

Ordenação de Dados (V)

Prof. Ronaldo S. Mello
2002/2

RadixSort

- Algoritmo de ordenação por distribuição que ordena com base nos **dígitos** de um número
 - prioriza (inicia por) dígitos menos significativos
- Comparação com o *BucketSort*
 - contabiliza também ocorrências de elementos
 - melhor desempenho médio
 - m não está associado a um valor máximo previsto para um conjunto de elementos e sim ao conjunto de dígitos que podem existir em um número
 - Sistema decimal: **$m = 10$ (m é pequeno!)**
 - o número máximo de iterações do algoritmo depende do número máximo de dígitos (**p**) que um número pode ter (**p é pequeno, em geral**)

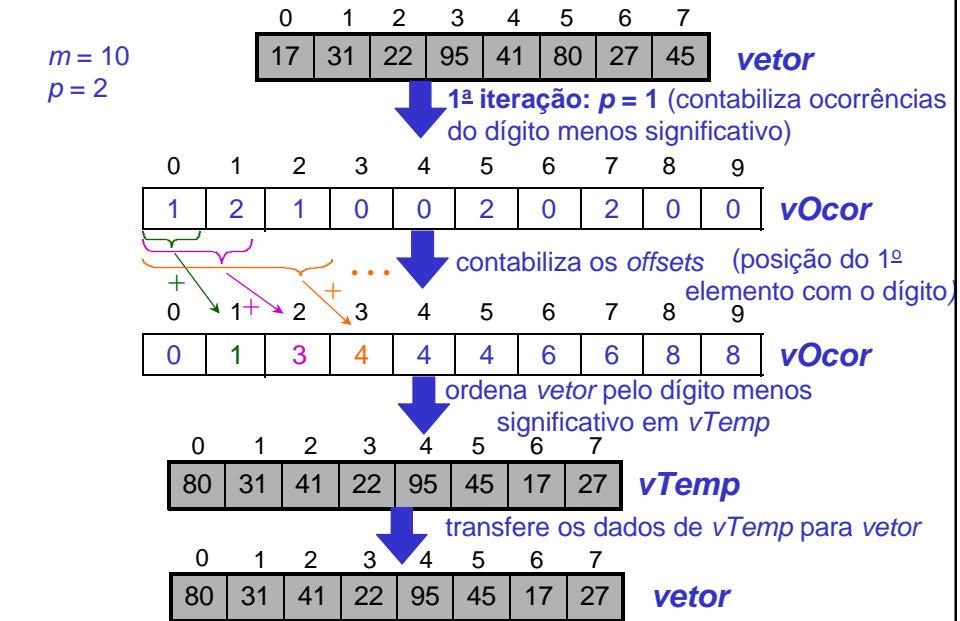
RadixSort

- Restrições
 - ordena elementos numéricos inteiros
 - m depende do conjunto de dígitos ($m = 10$, em geral)
 - elementos não ultrapassam um número de dígitos p
- Exemplo
 - ordenação dos 80 empregados da empresa pelo seu tempo de serviço (em anos)
 - $n = 80$
 - $m = 10$
 - $p = 2$ (0 a 99)

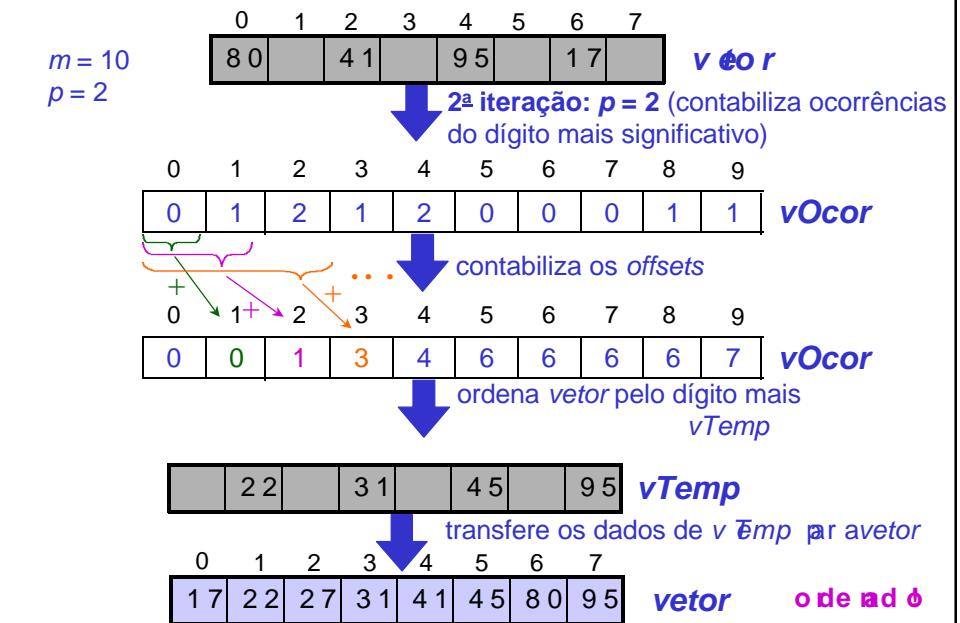
RadixSort - Funcionamento

- Utiliza dois vetores auxiliares:
 - $vOcor$ (número de ocorrências de elementos)
 - $vTemp$ (temporário - mantém os elementos do vetor ordenados por um certo dígito)

RadixSort - Funcionamento



RadixSort - Funcionamento



RadixSort - Implementação

Classe OrdenadorRadixSort

SubClasse de Ordenador

início

 m, p inteiro;

 vOcor, vTemp inteiro[];

 construtor OrdenadorBucketSort (m inteiro, p inteiro);

 início

 this.m ← m;

 this.p ← p;

 vOcor ← NOVO inteiro[m];

 vTemp ← NOVO inteiro[n];

 fim;

 ...

