

UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO GRANDE DO NORTE
INSTITUTO METRÓPOLE DIGITAL
BACHARELADO EM TECNOLOGIA DA INFORMAÇÃO
SISTEMAS OPERACIONAIS

RELATÓRIO: ANÁLISE DE ALGORÍTMO DE PAGINAÇÃO

NOÉ FERNANDES CARVALHO PESSOA
PABLO EMANUELL LOPES TARGINO
RAFAELLA SILVA GOMES

NATAL
NOVEMBRO 2019

UNIVERSIDADE FEDERAL DO RIO GRANDE DO NORTE
INSTITUTO METRÓPOLE DIGITAL
BACHARELADO EM TECNOLOGIA DA INFORMAÇÃO
SISTEMAS OPERACIONAIS

RELATÓRIO: ANÁLISE DE ALGORÍTMO DE PAGINAÇÃO

Relatório do projeto único referente à nota integral da terceira unidade da disciplina de Sistemas Operacionais do curso de Bacharelado em Tecnologia da Informação do Instituto Metrópole Digital da Universidade Federal do Rio Grande do Norte.

Grupo formado por:
Noé Fernandes Carvalho Pessoa
Pablo Emanuell Targino
Rafaella Silva Gome

Sumário

1.Introdução.....4

2.Implementação.....4

3.Simulações.....8

1. Introdução

Na disciplina de Sistemas Operacionais, nosso projeto da terceira unidade consiste no desenvolvimento de um programa em linguagem Python de um algoritmo de paginação de memória utilizando três métodos distintos e sua análise. O algoritmo simula um gerenciamento de memória virtual em sistemas operacionais de computadores que utilizam a paginação.

A paginação é um método de gerenciamento de memória realizado pelo Sistema Operacional (SO), onde o computador armazena e recupera dados de um armazenamento secundário (HD) para usar na memória principal (RAM).

Na paginação, a memória física é dividida em *frames* e estes são chamados de páginas de memória virtual. Cada página é mapeada em memória, onde é criada uma relação os endereços lineares das páginas e seu correspondente no endereço físico, para que isso funcione corretamente é criado uma tabela que deve ser implementada numa unidade dedicada do *hardware* integrado aos processadores (MMU).

Sobre os métodos, usamos no nosso projeto o algoritmo FIFO, FIFO 2 (segunda chance) e LRU. No FIFO o SO mantém uma fila das páginas, onde a que está no início da fila é a mais antiga e a que está ao final é a mais recente. Quando ocorre um evento de *page fault*, a página do início é removida e a nova é inserida ao final da fila.

Quanto ao algoritmo FIFO 2, ele assemelha-se ao FIFO, mas com o acréscimo de um bit de referência, que será inspenconado. Caso o bit de referência seja 0, a página é velha e portanto não foi usada recentemente, logo pode ser alterada. Caso seja 1, o bit é trocado por 0, a página vai para o final da fila e a busca segue.

Por fim, no algoritmo LRU, as páginas que foram muito usadas recentemente serão provavelmente usadas novamente, assim, o algoritmo troca a página que permaneceu em desuso pelo maior tempo.

2. Implementação

Foram implementados três métodos de paginação, como foi dito anteriormente. Foram eles: FIFO, FIFO 2 e LRU.

Nosso programa deve receber inicialmente três parâmetros (Ver Figura 1), sendo eles: a string de referência, o método de paginação que deve ser aplicado e a quantidade de frames de memória principal. Onde estes são os principais parâmetros de análise, pois a partir deles podemos realizar o cálculo da string de distância e a contagem de *page fault's*.

```

if ( __name__ == "__main__"):
    strsrref = input("digite a string de referência: \n")
    strref = [int(c) for c in strsrref]
    qtdpag = max(strref) - min(strref) + 1
    qtdfrm = int(input("digite a quantidade de frames: "))
    alg = input("digite a política desejada: (fifo, lru ou fifo2): ")

    tabela, page_fault = simular(alg, strref, qtdfrm, qtdpag)
    string_dist = calcular_string_distancia(tabela, strref)
    media = calcular_media(string_dist)

    print("string de distância: \n")
    print(string_dist)
    print("\nMédia: ")
    print(media)
    salvar_em_csv("saida.csv", tabela, qtdfrm, page_fault, strref, string_dist)

```

Figura 1: Main do programa com recebimento de parâmetros.

