

Gerenciador de Memória

Rafaelo Pinheiro
Eduardo Veiga
Harlan Maas Martins
Eliezer Flores

Sumário:

- Introdução;
- Arquivo .pyc;
- Processo;
- Estrutura do Programa;
- Operação de Alocação;
- Operações de Referência;
- Varredura da Memória;
- Garbage Collector;
- Conclusão;
- Referências;

Introdução

- Implementação de um simulador de gerência dinâmica de memória;
- Utilização da Linguagem de Programação Python;
- Projeto desenvolvido com base no algoritmo Mark-and-Sweep;

Arquivo .mypyc

- Contém bytecodes de alocações de memória de um programa;
- Contém informações essenciais sobre as classes de um programa;
- O Mark Sweep irá ler este arquivo para realizar as operações de alocação

Processo

classe : casa
campos : quarto,patio,sala
tipos : ptr,ptr,ptr
tamanho : 4

classe : patio
campos : n
tipos : int
tamanho : 5
classe : sala
campos : n
tipos : int
tamanho : 5

classe : quarto
campos : n
tipos : int
tamanho : 5

Bytecodes:
a = casa();
a.quarto = quarto();
a.sala = sala();
a.patio = patio();

Processo

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

classe : List

campos : info,prox

Tipos : int,ptr

tamanho : 6

bytecodes:

Var1 = list();

Var2 = list();

var1.prox = var2;

Processo

- Busca seqüencial de uma instrução no arquivo .mypyc
- Instrução é decodificada para definir qual operação será feita (alocação, referenciação)
- Decodificação das instruções (referencia dos objetos);
- Execução da operação de alocação (caso seja essa a operação a ser feita).
- Ajuste das referências.

Processos

- Operação de alocação
- `Obj = class();`
- Operação de referenciação
- `Var1 = var2;`

Processos

- Operação de alocação
- `Obj = class();`
- Operação de referenciação
- `Var1 = var2;`

- Obs: operações de alocação também possuem manipulação de referências

Estrutura do programa



■ memória: lista de tamanho fixo

Estrutura do programa

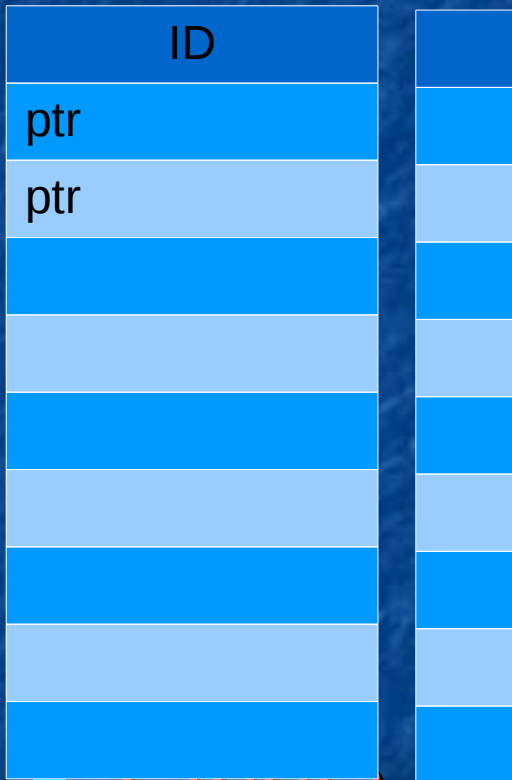


Tabela de alocações: Lista indicando se a posição de memória é livre ou não

Estrutura do programa

ID	T
ptr	T
ptr	T
	F
ID	F
ptr	F
ptr	F
	F
	F
	F

- Tabela de raízes: Contém os endereços das variáveis raízes do programa

Estrutura do programa

ID	T
ptr	T
ptr	T
	F
ID	F
ptr	F
ptr	F
	F
	F
	F

a	0
b	4

- ID: Cabeçalho de identificação do objeto

Estrutura do programa

ID	T
ptr	T
ptr	T
	F
ID	F
ptr	F
ptr	F
	F
	F
	F

a	0
b	4

Classe	atributo1	Pos	Tamanho	Flag P
	atributo2	Pos		

Operação de alocação

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();



Operação de alocação

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();



Operação de alocação

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

- Procura um número específico de posições livres, definida pelo tamanho da classe



