

Jose Diego - 1761, Vitor - 3049

Trabalho de Projeto e Análise de Algoritmos

Brasil

25 de Outubro de 2018

Jose Diego - 1761, Vitor - 3049

Trabalho de Projeto e Análise de Algoritmos

Trabalho referente a implementação de algoritmos para resolução de problemas baseado em técnicas de programação Dinâmica estudadas em sala, para a disciplina de Projeto e Análise de Algoritmos.

Universidade Federal de Viçosa

Campos Florestal

Ciência da Computação

Brasil

25 de Outubro de 2018

Resumo

Em ciência da computação vários são os problemas enfrentados na implantação de uma solução baseado em um contexto da vida real, abstrair uma solução viável é sempre um desafio. Técnicas como programação Dinâmica vem ajudar os profissionais nessas áreas neste momento fornecendo meios pelo quais problemas podem ser divididos em sub-problemas parciais, e estes podem serem resolvidos e comporem a solução ótima final, isto tudo de uma maneira mais eficiente como será descrito neste texto. .

Palavras-chaves: algoritmos, programação Dinâmica, pirâmide.

Lista de ilustrações

Figura 1 – Ilustração da piramide	7
Figura 2 – Ilustração da piramide na matriz do programa	8
Figura 3 – Formatado do arquivo de entrada	8
Figura 4 – Implementação da Função do recursivo Padrao	8
Figura 5 – Implementação da Função do Memoization	9
Figura 6 – Implementação da Função utilizando a técnica deTrazPraFrente, por programação dinâmica.	9
Figura 7 – Menu do programa da Tarefa A.	10
Figura 8 – Resultado da opção 2) Imprimir Pirâmide.	10
Figura 9 – Resultado do algoritmo Recursivo Padrão.	10
Figura 10 –Resultado do algoritmo Memoization.	11
Figura 11 –Resultado do algoritmo, de trás pra frente.	11
Figura 12 –Rota para o melhor resultado.	11
Figura 13 –Resultados dos algoritmos implementados.	12
Figura 14 –Resultados dos algoritmos implementados.	12
Figura 15 –Implementação do count	14
Figura 16 –Implementação do clone	14
Figura 17 –Implementação do Caminho	15
Figura 18 –Menu principal	15
Figura 19 –Menu principal	16
Figura 20 –Resuldtados Debug	17
Figura 21 –Tabela de tamanhos por tempo	17
Figura 22 –Grafico de tamanhos por tempo	18

Sumário

1	Introdução	5
2	Metodologia	6
3	Desenvolvimento	7
3.1	Tarefa A	7
3.1.1	Descrição da Tarefa A	7
3.1.2	Implementação	7
3.1.2.1	Recursivo Padrão	8
3.1.2.2	Memoization	9
3.1.2.3	De trás pra frente - Programação Dinâmica	9
3.1.3	Execução e Resultados	10
3.1.3.1	Comparando Resultados	11
3.2	Tarefa B	13
3.2.1	Descrição da Tarefa B	13
3.2.2	Implementação	13
3.2.3	Execução e Resultados	15
3.2.4	Comparando resultados	16
	Conclusão	19
	Referências	20

1 Introdução

O texto aqui apresentado refere-se o relatório do trabalho prático 3 da disciplina de programação e análise de algoritmos, neste trabalho será realizado a implementação de duas tarefas. Na primeira, Tarefa A, teremos as seguintes técnicas analisadas Recursivo Padrão, “Memoization ” e programação Dinâmica (“de trás pra frente”). Já na Tarefa B, será implementado o algoritmo da “Cidade com Quadriculado”.

No desenvolvimento do trabalho foi utilizado um máquina com sistema Ubuntu 16.04 64 bits, 6 GB de RAM e processador i5-3337U CPU 1.80 GHz.

Este trabalho segue dividido na seção 2 Metodologia, seguido da seção 3 Desenvolvimento detalhando a realização do trabalho e por fim a Conclusão e Referências.

2 Metodologia

A metodologia adotada consiste primeiramente, no estudo teórico da técnica de programação Dinâmica , para a solução de problemas, em seguida a implementação destes na linguagem C conforme a descrição das tarefas contidas no relatório do trabalho prático. Sobre a arquitetura utilizada como descrito na Introdução, foi utilizado a IDE Code Blocks para execução dos programas desenvolvidos, ferramenta escolhida devido ao seu grande uso por parte da comunidade da área e recomendações ao longo do curso.