Caso o método desejado seja o FIFO, é implementado o seguinte algoritmo (ver Figura 2):

```

def simular_fifo(strref, qtdfrm, qtdpag):
    fila_frm = deque(qtdfrm * [''])
    fila_prc = deque((qtdpag if qtdpag > qtdfrm else qtdfrm) * [''])
    tabela_prc = [list(fila_prc)]
    page_fault = ['']
    for page in strref:
        if(page not in fila_frm):
            fila_frm.pop()
            fila_frm.appendleft(page)
            fila_prc.pop()
            fila_prc.appendleft(page)
            page_fault.append('P')
        else:
            page_fault.append('')
            tabela_prc.append(list(fila_prc))
    return tabela_prc, page_fault

```

Figura 2: Implementação do Algoritmo FIFO.

Já o algoritmo FIFO 2 (Segunda Chance) foi implementado da seguinte forma (ver Figura 3):

```
def simular_fifo2(strref, qtdfrm, qtdpag):
    refereced = qtdfrm * [False]
    fila_frm = deque(qtdfrm * [''])
    fila_prc = deque((qtdpag-qtdfrm) * ['']) # caso qtdfrm > qtdpag não vai ter substituição de páginas
    tabela_prc = [list(fila_prc + fila_frm)]
    page_fault = ['']
    for page in strref:
        print("\t".join((str(p) for p in fila_frm)))
        print("\t".join((str(r) for r in refereced)))
        if(page not in fila_frm):
            if(fila_frm[-1] == ''):
                fila_frm.appendleft(page)
                fila_frm.pop()
                page_fault.append('P')
                refereced[1] = refereced[0]
                refereced[0] = False
            else:
                removed_index = -1
                for i in range(len(fila_frm)-1, -1, -1):
                    if(refereced[i]):
                        refereced[i] = False
                    else:
                        refereced[i] = False
                        removed_index = i
                        break
                try:
                    fila_prc.remove(page)
                except ValueError:
                    fila_prc.pop()
                fila_prc.appendleft(fila_frm[removed_index])
                fila_frm.remove(fila_frm[removed_index])
                fila_frm.appendleft(page)
                page_fault.append('P')
                for i in range(removed_index, 0, -1):
                    refereced[removed_index] = refereced[removed_index-1]
                refereced[0] = False
            else:
                page_fault.append('')
                refereced[fila_frm.index(page)] = True
                tabela_prc.append(list(fila_frm + fila_prc))
    return tabela_prc, page_fault
```

Figura 3: Implementação do algoritmo FIFO 2.

Para concluir esta parte dos algoritmos de paginação, temos a implementação do método LRU (ver Figura 4):

```

def simular_lru(strref, qtdfrm, qtdpag):
    fila_frm = deque(qtdfrm * [''])
    fila_prc = deque((qtdpag if qtdpag > qtdfrm else qtdfrm) * [''])
    tabela_prc = [list(fila_prc)]
    page_fault = ['']
    for page in strref:
        if(page not in fila_frm):
            fila_frm.pop()
            fila_frm.appendleft(page)
            if(page in fila_prc):
                fila_prc.remove(page)
            else:
                fila_prc.pop()
                fila_prc.appendleft(page)
                page_fault.append('P')
        else:
            page_fault.append('')
            fila_prc.remove(page)
            fila_prc.appendleft(page)
            fila_frm.remove(page)
            fila_frm.appendleft(page)
        tabela_prc.append(list(fila_prc))
    return tabela_prc, page_fault

```

Figura 4: Implementação do algoritmo LRU.

