



Análise de Complexidade Temporal

Curso: Licenciatura em Engenharia Informática

Cadeira: Algoritmos e Estruturas de Dados

Alunos: Bernardo Freitas - 88612, Francisco Neves – 67585

Grupo: 50

Ano Letivo: 2024/2025

Introdução

O relatório tem como finalidade analisar de forma aprofundada a complexidade temporal da estrutura de dados FintList, uma implementação personalizada de lista duplamente ligada baseada em arrays paralelos. A FintList foi concebida como uma alternativa eficiente às estruturas nativas do Java, nomeadamente a LinkedList e o ArrayList, combinando as vantagens de ambos os paradigmas: acesso por índice e gestão dinâmica de elementos. Este estudo visa compreender o comportamento temporal tanto do ponto de vista teórico como empírico. Será também estabelecida uma comparação direta com a LinkedList do Java fornecido pelo dirigente da cadeira, professor João Dias, de modo a evidenciar as diferenças de desempenho e de implementação.

Aproximação tilde $\text{get}(\text{int index})$

FintList:

Função $\text{get}(\text{int index})$, $(67585 \% 4 = 1)$ logo é o $\text{get}()$;

```
public int get(int index) no usages
{
    if(index < 0 || index >= this.size) throw new IndexOutOfBoundsException("Falhou no Get");

    int current;

    if (index < this.size / 2)
    {
        current = this.head;
        for (int i = 0; i < index; i++)
        {
            current = this.data_dir[current];
        }
    }
    else
    {
        current = this.tail;
        for (int i = this.size - 1; i > index; i--)
        {
            current = this.data_esq[current];
        }
    }

    return this.data[current];
}
```

Fig. – 1 Descrição da função Get do nosso código

Melhor caso: $\sim(1)$ quando o índice é igual a 0 ou $\text{size} - 1$ (extremidades).

Pior caso: $\sim(N/2)$ ocorre quando o índice que se pretende aceder se encontra no meio da estrutura de dados.

LinkedList:

Função $\text{get}(\text{int index})$:

```
public T get(int index) { no usages
    Node n = this.first;
    while(index != 0)
    {
        n = n.next;
        index--;
    }

    return n.item;
}
```

Fig.2– demonstração da função Get do código fornecido pelo professor.

Melhor caso: $\sim(1)$ quando o índice é igual a 0

Pior caso: $\sim(n)$ quando o índice é $n-1$

3. Testes Empíricos FintList vs LinkedList:

AddAt():

```
public static void main(String[] args) {
    System.out.println("ADD AT MINHA LISTA");
    TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
        (Integer n) -> {
            FintList list = new FintList();
            for (int i = 0; i < n; i++) {
                list.add(i);
            }
            return list;
        },
        (FintList list) -> {
            for (int i = 0; i < list.size(); i += 5) {
                list.addAt(i, i);
            }
        },
        iterations: 9);
}
```

Fig.3 - Demonstração do código utilizado para obter os resultados utilizados na comparação.

i	complexity	time(ms)	estimated r
0	125	0.0	---
1	250	0.0	0.0
2	500	0.0	0.0
3	1000	0.520833	0.0
4	2000	0.520833	1.0
5	4000	1.5625	3.0000019200012287
6	8000	6.25	4.0
7	16000	26.041666	4.16666656
8	32000	105.729166	4.060000078336002
9	64000	430.208333	4.068965539745202

Fig.4 – demonstração do nosso caso que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade $O(n^2)$

```
System.out.println("ADD AT LISTA PROF");
TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
    (Integer n) -> {
        LinkedList<Integer> list = new LinkedList<>();
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            list.add(i);
        }
        return list;
    },
    (LinkedList<Integer> list) -> {
        for (int i = 0; i < list.size(); i += 5) {
            list.addAt(i, i);
        }
    },
    iterations: 9);
}
```

Fig.5 - Demonstração do código fornecido pelo professor para efeito de comparação.

i	complexity	time(ms)	estimated r
0	125	0.0	---
1	250	0.0	0.0
2	500	0.520833	0.0
3	1000	0.520833	1.0
4	2000	1.041666	2.0
5	4000	5.208333	5.000002880001843
6	8000	21.875	4.200000268800017
7	16000	91.145833	4.166666651428572
8	32000	376.5625	4.131428586537796
9	64000	1570.3125	4.170124481327801

Fig.6 – demonstração do caso resultado do código fornecido pelo professor, que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade $O(n^2)$

RemoveAt():

```
System.out.println("REMOVE AT MINHA LISTA");
TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
    (Integer n) -> {
        FintList list = new FintList();
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            list.add(i);
        }
        return list;
    },
    (FintList list) -> {
        for (int i = list.size()-1; i >= 0; i -= 5) {
            list.removeAt(i);
        }
    },
    iterations: 9);
```

Fig.7 - Demonstração do código utilizado para obter os resultados utilizados na comparação

```
REMOVE AT MINHA LISTA
i  complexity  time(ms)  estimated r
0  125 0.0 ---
1  250 0.0 0.0
2  500 0.0 0.0
3  1000 0.0 0.0
4  2000 0.0 0.0
5  4000 1.5625 0.0
6  8000 4.166666 2.66666624
7  16000 17.1875 4.125000660000105
8  32000 67.708333 3.93939392
9  64000 273.4375 4.0384615583431955
```