Operação de alocação

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

- Seta as posições onde o objeto será alocado como True



Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

--	--	--	--

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

■ Criação do cabeçalho do Arquivo

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree			
------	--	--	--

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

■ Nome da classe

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	0		
------	------	---	--	--

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree()

■ Atributos:

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	1		
	right	2		

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree()

■ Atributos:

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	1		
	right	2		
	info	3		

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

■ Atributos:

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	1	7	
	right	2		
	info	3		

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

■ Tamanho:

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	1	7	False
	right	2		
	info	3		

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

- Setar False na flag de percorrimento: garante que a

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

Tree	left	1	7	False
	right	2		
	info	3		

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

- **Este cabeçalho deve ser inserido
primeira posição do objeto**

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

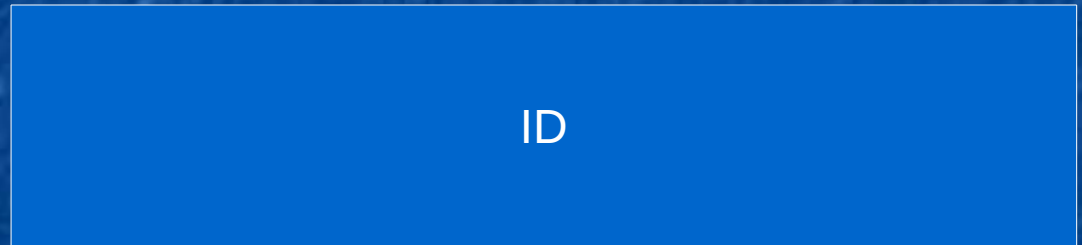
tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();



- **Este cabeçalho deve ser inserido
primeira posição do objeto**

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

ID

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

- **Este cabeçalho deve ser inserido
primeira posição do objeto**

Operação de alocação

T	T	T	T	T	T	T	F	F	F	F
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

tamanho : 7

ID

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();

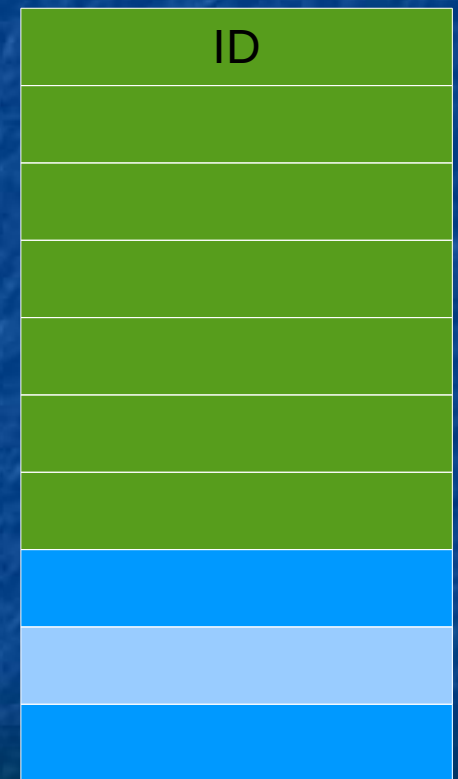
- Este cabeçalho deve ser inserido
primeira posição do objeto