Além disso foi utilizado a ferramenta de edição online overleaf para a criação e edição compartilhada deste texto. E o google drive para gerenciamento de versões do programa desenvolvido, tudo seguindo boas práticas de estruturas de dados como em [Ziviani \(2010\)](#).

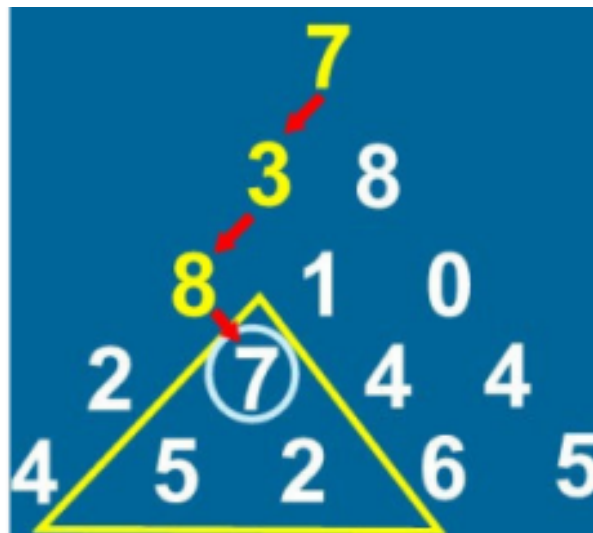
3 Desenvolvimento

3.1 Tarefa A

3.1.1 Descrição da Tarefa A

A tarefa A envolve o problema já visto em sala de aula, que é o problema de percorrer uma pirâmide de numeros cujo caminho é o de maior soma, na figura 1 podemos ver uma ilustração de como seria esta pirâmide.

Figura 1: Ilustração da pirâmide



Esta rota pelo qual se deve realizar a soma dos números deve ser realizada partindo do topo em direção a base como mostrado na ilustração.

3.1.2 Implementação

Na implementação do algoritmo podemos encontrar um TAD pirâmide , contendo duas matrizes uma para pirâmide original e outra para as soluções parciais, além de outras variáveis essenciais para guarda o tamanho da pirâmide e o modo debug. Apartir da figura 2 podemos ver na imagem uma representação da pirâmide pela matriz, com os repectivos dados.

A matriz é preenchida por um arquivo de entrada com o seguinte formato da Figura 3.

Figura 2: Ilustração da pirâmide na matriz do programa

	1	2	3	4	5
1	7				
2	3	8			
3	8	1	0		
4	2	7	4	4	
5	4	5	2	6	5

Figura 3: Formatado do arquivo de entrada

```

1      7
2      3 8
3      8 1 0
4      2 7 4 4
5      4 5 2 6 5

```

3.1.2.1 Recursivo Padrão

A técnica recursiva padrão traz uma grande facilidade de implementação, mas como já foi visto em sala de aula traz problemas de alto consumo de memória o que pode vir ocasionar estouro da pilha, além de realizar retrabalho, tornando o método restritivo. Na função temos a chamada recursiva até que a última linha da matriz seja atingida, ao final ela retorna o valor relativo a base da matriz e analisa qual o maior valor deste para a próxima posição $j+1$, logo depois este é somado ao valor acima, e de forma recursiva o processo ocorre até chegar ao topo, retornando assim o maior valor entre a base e o topo.

Figura 4: Implementação da Função do recursivo Padrao

```

328
329 int recursivoPadrao(int i, int j, Piramide p){
330     if(i == p->tamanho-1)
331     {
332         return p->matriz[i][j];
333     }
334     else
335     {
336         return (p->matriz[i][j] + maximo(recursivoPadrao(i+1, j, p), recursivoPadrao(i+1, j+1, p)));
337     }
338 }
339

```

Apartir da figura 22 podemos ver um trecho de código da técnica apresentada no trabalho proposto.

3.1.2.2 Memoization

Ainda utilizando recursividade como no item anterior, mas agora juntamente armazenando em uma tabela os valores anteriormente calculados. Há a possibilidade então de recuperar estes respectivos valores, assim desta maneira provocando uma economia de tempo e espaço. Isto pode ser visto através da tabela[i][j] na Figura 5 onde ela fica responsável por armazenar o resultados dos subproblemas ótimos. Onde ao fim temos a solução final do algoritmo.