Fig.8 – demonstração do nosso caso que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade $O(n^2)$

```
System.out.println("REMOVE AT LISTA PROF");
TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
    (Integer n) -> {
        LinkedList<Integer> list = new LinkedList<>();
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            list.add(i);
        }
        return list;
    },
    (LinkedList<Integer> list) -> {
        for (int i = list.size()-1; i >= 0; i -= 5) {
            list.removeAt(i);
        }
    },
    iterations: 9);
```

Fig.9 - Demonstração do código utilizado para obter os resultados utilizados na comparação

```
REMOVE AT LISTA PROF
i  complexity  time(ms)  estimated r
0  125 0.0 ---
1  250 0.0 0.0
2  500 0.520833 0.0
3  1000 0.0 0.0
4  2000 0.520833 0.0
5  4000 3.125 6.000003840002457
6  8000 10.416666 3.33333312
7  16000 47.916666 4.600000230400015
8  32000 193.229166 4.032608737844991
9  64000 854.166666 4.420485187003291
```

Fig. 10– demonstração do caso resultado do código fornecido pelo professor, que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade $O(n^2)$

DeepCopy e ShallowCopy:

```
System.out.println("DEEPCOPY MINHA LISTA");
TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
    (Integer n) -> {
        FintList list = new FintList();
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            list.add(i);
        }
        return list;
    },
    (FintList list) -> {
        for (int i = 0; i < list.size(); i += 10) {
            list.deepCopy();
        }
    },
    iterations: 9);
```

Fig.11 - Demonstração do código utilizado para obter os resultados utilizados na comparação

```
DEEPCOPY MINHA LISTA
i   complexity  time(ms)  estimated r
0   125 0.0    ---
1   250 0.0    0.0
2   500 0.0    0.0
3   1000 0.0    0.0
4   2000 1.041666 0.0
5   4000 3.645833 3.5000019200012287
6   8000 13.541666 3.7142858710204223
7   16000 34.895833 2.5769231791716027
8   32000 126.5625 3.626865706286478
9   64000 510.9375 4.037037037037037
```

Fig.12 – demonstração do caso resultado do código fornecido pelo professor, que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade

```
SHALLOWCOPY LISTA PROF
i   complexity  time(ms)  estimated r
0   125 0.0    ---
1   250 0.0    0.0
2   500 0.520833 0.0
3   1000 1.5625 3.0000019200012287
4   2000 5.729166 3.66666624
5   4000 23.4375 4.090909566942204
6   8000 100.0 4.266666666666667
7   16000 400.0 4.0
Exception in thread "main" java.lang.StackOverflowError: Create breakpoint
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
at aed.collections.LinkedList$Node.shallowCopy(LinkedList.java:16)
```

Fig.13 - Demonstração do código utilizado para obter os resultados utilizados na comparação

```
System.out.println("SHALLOWCOPY LISTA PROF");
TemporalAnalysisUtils.runDoublingRatioTest(
    (Integer n) -> {
        LinkedList<Integer> list = new LinkedList<>();
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            list.add(i);
        }
        return list;
    },
    (LinkedList<Integer> list) -> {
        for (int i = 0; i < list.size(); i += 5) {
            list.shallowCopy();
        }
    },
    iterations: 9);
```

Fig.14 – demonstração do caso resultado do código fornecido pelo professor, que tem como razão dobrada o valor 2^2 , logo complexidade

4. Comparação de resultados:

- AddAt():

O nosso código da complexidade de $O(n^2)$, tal como o código do professor, no entanto, o nosso código acaba por atingir uma velocidade de execução superior ao do professor, pois as listas ligadas de inteiros são mais eficientes para este tipo de casos do que os Arrays de Nós.

Tendo em consideração que o nosso código não passou no teste de velocidade pretendido no Mooshak, concluímos que o nosso método não está tao otimizado como poderia estar.

- RemoveAt();

À semelhança do que acontece no AddAt(), O nosso código da complexidade de $O(n^2)$, tal como o código do professor, acabando por alcançar uma velocidade de execução superior. Tal como referido no método anterior, o nosso código não passou no teste de velocidade do Mooshak, continuamos a achar que não está otimizado o suficiente

- DeepCopy e ShallowCopy

Como o ShallowCopy faz uma cópia superficial da lista mantendo as mesmas referências, e a DeepCopy cria novos objetos, tendo assim novas referências, verifica-se que são métodos com implementações bastante distintas e por tanto a sua comparação pode ser um pouco ambígua.

Tendo isto em consideração, o facto de nos dar um erro no ShallowCopy, considera-se justificado.

5. Vantagens de usar FintLists:

A utilização de uma FintList (lista duplamente ligada de inteiros) é mais apropriada do que um vetor em situações onde há muitas inserções e remoções em posições arbitrárias da lista, como na gestão de filas dinâmicas ou de um histórico de navegação.

Nestes casos, a FintList evita o custo de deslocar elementos no array e permite realizar essas operações em tempo $O(1)$, enquanto um vetor exigiria $O(n)$ devido à necessidade de mover todos os elementos subsequentes na memória.