Operação de alocação

classe : Tree
campos : left,right,info
tipos : ptr,ptr,int
tamanho : 7

bytecodes:

```
root = tree();  
root.left = tree();  
root.right = tree();
```



- Este cabeçalho deve ser inserido
primeira posição do objeto

Operação de alocação

classe : Tree

campos : left,right,info

tipos : ptr,ptr,int

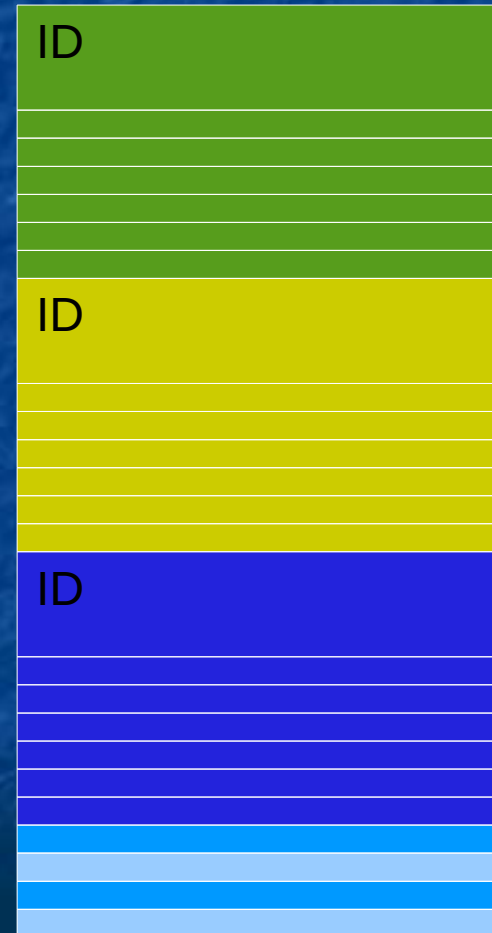
tamanho : 7

bytecodes:

root = tree();

root.left = tree();

root.right = tree();



Operações de Referência

- Ao final de cada alocação na memória possuímos um objeto alocado e uma série de atributos que estão inicialmente nulos
- Esse objeto precisa ser referenciado por outro objeto ou estrutura
- Atributos do tipo ponteiro podem referenciar outros objetos

Operações de Referência

- $A = \text{class}();$
 - Uma tabela de raízes precisa armazenar o endereço deste objeto alocado
- $A.B = \text{class}();$
 - O atributo B do objeto referenciado por A guarda um ponteiro para outro objeto que foi alocado em memória
- $A = B;$
 - O objeto referenciado por uma variável B será referenciado também por uma variável A . uma tabela de raízes também fará o apontamento.
- $A.B = C;$
 - O atributo B dentro do objeto referenciado por A guarda um ponteiro para um objeto referenciado por C

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0

0	ID
1	
2	
3	
4	
5	
6	

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0

0	ID
1	"left"
2	"right"
3	"info"
4	"info"
5	"info"
6	"info"

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0

0	ID
1	
2	
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0

0	ID
1	
2	7
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0
Root	0

0	ID
1	
2	7
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0
Root	0

0	ID
1	X
2	7
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = Tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0
Root	0
Node2	X

0	ID
1	X
2	7
3	
4	
5	
6	

Nesse caso Node2 já foi
previamente alocado por isso já
deveria estar na tabela de
referências

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Operações de referência

- `Node = Tree();`
- `Node.right = Tree();`
- `Root = Node;`
- `Root.left = Node2;`

Node	0
Root	0
Node2	X

0	ID
1	X
2	7
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

Varredura da memória

- `Root.left.right = Tree();`
- `value = Root.left.info;`
- `Root.info = Node.info;`
- A tabela de Referencias de raízes armazena ponteiros APENAS para as variáveis raízes.
- Não conseguimos acessar as posições que não são raízes diretamente
- Precisamos percorrer todos os objetos ate chegar onde precisamos

