

# Řazení III cvičení



2012-04-17

Návrh Designu: Radek Mařík

# 1.



☞ Pomocí Radix sort-u řadíme pole  $n$  řetězců, každý řetězec má kladnou délku  $k$ . Asymptotická složitost tohoto řazení je

- a)  $\Theta(k^2)$
- b)  $\Theta(n^2)$
- c)  $\Theta(k \cdot n)$
- d)  $\Theta(n \cdot \log(n))$
- e)  $\Theta(k \cdot n \cdot \log(n))$

# 2a.



☞ Následující posloupnost řetězců je nutno seřadit pomocí Radix Sortu (přihrádkového řazení). Proveďte první průchod (z celkových čtyř průchodů) algoritmu danými daty a napište, jak budou po tomto prvním průchodu seřazena.

**I I Y I   P I Y Y   Y I I I   Y P P P   Y Y Y I   P Y P P   P I P I   P P Y I**

# 2b.



☞ Následující posloupnost řetězců je nutno seřadit pomocí Radix Sortu (přihrádkového řazení). Proveďte první průchod (z celkových čtyř průchodů) algoritmu danými daty a napište, jak budou po tomto prvním průchodu seřazena.

**JKKJ KEEJ JKJJ KJKK KJEE KEEJ EJEE JEEJ**

# 3.



☞ Pole A obsahuje téměř seřazené řetězce (např. z 99% seřazené), pole B obsahuje řetězce stejné délky, ale zcela neseřazené. Radix sort seřadí asymptoticky

- a) A rychleji než B
- b) B rychleji než A
- c) A stejně rychle jako B, použije více paměti pro řazení A
- d) A stejně rychle jako B, použije více paměti pro řazení B
- e) A stejně rychle jako B a použití paměti bude stejné

# 4a.



☞ Radix sort řadí dané pole řetězců. Napište, jak budou zaplněna jednotlivá pomocná pole (z, k, d, podle přednášky) po prvním průchodu algoritmu tj, po seřazení podle posledního znaku.

**dda, bab, ddc, aaa, bcd, dbc, bbb, add, ccd, dab, bbc**

# 4b.



☞ Radix sort řadí dané pole řetězců. Napište, jak budou zaplněna jednotlivá pomocná pole (z, k, d, podle přednášky) po prvním průchodu algoritmu tj, po seřazení podle posledního znaku.

**dad, caa, cad, aac, bca, dbc, bbd, ddc, cda, dac, bbc**

# 5.



- ☞ Během provádění Radix sortu známe obsah polí  $z1$ ,  $k1$ ,  $d1$  (viz přednáška). Máme určit, podle kterého znaku právě řazení probíhá. To určit
- a) lze, index tohoto znaku je uložen v  $k1[0]$
  - b) lze, index tohoto znaku je uložen v  $d1[0]$
  - c) lze, index tohoto znaku je uložen v  $z1[0]$
  - d) nelze, protože algoritmus tuto informaci v  $d1$  soustavně přepisuje
  - e) nelze, pole  $z1$ ,  $k1$ ,  $d1$  tuto informaci neregistrují



# 6.



☞ Během provádění Radix sortu známe obsah polí  $z1$ ,  $k1$ ,  $d1$  (viz přednáška). Máme určit, zda v tomto okamžiku již byl dokončen jeden z průchodů algoritmu vstupními daty . To určit

- a) nelze, neznáme pořadí prvků ve vstupním poli
- b) nelze, některé prvky v poli  $d1$  mohou být stejné
- c) nelze, některé prvky v polích  $z1$ ,  $k1$  mohou být stejné
- d) lze, sečtením délek všech seznamů uložených v poli  $d1$
- e) lze, sečtením rozdílů odpovídajících si prvků v  $k1$  a  $z1$

# 7a.



Radix sort právě řadí podle 3 znaku od konce a ještě průchod nedokončil. Jak se bude postupně měnit obsah polí po zařazení každého z dalších řetězců?

**abbac** (9), **aaaaa** (4), **bbbac** (6),

(čísla) uvádějí pozici řetězce ve vstupním poli.

Aktuální obsah polí je

z1			k1			d1									
a	b	c	a	b	c	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
3	10	5	1	2	5	0	0	8	0	0	0	2	1	0	7

# 7b.



Radix sort právě řadí podle 4 znaku od konce a ještě průchod nedokončil. Jak se bude postupně měnit obsah polí po zařazení každého z dalších řetězců?

**baaab** (11), **ccaba** (4), **ababa** (6), **babab** (5), **bbbbc** (10)  
(čísla) uvádějí pozici řetězce ve vstupním poli.

Aktuální obsah polí je

z1			k1			d1										
a	b	c	a	b	c	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
8	0	3	1	0	2	0	0	2	0	0	0	9	7	1	0	0

# 8.



- ☞ Každé kladné číslo typu `int` lze interpretovat jako posloupnost čtyř znaků reprezentujících jeho zápis v soustavě o základu 256.
- ☞ Jak je nutno modifikovat Radix sort, aby mohl řadit pole takto interpretovaných celých čísel?
- ☞ Bude to časově/paměťově výhodné? Pro jak veliká pole?

# 9.



- ☞ Uvažujme pole obsahující 1000 navzájem různých čísel v pohyblivé řádové čárce. Counting sort se pro toto pole
- a) hodí, protože toto řazení má lineární složitost
  - b) hodí, protože toto řazení má sublineární složitost
  - c) hodí, protože čísla lze převést na řetězce
  - d) nehodí, protože čísla v poli nemusí být celá
  - e) nehodí, protože čísla jsou navzájem různá

# 10.



☞ Counting sortem řadíme pole čísel:

8 14 14 7 11 11 6 3 12 11 2 12 14 9 8

☞ Jaký bude počáteční obsah pole četností pro tato data?

# 11a.



Counting sortem řadíme pole čísel:

50 88 87 87 93 87 23 53 70 89 53 62

Jaký bude nejmenší a největší index v poli četností?

- a) 50 62
- b) 0 62
- c) 0 93
- d) 23 93
- e) 50 93

# 11b.



Counting sortem řadíme pole čísel:

56 54 20 13 44 75 84 39 31 34 68

Jaký bude nejmenší a největší index v poli četností?

- a) 20 56
- b) 20 84
- c) 1 56
- d) 56 84
- e) 56 68



# 12a.



☞ Řadíme 14 celých čísel. Těsně předtím, než se začne plnit výstupní pole v Counting sortu, je obsah původního pole četností následující (slabě psaná čísla jsou indexy):

10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
1	3	4	8	10	12	12	12	13	14

☞ Napište, jak vypadá výsledné uspořádané pole, za předpokladu, že všechna pole začínají indexem 1.

# 12b.



☞ Řadíme 15 celých čísel. Těsně předtím, než se začne plnit výstupní pole v Counting sortu, je obsah původního pole četností následující (slabě psaná čísla jsou indexy):

10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
0	1	2	3	7	9	9	13	14	15

☞ Napište, jak vypadá výsledné uspořádané pole, za předpokladu, že všechna pole začínají indexem 1.

# 13.



- ☞ Na začátku Counting sortu je v poli četností uložena právě četnost výskytu každé hodnoty ve vstupním poli. V průběhu řazení se obsah pole četností průběžně mění.
- ☞ Rozhodněte, zda je možno po dokončení celého řazení rekonstruovat z modifikovaného pole četností původní (a ovšem i výsledné) četnosti jednotlivých řazených hodnot.