Após o programa realizar as ações correspondentes ao método solicitado, é calculado a *string* de distância e em seguida é feita a média desta *string*. A implementação segue abaixo (ver Figura 5):

```

def calcular_string_distancia(tabela, strref):
    lista_dist = [None]*len(strref)
    for i in range(1, len(strref) + 1):
        try:
            distancia = tabela[i - 1].index(strref[i-1]) + 1
            lista_dist[i - 1] = distancia
        except ValueError:
            lista_dist[i - 1] = 0
    return lista_dist

def calcular_media(list_dist):
    return sum(list_dist)/len(list_dist)

```

Figura 5: Cálculo da string de distância e sua média.

Para finalizar, é gerado um arquivo de saída contendo a execução do algoritmo correspondente apresentando a *string* de referência no topo, a divisão dos frames e da memória secundária, por fim as *page fault's* e a *string* de distância, conforme mostraremos logo abaixo (ver Figura 6):

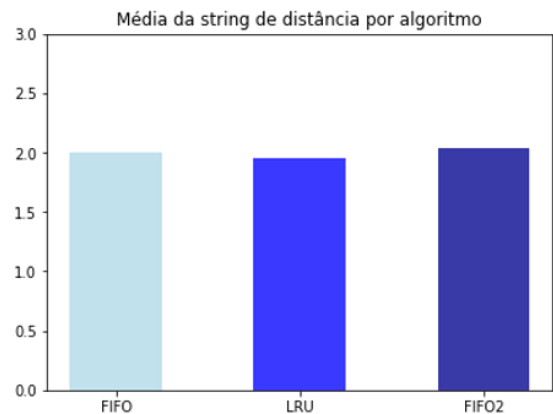
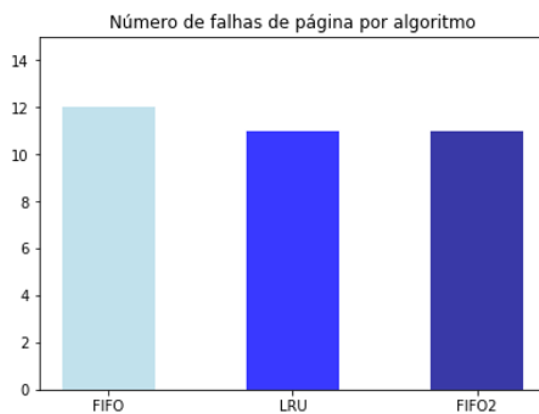
	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
1		1	2	3	4	3	2	5	4	6	3	4	6	7
2	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
3		1	2	3	4	3	2	5	4	6	3	4	6	7
4			1	2	3	4	3	2	5	4	6	3	4	6
5				1	2	2	4	3	2	5	4	6	3	4
6					1	1	1	4	3	2	5	5	5	3
7	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
8								1	1	3	2	2	2	5
9										1	1	1	1	2
10														1
11		P	P	P	P			P		P	P			P
12		0	0	0	0	2	3	0	4	0	5	3	3	0

Figura 6: Arquivo de saída de teste para o exemplo com a string: 1234325463467, com 4 frames e modelo LRU.

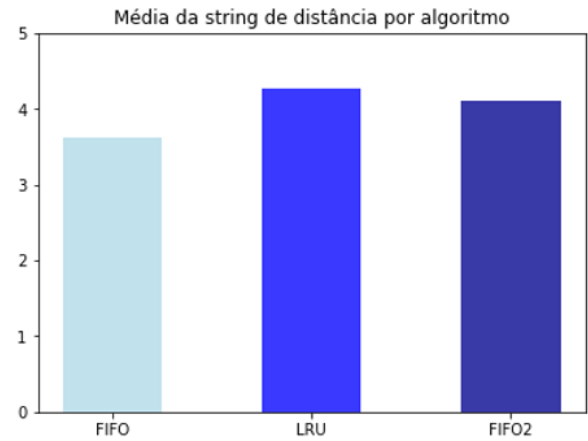
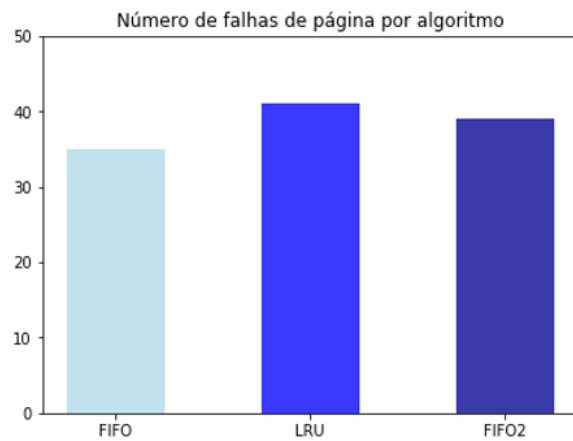
3. Simulações