Varredura de memória

- Root.left.right.info



0	ID
1	
2	
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

14	ID
15	
16	
17	
18	

21	ID
22	
23	
24	
25	
26	
27	

28	ID
29	
30	
31	
32	
33	
34	

Varredura de memória

■ Root.left.right.info



0	ID
1	
2	
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	
9	
10	
11	
12	
13	

14	ID
15	
16	
17	
18	

21	ID
22	
23	
24	
25	
26	
27	

28	ID
29	
30	
31	
32	
33	
34	

Varredura de memória

■ Root.left.right.info



0	ID
1	7
2	14
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	21
9	28
10	
11	
12	
13	

14	ID
15	
16	
17	
18	

21	ID
22	
23	
24	
25	
26	
27	

28	ID
29	
30	
31	
32	
33	
34	

Varredura de memória

■ Root.left.right.info

■

0	ID
1	7
2	14
3	
4	
5	
6	

7	ID
8	21
9	28
10	
11	
12	
13	

14	ID
15	
16	
17	
18	

21	ID
22	
23	
24	
25	
26	
27	

28	ID
29	
30	
31	
32	
33	
34	

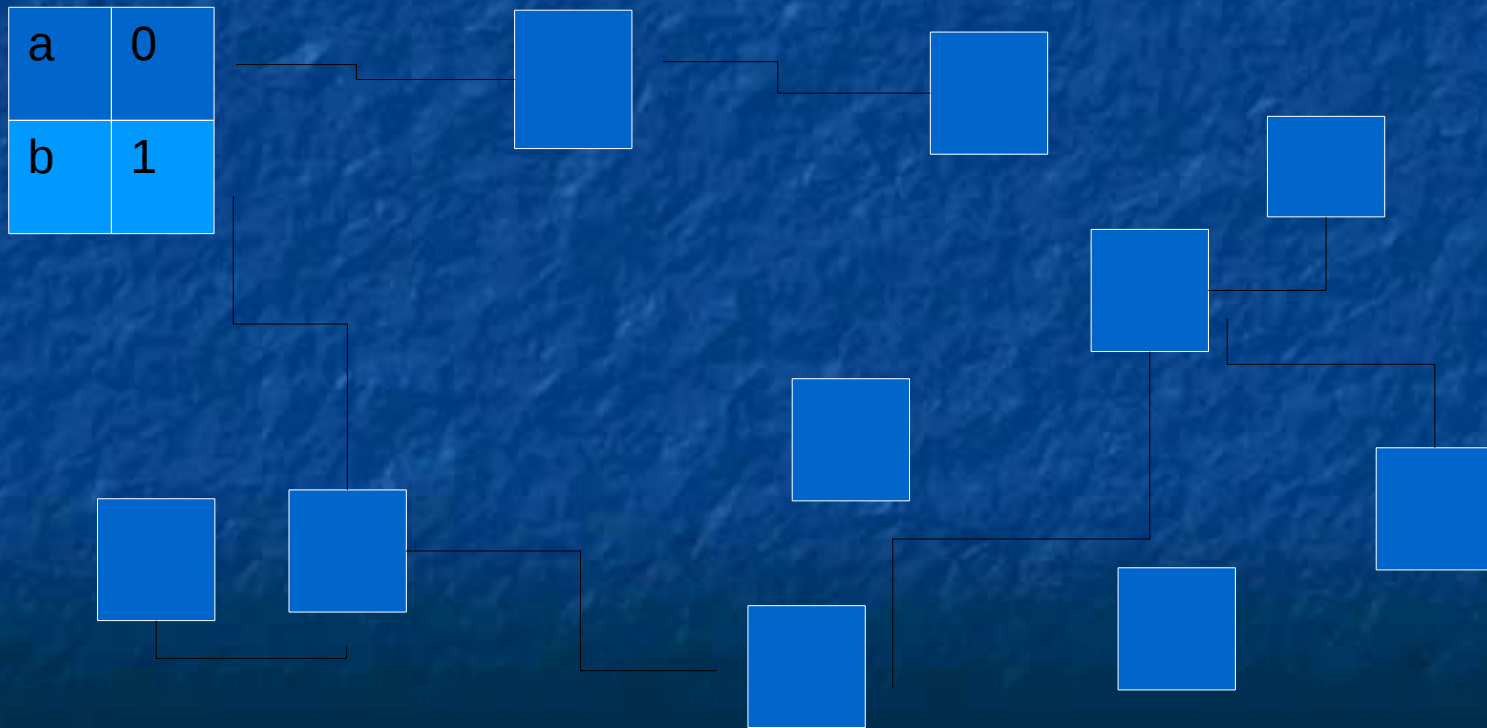
Garbage Collector

- `Obj = list();`
- `Value = obj.info;`
- `Obj = Tree();`
- O Objeto da classe `list`, alocado inicialmente, perde sua referência quando um novo objeto da classe `Tree` é alocado na mesma variável.