Figura 5: Implementação da Função do Memoization

```

353
354 int recursivoMemoization(int i, int j, Piramide p){
355     int x;
356     if (i == p->tamanho-1 )
357     {
358         return p->matriz[i][j];
359     }
360     else
361     {
362         x = (p->matriz[i][j] + maximo(recursivoMemoization(i+1, j, p), recursivoMemoization(i+1, j+1, p)));
363         p->tabela[i][j] = x;
364         return x;
365     }
366 }
367

```

3.1.2.3 De trás pra frente - Programação Dinâmica

Na técnica de trás pra frente, utilizamos programação dinâmica para a resolução do problema da pirâmide, o algoritmo utiliza um método iterativo diferentes dos recursos anteriormente usados para percorrer de maneira bottom-up a pirâmide, o processo consiste na sobrescrita de uma posição da linha superior da pirâmide com o maior valor deste subproblema, de maneira sucessiva até o topo, alcançando assim o solução final. A Figura 6 apresenta o algoritmo utilizado.

Figura 6: Implementação da Função utilizando a técnica deTrazPraFrente, por programação dinâmica.

```

314
315 void deTrazParaFrente(Piramide p){
316     int i,j;
317
318     for(i=p->tamanho - 2; i >= 0; i--)
319     {
320         for(j=0; j <= i; j++)
321         {
322             p->tabela[i][j] = p->tabela[i][j] + maximo(p->tabela[i + 1][j], p->tabela[i + 1][j + 1]);
323         }
324     }
325 }
326

```

3.1.3 Execução e Resultados

Execução do programa ocorre de maneira bem fácil através da compilação e execução dos arquivos `main.c`, `piramide.c` e `piramide.h` todos sobre a IDE Code Blocks descrita em metodologia, teremos a seguir várias imagens ilustrando a execução em modo Debug, logo na Figura 7 vemos o menu da Tarefa A.

Figura 7: Menu do programa da Tarefa A.

```
##### Programa Tarefa A #####
# 1) Entrar com o Arquivo          #
# 2) Imprimir Pirâmide             #
# 3) Executar Algoritmo Recursivo  #
# 4) Executar Algoritmo com 'Memoization' #
# 5) Executar Algoritmo 'De Trás para Frente' #
# 6) Imprimir Rota                 #
#####
Entre com alguma das opção: █
```

A Partir da opção 1) o usuário pode entrar com o arquivo no formato padrão como já mencionado. Logo após ele tem a opção 2) de imprimir a pirâmide lida como segue na Figura 11, que tem como entrada o exemplo visto no slide em sala de aula.

Figura 8: Resultado da opção 2) Imprimir Pirâmide.

```
[7]
[3] [8]
[8] [1] [0]
[2] [7] [4] [4]
[4] [5] [2] [6] [5]

Digite ENTER para continuar.█
```

Da opção 3) a 5) o usuário tem a possibilidade de executar os algoritmos proposto na Tarefa A, e obter seus resultados, que além da maior soma do topo até a base mostrar também o tempo gasto. Nas próximas imagens veremos o resultado para cada um dos algoritmos.

Figura 9: Resultado do algoritmo Recursivo Padrão.

```
Algoritmo Recursivo Padrão
Maior soma: 30
Tempo total: 0.041000

Digite ENTER para continuar.█
```

Figura 10: Resultado do algoritmo Memoization.

```
Algoritmo com Memoization
Maior soma: 30
Tempo total: 0,031000
Digite ENTER para continuar.█
```

Figura 11: Resultado do algoritmo, de trás pra frente.

```
Algoritmo de Trás para Frente
Maior soma: 30

Tempo total: 0,018000

Digite ENTER para continuar.█
```

Alem dos resultados para cada algoritmo apresentados, uma rota a partir do resultado da programação dinâmica também é possível de ser visualizado como segue na Figura 12.

Figura 12: Rota para o melhor resultado.

```
Rota para maior soma:

[0][0] = 7
[1][0] = 3
[2][0] = 8
[3][1] = 7
[4][1] = 5
```

3.1.3.1 Comparando Resultados

Neste item iremos tratar de compara os algoritmos implementos para pirâmides de tamanhos de níveis diferentes sendo 5 níveis para o slide.txt, 10 níveis para o t1.txt e 15 níveis para t2.txt. A Partir desta entradas os resultados apresentados apontam que para valores pequenos de entrada o algoritmo recursivo padrão pode ser eficiente, mas a partir do momento que o tamanho da entradas (níveis da pirâmide) cresce, o resultado apresenta-se bem pior comparado aos outros algoritmos.

