

COMO SERIA A IMPLEMENTAÇÃO

Vamos a um exemplo(que foi dado no artigo):

$R = (10,10) \rightarrow R[10][10] = \{0\} \rightarrow$ preenchida com zeros:

```
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 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
```

Queremos cortar R seguindo as dimensões $r1 = (7,2)$. Como R está vazia inicialmente, o único ponto candidato será o $[0][0]$ (ponto de “origem” de R). Assim, cortamos a peça a partir desta coordenada em R . O corte com relação a $r1$ será representado com “1” na matriz. Logo após o corte, a matriz R ficará desta forma:

```
1 1 1 1 1 1 1 0 0 0
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 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 0 0 0 0 0 0 0 0
```

Os pontos candidatos de $r1$ são aqueles mais a esquerda e abaixo e mais a direita e acima e estes serão adicionados como possíveis pontos de inserção para peças futuras. Desta forma, o destaque dos pontos candidatos em R ficaria assim:

```
1 1 1 1 1 1 1 0 0 0
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 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 0 0 0 0 0 0 0 0
```

Pontos candidatos: $[0][0]$ (origem), $[0][6]$ (+ direita e acima de $r1$),
 $[1][0]$ (+ esquerda e abaixo de $r1$)

Agora, vamos cortar a peça $r2 = (2,4)$. Precisamos achar o primeiro ponto candidato que seja o ponto de “origem” desta peça onde a mesma possa ser inserida sem sobreposição. Para isso, verificamos, para cada ponto candidato (indo da esquerda para direita e de cima para baixo, o que conclui pelo exemplo dado no artigo) se as dimensões da peça se ajustam ao espaço necessário a partir deste

ponto candidato. Assim, vemos que a peça r2 (representado por "2" em R) será cortada a partir do ponto candidato [0][6].

Adicionando os pontos candidato de r2 em R, teremos a seguinte configuração:

```

1 1 1 1 1 1 1 2 2 0
1 1 1 1 1 1 1 2 2 0
0 0 0 0 0 0 0 2 2 0
0 0 0 0 0 0 0 2 2 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

```

Pontos candidatos: [0][0] (origem), [0][6], [1][0], [0][8] e [3][7].

Veja:

*O ponto [0][6] possui o valor "1" de r1. A análise é baseada na verificação de podermos inserir a partir da coordenada a **direita**([0][7]) ou **abaixo**([1][6]). Sempre esses valores apresentarão um valor "0" ou o número correspondente a peça que contém o ponto candidato ou ambas apresentarão valores diferentes de zero (ponto candidato que não será considerado para inserção). Essa ideia é aplicada em todos os casos. Mas lembre-se: toda vez que tivermos uma retorno posição com esta análise, é imprescindível verificar se, a partir daquele ponto possível, as dimensões da peça não se sobreporão ou caberão naquele espaço.*

O porquê desta ideia?

Suponha que em algum momento você avalie o ponto candidato [3][7] para inserção de uma peça qualquer. Se apenas considerarmos o próximo ponto a direita, diremos que será inviável a inserção, sendo que não será: Se observar o ponto logo abaixo de [3][7], ele tem o valor zero e um espaço totalmente vago para corte. Poderíamos muito bem aproveitar este espaço.

Cortando a peça r3 = (2,2):

-----> 1º) Direita (ordem de verificação PC)

```

| 1 1 1 1 1 1 1 2 2 0->Faltaria espaço para a peça r3!
| 1 1 1 1 1 1 1 2 2 0
| 3 3 0 0 0 0 0 2 2 0
| 3 3 0 0 0 0 0 2 2 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
v 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0

```

2º) Baixo

(ordem de verificação PC)

Pontos candidatos: [0][0] (origem), [0][6], [1][0], [0][8], [3][7], [2][1] e [3][0].

Cortando a peça r4 = (2,2):

-----> 1ª) Direita (ordem de verificação PC)

	1	1	1	1	1	1	1	2	2	0	->Faltaria espaço para a peça r4!
	1	1	1	1	1	1	1	2	2	0	
	3	3	4	4	0	0	0	2	2	0	
	3	3	4	4	0	0	0	2	2	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	
v	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	

2ª) Baixo

(ordem de verificação PC)

Pontos candidatos: [0][0] (origem), [0][6], [1][0], [0][8], [3][7], [2][1], [3][0], [3][2] e [2][3].

Estado final do exemplo:

1	1	1	1	1	1	1	1	2	2	0
1	1	1	1	1	1	1	1	2	2	0
3	3	4	4	0	0	0	0	2	2	0
3	3	4	4	0	0	0	0	2	2	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	0	0	0	0

Vermelho = r1

Azul = r2

Amarelo = r3

Verde = r4

Algumas observações:

1. Podemos representar uma peça como uma *struct* desta forma:

```
typedef struct PECA_R
{
    int ponto_candidato_direita_x;
    int ponto_candidato_direita_y;
    int ponto_candidato_esquerda_x;
    int ponto_candidato_esquerda_y;
    int ponto_origem_em_R; //Origem onde foi inserido em R
}PECA_R
```

2. E também para o tipo da peça:

```
typedef struct TIPO_PECA
{
    int quantidade_disponivel;
    int largura;
    int comprimento;

}TIPO_PECA
```

E assim, finalizamos o exemplo. Foi uma das formas que encontrei para tratar essa construção e o problema em si.

Agora, falar sobre o deslocamento das peças na fase de desconstrução:

As peças restantes em R serão deslocadas inicialmente a esquerda e depois para cima(foco no ponto de origem de R--->[0][0])

Considere o seguinte caso:

0	0	0	0	0	0	0	4	4	4
0	0	0	0	0	0	0	4	4	4
0	1	1	1	0	0	0	4	4	4
0	1	1	1	0	0	0	4	4	4
0	1	1	1	0	0	0	4	4	4
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	2	2	0	0
0	5	5	5	0	0	2	2	0	0
0	5	5	5	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Precisamos deslocar, primeiramente, todos para a esquerda.

Para isso, faremos:

1. Ordenar todas as peças presentes em R(considerando repetidas) em ordem crescente de acordo com a distância euclidianda(fórmula abaixo) com relação ao ponto de origem da peça e o ponto de origem de R([0][0]);

$$\sqrt{(p_x - q_x)^2 + (p_y - q_y)^2}.$$

2. Deslocar, seguindo a ordem da lista, cada peça para a esquerda.

Resultado:

0	0	0	4	4	4	0	0	0	0
0	0	0	4	4	4	0	0	0	0
1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	2	2		0	0	0	0
5	5	5	2	2		0	0	0	0
5	5	5	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

Agora, deslocar para cima. Segue a mesma ordem de deslocamento utilizado anteriormente:

1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
1	1	1	4	4	4	0	0	0	0
5	5	5	4	4	4	0	0	0	0
5	5	5	4	4	4	0	0	0	0
0	0	0	2	2		0	0	0	0
0	0	0	2	2		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

Finaliza-se.

Observação: Sim, você se perguntará como algoriticamente o deslocamento das peças se dá por R. Bem, não pensei em uma forma otimizada ainda, mas a princípio você pegaria o ponto candidato a esquerda e o ponto de origem da peça e, pra cada índice e ao mesmo tempo, percorreria a esquerda a linha até chegar em um valor diferente de zero. Se no fim da iteração os índices estiverem em uma mesma coluna, você desloca a peça até lá. (desculpa, tentei resumir aqui, mas estou com sono demais pra pensar mais a fundo rsrs)