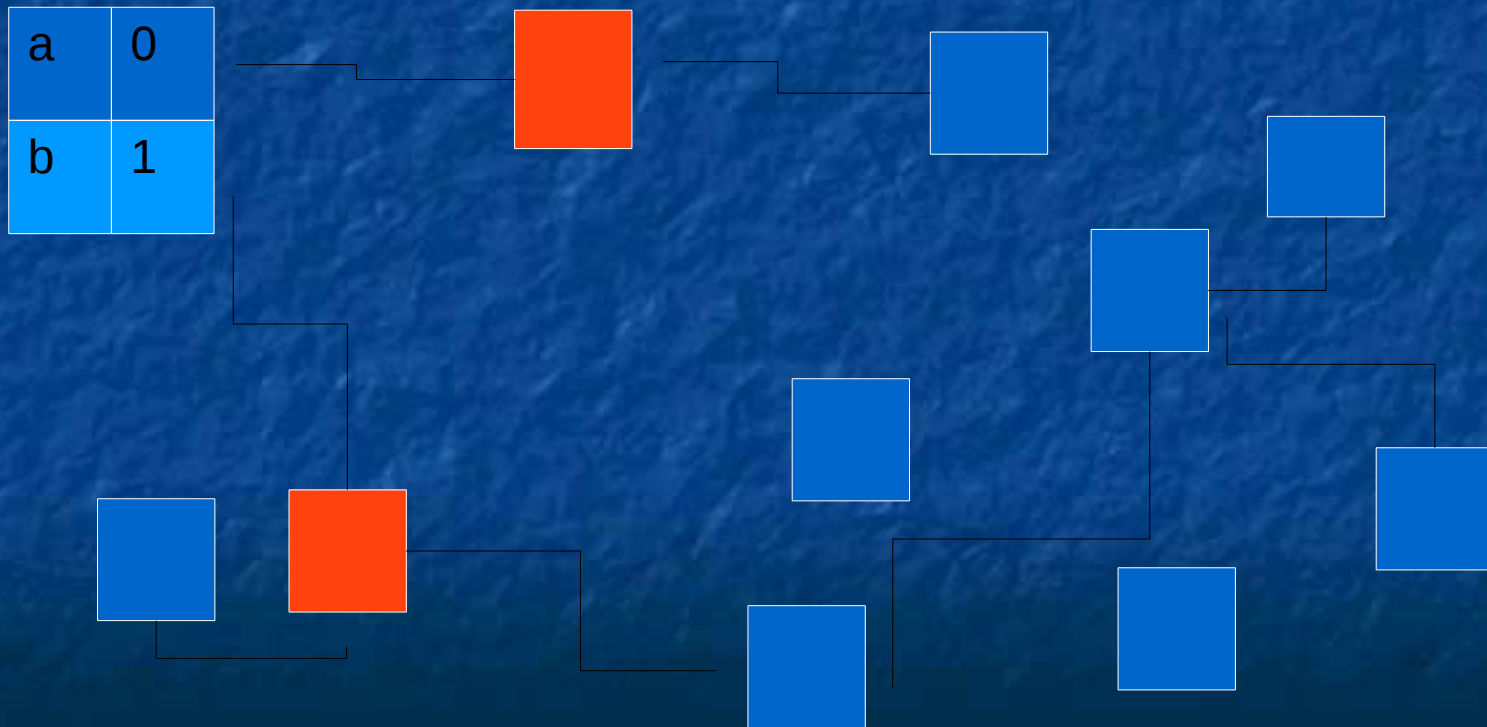
Garbage Collector

- Coletor de lixo que irá varrer a memória;
- Desalocará todos os objetos alocados e sem referência;
- Chamado após um número fixo de ciclos definido pelo usuário ou após a memória atingir uma porcentagem de alocação;