Já no algoritmo recursivo com Memoization temos uma tabela para evitarmos retrabalho para algumas soluções, assim deixando o método mais eficiente que o anterior, mas por possuir uma natureza recursiva ainda pode ser bem restritivo.

Agora no último algoritmo analisado, algoritmo de trás para frente, foi possível aplicar as técnicas de programação dinâmica de modo iterativo, o que tornou os resultados

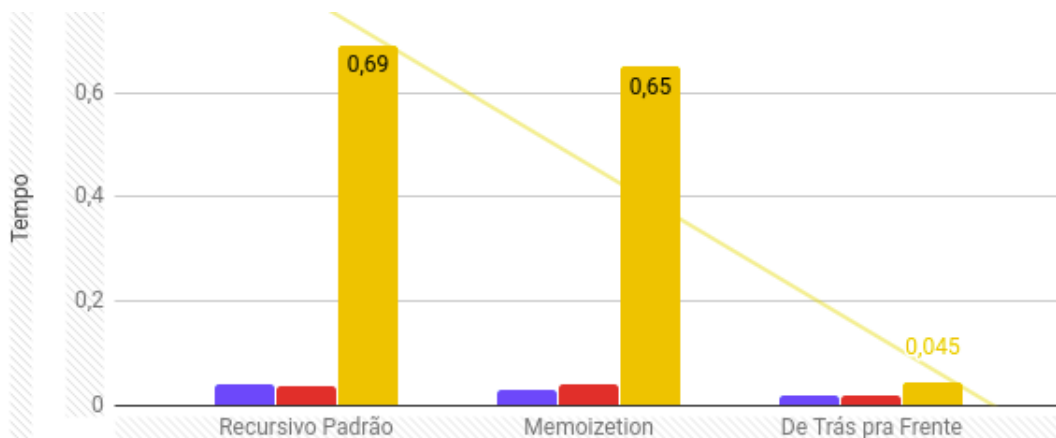
muito mais satisfatórios à medida que os níveis da pirâmide aumentavam. Na próxima Figura 13 podemos ver a média dos resultados obtidos em uma tabela.

Figura 13: Resultados dos algoritmos implementados.

Entrada	Níveis	Recursivo Padrão	Memoization	De Trás pra Frente
slide.txt	5	0,041	0,031	0,018
t1.txt	10	0,039	0,041	0,021
t2.txt	15	0,69	0,65	0,045

Agora na Figura 14 podemos ver um gráfico gerado com as entradas da tabela, em azul podemos ver o resultado para uma pirâmide de 5 níveis, vermelho 10 níveis e amarelo 15 níveis. No gráfico fica claro que a partir que o tamanho da entrada aumenta o algoritmo de trás pra frente apresenta um resultado muito melhor, na imagem podemos ver ainda a linha de tendência dos valores.

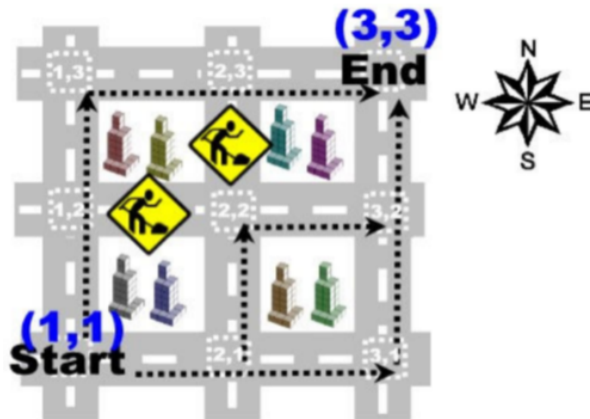
Figura 14: Resultados dos algoritmos implementados.



3.2 Tarefa B

3.2.1 Descrição da Tarefa B

A tarefa se trata de um problema já comentado em sala, no qual é passado uma cidade com diversas rotas e nestas rotas há algumas obras. Assim, pede que achemos os caminhos para se percorrer entre dois pontos já selecionados na cidade desviando das obras.



