

Binarni Radix sort

DN1

Binarni Radix sort

- V sklopu 1. domače naloge implementirajte algoritem Binarni Radix sort za urejanje poljubnih 8-bitnih (tj. podatkovni tip unsigned char) pozitivnih celih števil (v razponu $[0, 255]$), kot konzolno aplikacijo v programskem jeziku C++.
- **Binarni Radix sort**
 1. Od polja vhodnih števil A vzamite od vsakega števila k -ti bit (k je na začetku 0). Tako dobite polje bitov D .
 2. Bite (polje D) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).
 3. Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).
 4. Indeks k inkrementirate in se vrnete na prvi korak. Postopek ponovite še 7-krat saj sortiramo 8-bitna števila.

Binarni Radix sort

- Vzemimo 8-bitna števila 14, 2, 5 in 12 iz vhodnega polja A in jih uredimo z binarnim Radix sort algoritmom:

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0

i:	0	1	2	3
A:	14	5	2	12

1. korak

- Od polja vhodnih števil A vzemite od vsakega števila k -ti bit (k je na začetku 0). Tako dobite polje bitov D .

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0

i:	0	1	2	3
A:	14	5	2	12
j:	0	1	2	3
D:	0	1	0	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0

i:	0	1	2	3
A:	14	5	2	12
j:	0	1	2	3
D:	0	1	0	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0

i:	0	1	2	3
A:	14	5	2	12
j:	0	2	3	1
D:	0	0	0	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0

i:	0	1	2	3
A:	14	5	2	12
j:	0	2	3	1
D:	0	0	0	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k:\nA:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1

i:	0	2	3	1
A:	14	2	12	5
j:	0	2	3	1
D:	0	0	0	1

4. korak

- Indeks k inkrementirate in se vrnete na prvi korak. Postopek ponovite še 7-krat saj sortiramo 8-bitna števila.
- $k=1$

1. korak

- Od polja vhodnih števil A vzemite od vsakega števila k -ti bit (k je sedaj 1). Tako dobite polje bitov D .

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1

i:	0	1	2	3
A:	14	2	12	5
j:	0	1	2	3
D:	1	1	0	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1

i:	0	1	2	3
A:	14	2	12	5
j:	0	1	2	3
D:	1	1	0	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1

i:	0	1	2	3
A:	14	2	12	5
j:	2	3	0	1
D:	0	0	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1

i:	0	1	2	3
A:	14	2	12	5
j:	2	3	0	1
D:	0	0	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k:	7	6	5	4	3	2	1	0
	A:								
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0

i:	2	3	0	1
A:	12	5	14	2
j:	2	3	0	1
D:	0	0	1	1

4. korak

- Indeks k inkrementirate in se vrnete na prvi korak.
- $k=2$

1. korak

- Od polja vhodnih števil A vzemite od vsakega števila k -ti bit (k je sedaj 2). Tako dobite polje bitov D .

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0

i:	0	1	2	3
A:	12	5	14	2
j:	0	1	2	3
D:	1	1	1	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0

i:	0	1	2	3
A:	12	5	14	2
j:	0	1	2	3
D:	1	1	1	0

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0

i:	0	1	2	3
A:	12	5	14	2
j:	3	0	1	2
D:	0	1	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0

i:	0	1	2	3
A:	12	5	14	2
j:	3	0	1	2
D:	0	1	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k:	7	6	5	4	3	2	1	0
	A:								
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	3	0	1	2
A:	2	12	5	14
j:	3	0	1	2
D:	0	1	1	1

4. korak

- Indeks k inkrementirate in se vrnete na prvi korak.
- $k=3$

1. korak

- Od polja vhodnih števil A vzemite od vsakega števila k -ti bit (k je sedaj 3). Tako dobite polje bitov D .

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	1	2	3
A:	2	12	5	14
j:	0	1	2	3
D:	0	1	0	1

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	1	2	3
A:	2	12	5	14
j:	0	1	2	3
D:	0	1	0	1

2. korak

- Bite (polje *D*) sortirajte s stabilnim algoritmom za sortiranje (najboljše counting sort).

Binarni zapis števil	k:	7	6	5	4	3	2	1	0
	A:								
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	1	2	3
A:	2	12	5	14
j:	0	2	1	3
D:	0	0	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	1	2	3
A:	2	12	5	14
j:	0	2	1	3
D:	0	0	1	1

3. korak

- Glede na indekse sortiranih bitov popravite vrstni red števil v A (tako velja $i == j$, za $A[i]$ in $D[j]$).

Binarni zapis števil	k:\nA:	7	6	5	4	3	2	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	2	1	3
A:	2	5	12	14
j:	0	2	1	3
D:	0	0	1	1

4. korak

- Indeks k inkrementirate in se vrnete na prvi korak.
- $k=4 \rightarrow 7$
 - Ni sprememb v vrstnem redu

Binarni zapis števil	k: A:	7	6	5	4	3	2	1	0
	2	0	0	0	0	0	0	1	0
	5	0	0	0	0	0	1	0	1
	12	0	0	0	0	1	1	0	0
	14	0	0	0	0	1	1	1	0

i:	0	1	2	3
A:	2	5	12	14

Pomoč pri implementaciji

- Uporaba tipa: unsigned char
- Dostop do k-tega bita števila A[i]:
 - `bool bit = (A[i] >> k) & 1;`
- Izpis bitov števila A[i]:
 - `for(int k=0;k<8;k++)`
`std::cout<< (A[i] >> k) & 1 <<"\n";`
- Namig:
 - V vsakem prehodu skozi korake 1-3 je možno urediti števila v polju A tudi brez uporabe polja D, saj so vse vrednosti v polju D neposredno dostopne iz polja A.

Counting sort za stabilno urejanje polja A po k-tem bitu:

- 1. korak: za vsak $A[i]$ velja $C[(A[i] \gg k) \& 1]++$
- 2. korak (prefix sum): $C[1] += C[0]$
- 3. korak: $B[--C[(A[i] \gg k) \& 1]] = A[i]$
- 4. Imamo sortirano polje A po k-tem bitu v polju B. Zamenjamo kazalca od polj: `std::swap(A, B)`