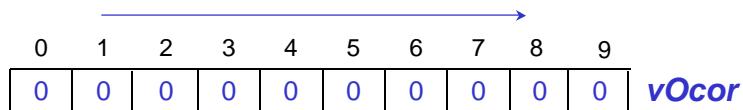
 fim;

RadixSort – Método Ordena

- Realiza p iterações. Na i -ésima iteração:
 1. inicializa $vOcor$ com zero
 2. $vOcor$ recebe o número de ocorrências de cada i -ésimo dígito
 3. uma vez preenchido o $vOcor$, são contabilizados nele os $offsets$ para cada dígito (posições onde iniciam os elementos que possuem um certo valor de dígito)
 4. com base nestes $offsets$, $vTemp$ recebe os elementos do $vetor$ ordenado pelo i -ésimo dígito
 5. transfere-se os elementos de $vTemp$ para $vetor$

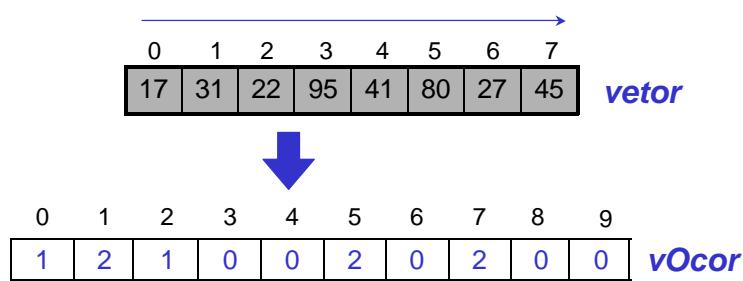
RadixSort – Etapa 1

1. Inicializa *vOcor* com zero
 - complexidade: $O(m \cdot p)$



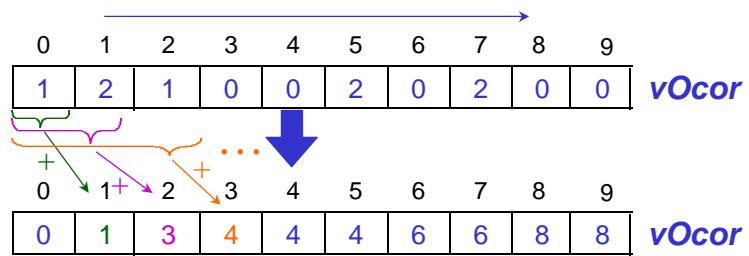
RadixSort – Etapa 2

2. Varre *vetor* e contabiliza o número de ocorrências de cada i-ésimo dígito em *vOcor*
 - complexidade: $O(n \cdot p)$



RadixSort – Etapa 3

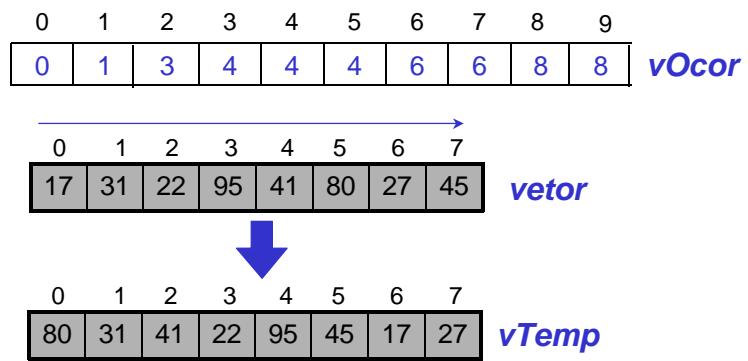
3. Contabiliza os *offsets* em *vOcor*
- complexidade: $O(m \cdot p)$



RadixSort – Etapa 4

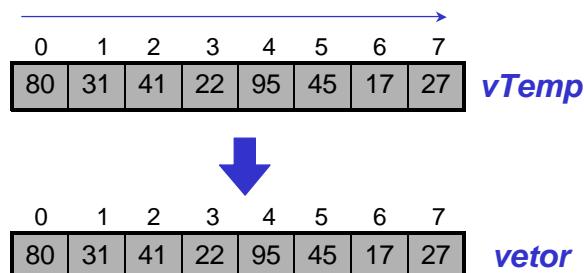
4. Ordena *vetor* em *vTemp* com base nos *offsets* em *vOcor*

- complexidade: $O(n \cdot p)$



RadixSort – Etapa 5

- Transfere os dados de $vTemp$ para $vetor$
 - complexidade: $O(n \cdot p)$



RadixSort - Complexidade

- Complexidades envolvidas:
 - $O(m.p)$ e $O(n.p) \Rightarrow O(p(m + n))$
 - considerando que m e p são pequenos (para um sistema decimal, tem-se em geral: $m = 10$ e $p \leq 10$), sua complexidade é assumida como linear no número de dados
- Complexidade do RadixSort: $O(n)$

Exercício

- *Implementar para a classe OrdenadorRadixSort.*
 - *ordena()*