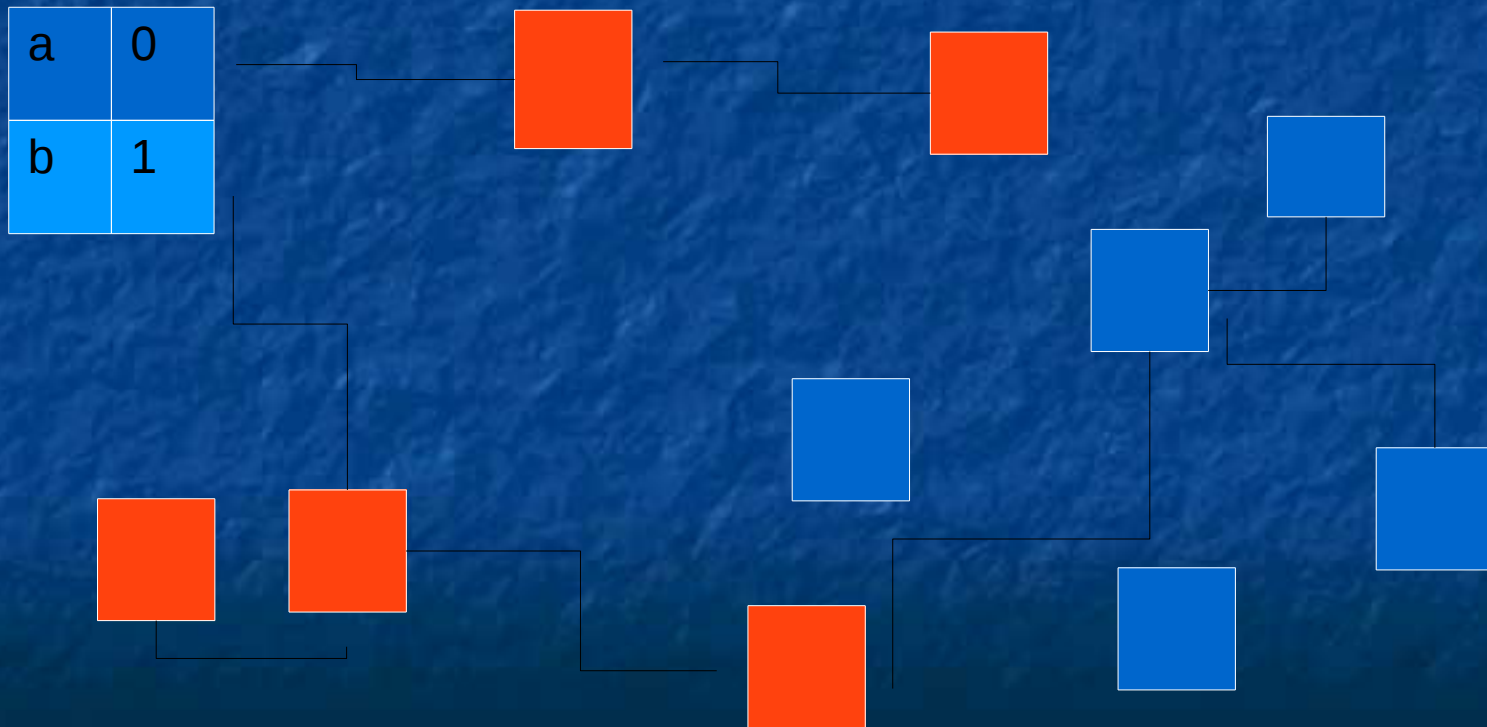
Garbage Collector



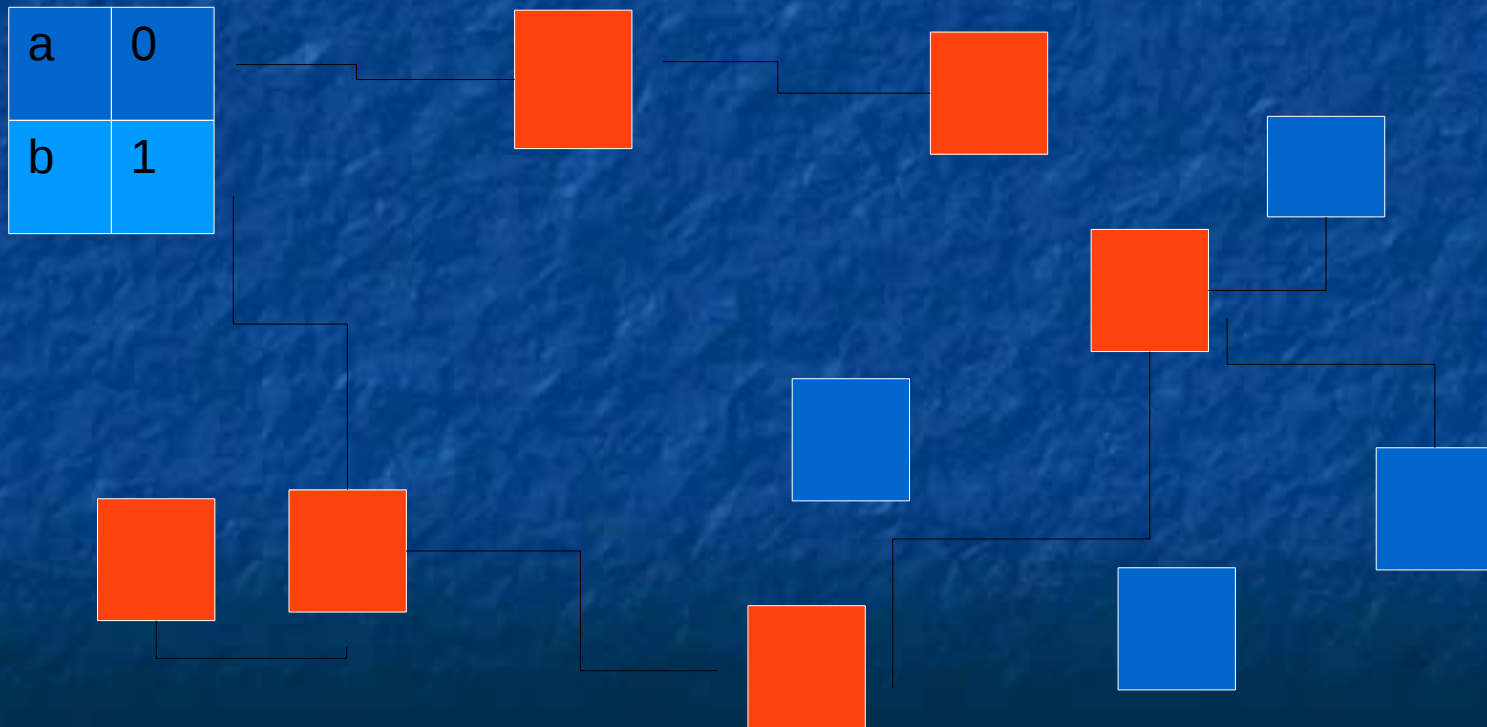
Garbage Collector



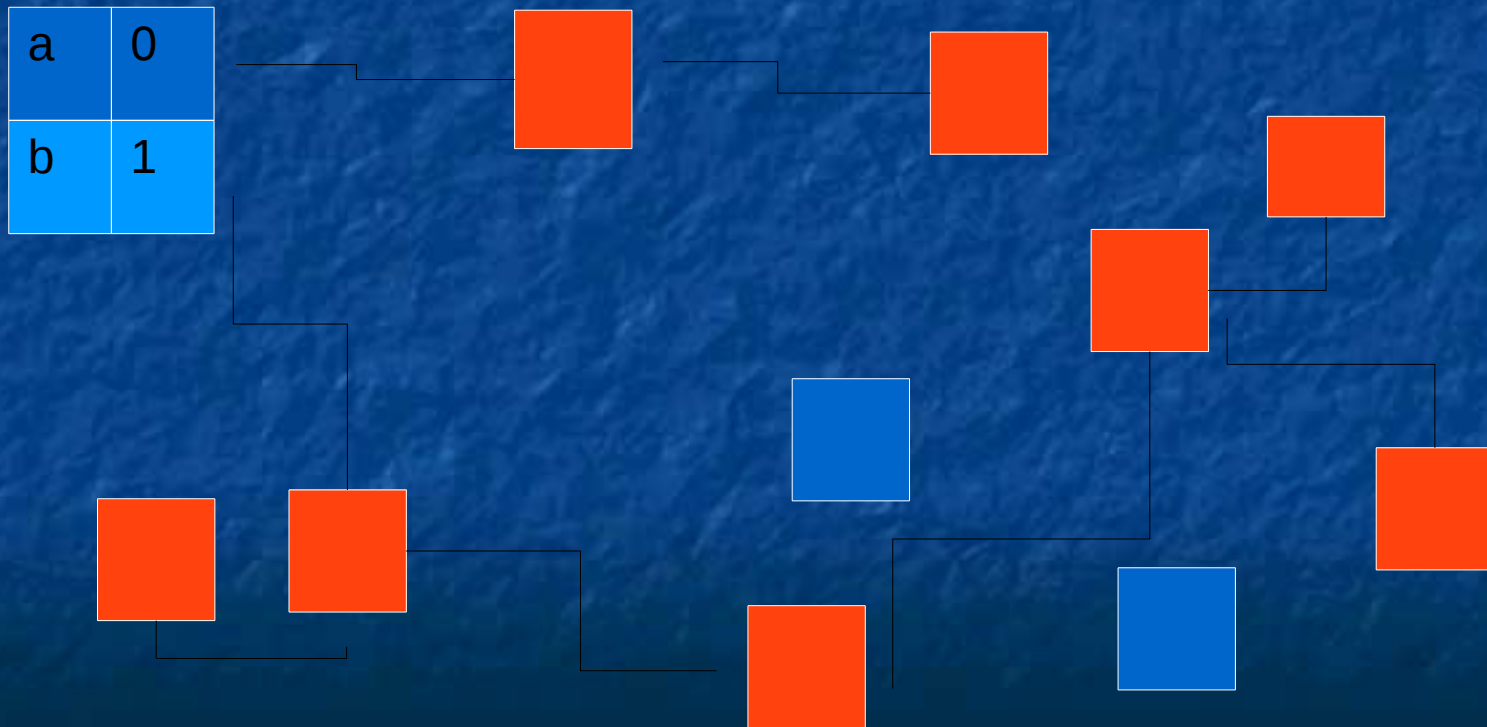
Garbage Collector



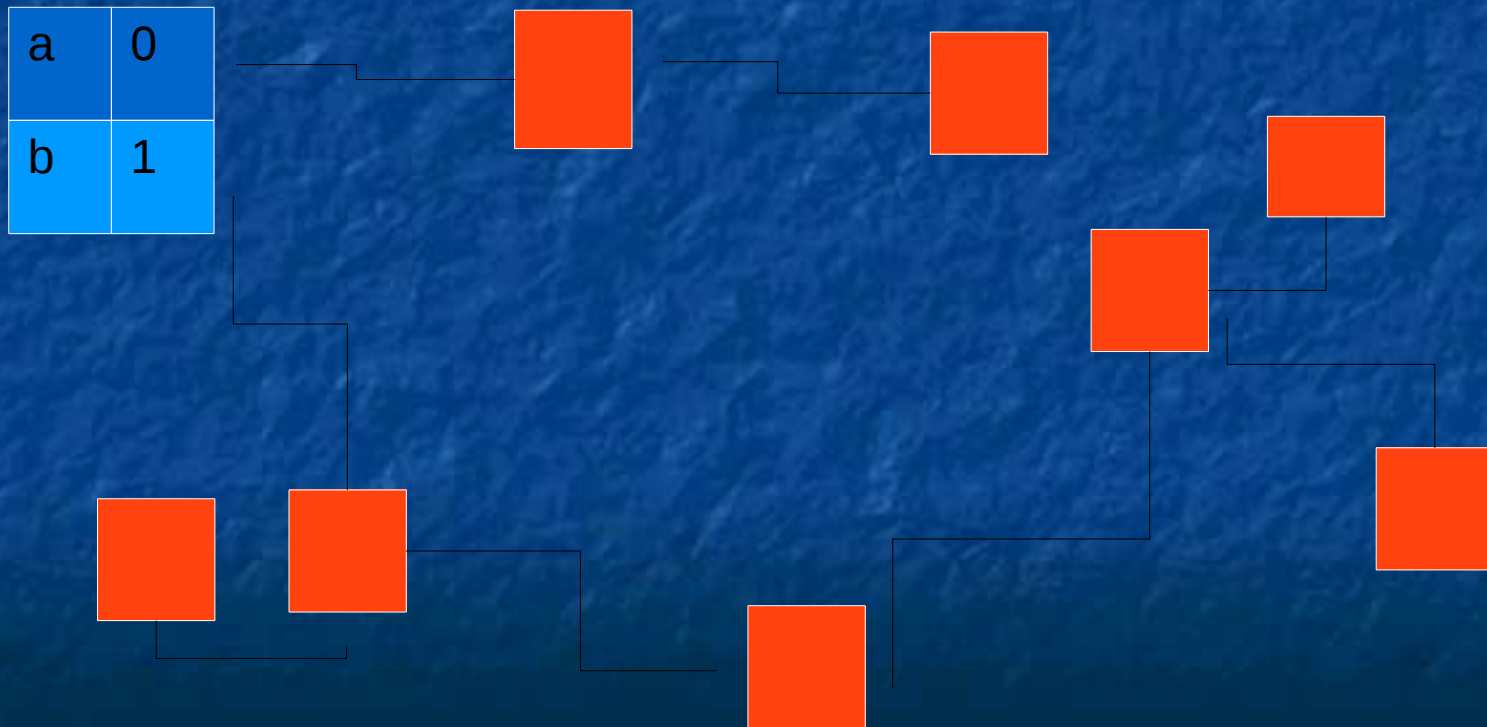
Garbage Collector



Garbage Collector



Garbage Collector



Conclusão

- Esse projeto trouxe grandes desafios, pois ao mesmo tempo em que tivemos que implementar o gerenciador, tivemos também que buscar informações sobre o funcionamento do algoritmo Mark-and-Sweep. Outro desafio encontrado foi a aprendizagem na linguagem de programação Python.

Referências

- 1 - Barros, Alexandra, Uma análise da evolução da coleta de lixo distribuída;
- 2 - Caelum, Arquitetura e Design de Software;
- 3 - Tostes, Ramiro, Estudo do ambiente Java no contexto de desenvolvimento de jogos;
- 4 - Neves, Bruno, Gerência Dinâmica de Memória;