Quanto as simulações realizadas, nós realizamos os seguintes testes:

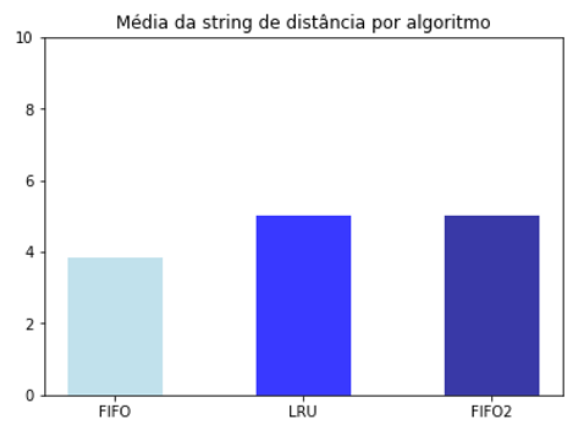
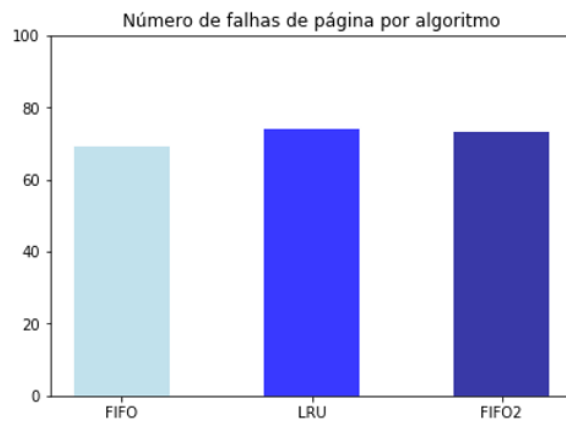
- String: 021354637473355311171341
- Frames: 4



- String: 021332241531245769821341534613477649761453461235612354132
- Frames: 4



- String: 0876823462861538385489625489243651345613094756698674276548357956776245431286673789687124184663478381296328
- Frames: 4



Outro teste que realizamos foi com relação à anomalia de Belady, onde utilizamos a seguinte *string*: 012301401234, com 3 e 4 frames.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
1		0	1	2	3	0	1	4	0	1	2	3	4
2	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
3		0	1	2	3	0	1	4	4	4	2	3	3
4			0	1	2	3	0	1	1	1	4	2	2
5				0	1	2	3	0	0	0	1	4	4
6	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
7					0	1	2	3	3	3	0	1	1
8						0	1	2	2	2	3	0	0
9		P	P	P	P	P	P			P	P		
10		0	0	0	0	4	4	0	3	2	5	5	3

Figura 8: Teste da anomalia de Belady com 3 frames.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
1		0	1	2	3	0	1	4	0	1	2	3	4
2	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
3		0	1	2	3	3	3	4	0	1	2	3	4
4			0	1	2	2	2	3	4	0	1	2	3
5				0	1	1	1	2	3	4	0	1	2
6					0	0	0	1	2	3	4	0	1
7	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
8								0	1	2	3	4	0
9		P	P	P	P			P	P	P	P	P	P
10		0	0	0	0	4	3	0	5	5	5	5	5

Figura 7: Teste da anomalia de Belady com 4 frames.