3.2.2 Implementação

No tocante a implementação foi usado um TAD, no qual esse possuía uma matriz da cidade com as dadas obras, 2 pontos para representar o tamanho da cidade, os pontos iniciais da rota e os finais.

```
typedef struct {
    char **ruas;
    int x,y;
    int xi,yi;
    int xf,yf;
}Quadriculado;
```

Além do TAD, para se resolver o problema foi usado outras duas matrizes "count" e "clone". A primeira tinha a função de armazenar as possibilidades de se resolver o problema. A segunda tinha a função de analisar uma das possibilidades qualquer geradas pelo "count" e mostrar ao usuário.

Também é importante notar que para a implementação do "clone" foi necessário, criar uma função recursiva "Caminho" que tinha como trabalho seguir uma rota da matriz "count" e apontar no "clone".

Figura 15: Implementação do count

```
count[city->xf][city->yf]=1;
for(i=city->xf;i>=city->xi;i--){
    for(j=city->yf;j>=city->yi;j--){
        if(i<city->x && city->ruas[i][j]!='N')
            count[i][j]=count[i][j]+count[i+1][j];
        if(j<city->y && city->ruas[i][j]!='L')
            count[i][j]=count[i][j]+count[i][j+1];
    }
}
```

Figura 16: Implementação do clone

```
for(i=1;i<=city->x;i++){
    for(j=1;j<=city->y;j++){
        clone[i][j]='O';
    }
}

Caminho(*city,count,clone,city->xi,city->yi);

for(i=1;i<=city->x;i++){
    for(j=1;j<=city->y;j++){
        printf("%c ",clone[i][j]);
    }
    printf("\n");
}
```

Figura 17: Implementação do Caminho

```

int Caminho(Quadriculado city,int count[][city.y+1],char clone[][city.y+1],int i,int j){
    if(i>city.x || j>city.y)
        return 0;
    if(i==city.xf && j==city.yf) {
        clone[i][j] = 'X';
        return 1;
    }
    else if(count[i][j]!=0){
        clone[i][j] = '-';
        if(Caminho(city,count,clone,i+1,j))
            return 1;
        else if(Caminho(city,count,clone,i,j+1))
            return 1;
        else
            return 0;
    }
    return 0;
}

```

3.2.3 Execução e Resultados

Ao executar o programa são apresentados 5 opções. No qual exceto a 1 e bloqueadas até a leitura do primeiro arquivo.

Figura 18: Menu principal

```

---Seja Bem vindo ao problema da cidades---
1 - Entrar com arquivo;
---Bloqueado até a leitura do arquivo---
2 - Resolver problema;
3 - Denunciar nova Obra;
4 - Visualizar a cidade;
5 - Sair do programa;
-----
Digite alguma opção desejada:

```

Após selecionar o primeiro caminho, há a possibilidade de visualizar como está a cidade e suas obras, além também de adicionar novas obras a cidade ou até mesmo colocar uma nova cidade. Mas como enfoque há a resolução do problema, que ao ser chamado mostra a matriz de possibilidades, a quantidade de caminhos viáveis e uma rota viável.

Vale ressaltar que o programa também possui um modo debug, podendo ser ativado

Figura 19: Menu principal

```
1 - Entrar com uma nova cidade(novo arquivo);
2 - Resolver problema;
3 - Denunciar nova Obra;
4 - Visualizar a cidade;
5 - Sair do programa;
Digite alguma opção desejada:
2
$ A solução é:
3 2 1
1 1 1
1 1 1

$ Foram achados 3 caminhos vivaveis

$ Um dos caminhos possiveis a ser feitos é:
- 0 0
- 0 0
- - X

0 Tempo total gasto para rodar um problema de tamanho 3x3 foi : 0,005312 segundos
Pressione qualquer tecla para continuar. . . _
```

em seu código fonte por meio de um define no arquivo "main.c". Após ser ativo esse modo permite visualizar o tempo parcial do programa sendo só resolvido a quantidade de caminhos possíveis, já no tempo total engloba-se o tempo parcial mais o tempo gasto para achar uma solução válida e mostrar ao usuário.

3.2.4 Comparando resultados

Nesse tópico vamos comparar os resultados gerados pelo programa em vista das diversas de diversas entradas. Foram usadas 4 entradas uma matriz 3x3, 10x10, 20x20 e 30x30.

É notável que a construção desse problema se deu em complexidade exponencial pelo crescimento da curva, mas isso se dá principalmente devido a função "caminho" que procura um caminho válido na cidade para mostrar ao usuário.

