<n-1 R1.key=8≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=2<n-1 R2.key=34≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=3<n-1 R3.key=6≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=4<n-1 R4.key=98≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=5<n-1 R5.key17≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=6<n-1 R6.key=83≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=7<n-1 R7.key=25≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=8<n-1 R8.key=66≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=9<n-1 R9.key=42≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=10<n-1 R10.key=21≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=11<n-1 R11.key=59≠K2, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=12<n-1 R12.key=63=K3, kết thúc tìm kiếm và trả về vị trí tìm được i=12

Có 13 phép so sánh để tìm được K2=63

* Với K3=44

Với i=0<n-1 R0.key=50≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=1<n-1 R1.key=8≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=2<n-1 R2.key=34≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=3<n-1 R3.key=6≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=4<n-1 R4.key=98≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=5<n-1 R5.key17≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=6<n-1 R6.key=83≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=7<n-1 R7.key=25≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=8<n-1 R8.key=66≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=9<n-1 R9.key=42≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=10<n-1 R10.key=21≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=11<n-1 R11.key=59≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=12<n-1 R12.key=63≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=13<n-1 R13.key=71≠K3, chuyển sang so sánh bản ghi tiếp theo.

Với i=14<n-1 R14.key=85≠K3, kết thúc tìm kiếm và thông báo không có khóa K3=44 trong dãy.