Figura 20: Resultados Debug

```

1 - Entrar com uma nova cidade(novo arquivo);
2 - Resolver problema;
3 - Denunciar nova Obra;
4 - Visualizar a cidade;
5 - Sair do programa;
Digite alguma opção desejada:
2
$ A solução é:
2045 1253 791 329 119 35 7 1 0 0
792 462 462 210 84 28 7 1 0 0
792 462 252 126 56 21 6 1 0 0
330 210 126 70 35 15 5 1 0 0
120 84 56 35 20 10 4 1 0 0
36 28 21 15 10 6 3 1 0 0
8 7 6 5 4 3 2 1 0 0
1 1 1 1 1 1 1 1 0 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

$ Foram achados 2045 caminhos vivaveis

0 Tempo parcial para rodar um problema de tamanho 10x10, sem um caminho possivel foi : 0,012013 segundos

$ Um dos caminhos possiveis a ser feitos é:
- - - - - 0 0 0 0
0 0 0 0 0 - - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 - 0 0
0 0 0 0 0 0 0 X 0 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

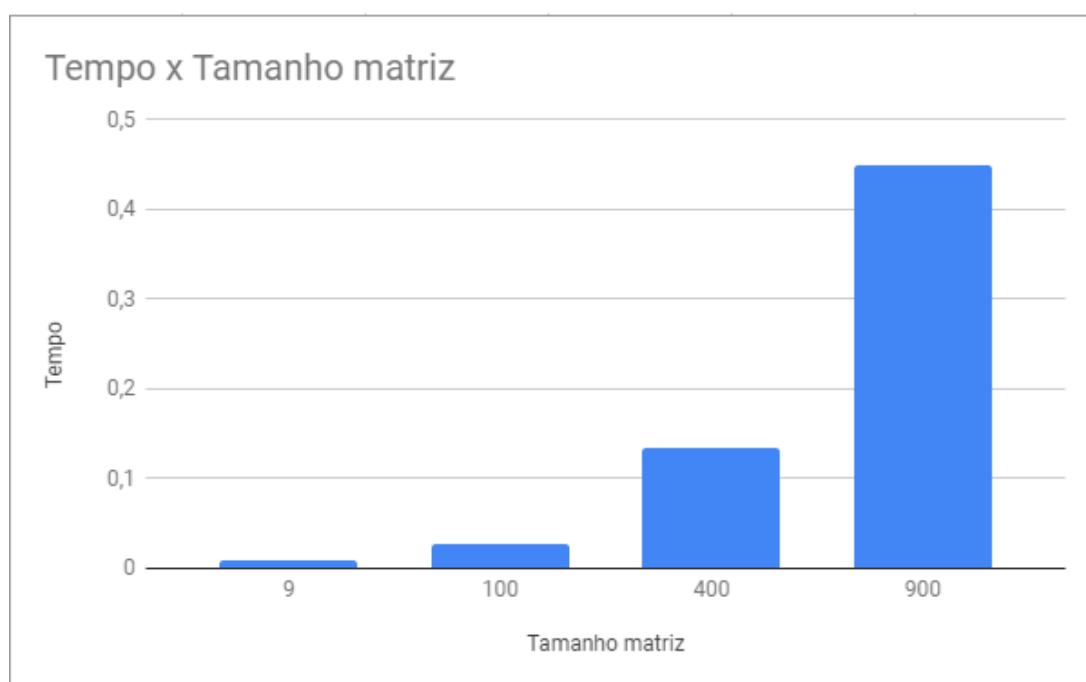
0 Tempo total gasto para rodar um problema de tamanho 10x10 foi : 0,025119 segundos
Pressione qualquer tecla para continuar. . . █

```

Figura 21: Tabela de tamanhos por tempo

Tamanho matriz	Tempo
9	0,007983
100	0,026704
400	0,134048
900	0,448771
900v2	x

Figura 22: Grafico de tamanhos por tempo



Conclusão

Através do trabalho realizado foi possível perceber que é de essencial importância a aplicação correta da técnica a ser utilizada, pois dependendo do contexto algum dos algoritmos estudados pode-se torna inviável, logo uma boa modelagem é algo fundamental. Além disso percebemos que a técnica de programação dinâmica pode nos auxiliar muito na resolução de problemas para grandes entradas de dados, algo importante já que na maioria dos casos estamos interessados em entradas que possuem esta característica.

Referências

ZIVIANI, N. *Projeto de Algoritmos*. 3 edição. ed. [S.l.]: Cengage Learning, 2010. Citado na página [6](#).