

Trabalho 2: Programação Paralela para Processador Many-core (GPU) Usando CUDA

- **Cálculo da distância de edição entre 2 sequências:**
 - Sequências de DNA: cadeias de bases nitrogenadas (A, C, G e T)
 - **Entradas:** Sequências S e R , $n = |S|$ e $m = |R|$, $n \leq m$
 - **Saída:** Distância de edição entre S e R
(nº mínimo de operações de edição necessárias para transformar S em R)
 - **Operações de edição permitidas:**
 - Inserção de um símbolo na sequência
 - Remoção de um símbolo da sequência
 - Substituição de um símbolo da sequência por outro
- **Exemplo:**

1 2 3 4

 - **Entradas:** $S = ACTG$ e $R = AGCAGT$
 - **Saída:** Distância de edição entre S e $R = 3$
 - **Operações de edição:** Inserção de G após $S_1 = A$
Substituição de $S_3 = T$ por A
Inserção de T após $S_4 = G$

Algoritmo para Cálculo da Distância de Edição

- Usa técnica de programação dinâmica
- **Entradas:** Sequências S e R , $n = |S|$ e $m = |R|$, $n \leq m$
- **Calcula matriz D :** de tamanho $(n + 1) \times (m + 1)$
 - $D[i, j]$ = distância de edição entre prefixo $S_{1..i}$ e prefixo $R_{1..j}$
- **Saída:** Distância de edição entre S e $R = D[n, m]$

- **Inicialização da matriz D :**

$$D[i, 0] = i, \quad \text{para } 0 \leq i \leq n$$

$$D[0, j] = j, \quad \text{para } 1 \leq j \leq m$$

		R						
		0	1	2	...	j	...	m
S	0	0	1	2	...	j	...	m
	1	1						
	2	2						
	:	:						
	i	i						
	:	:						
	n	n						

- **Ideia da inicialização:**

- Para transformar $S_{1..i}$ em uma sequência vazia: faz i remoções
- Para transformar uma sequência vazia em $R_{1..j}$: faz j inserções

Algoritmo para Cálculo da Distância de Edição

- **Cálculo de $D[i, j]$:** para $1 \leq i \leq n$ e $1 \leq j \leq m$

$$D[i, j] = \min \begin{cases} D[i, j-1] + 1 & \text{(inserção de } R_j \text{ na posição } i+1 \text{ de } S) \\ D[i-1, j] + 1 & \text{(remoção de } S_i) \\ D[i-1, j-1] + t(S_i, R_j) & \text{(substituição ou correspondência)} \end{cases}$$

$$t(S_i, R_j) = \begin{cases} 1 & \text{para } S_i \neq R_j \quad \text{(substituição de } S_i \text{ por } R_j) \\ 0 & \text{para } S_i = R_j \quad \text{(correspondência entre } S_i \text{ e } R_j) \end{cases}$$

		R						
		0	1	...	$j-1$	j	...	m
S	0	0	1	...	$j-1$	j	...	m
	1	1						
	:	:						
	$i-1$	$i-1$						
	i	i						
	:	:						
	n	n						

Algoritmo Sequencial para Cálculo da Distância de Edição

Input: Sequências S e R , com $n = |S|$ e $m = |R|$, $n \leq m$

Output: Distância de edição entre S e R

begin

for $i := 0$ **to** n **do**

$D[i, 0] := i$

for $j := 1$ **to** m **do**

$D[0, j] := j$

for $i := 1$ **to** n **do**

for $j := 1$ **to** m **do**

if $S_i \neq R_j$ **then**

$t := 1$

else

$t := 0$

$D[i, j] := \min(D[i, j - 1] + 1, D[i - 1, j] + 1, D[i - 1, j - 1] + t)$

return $D[n, m]$

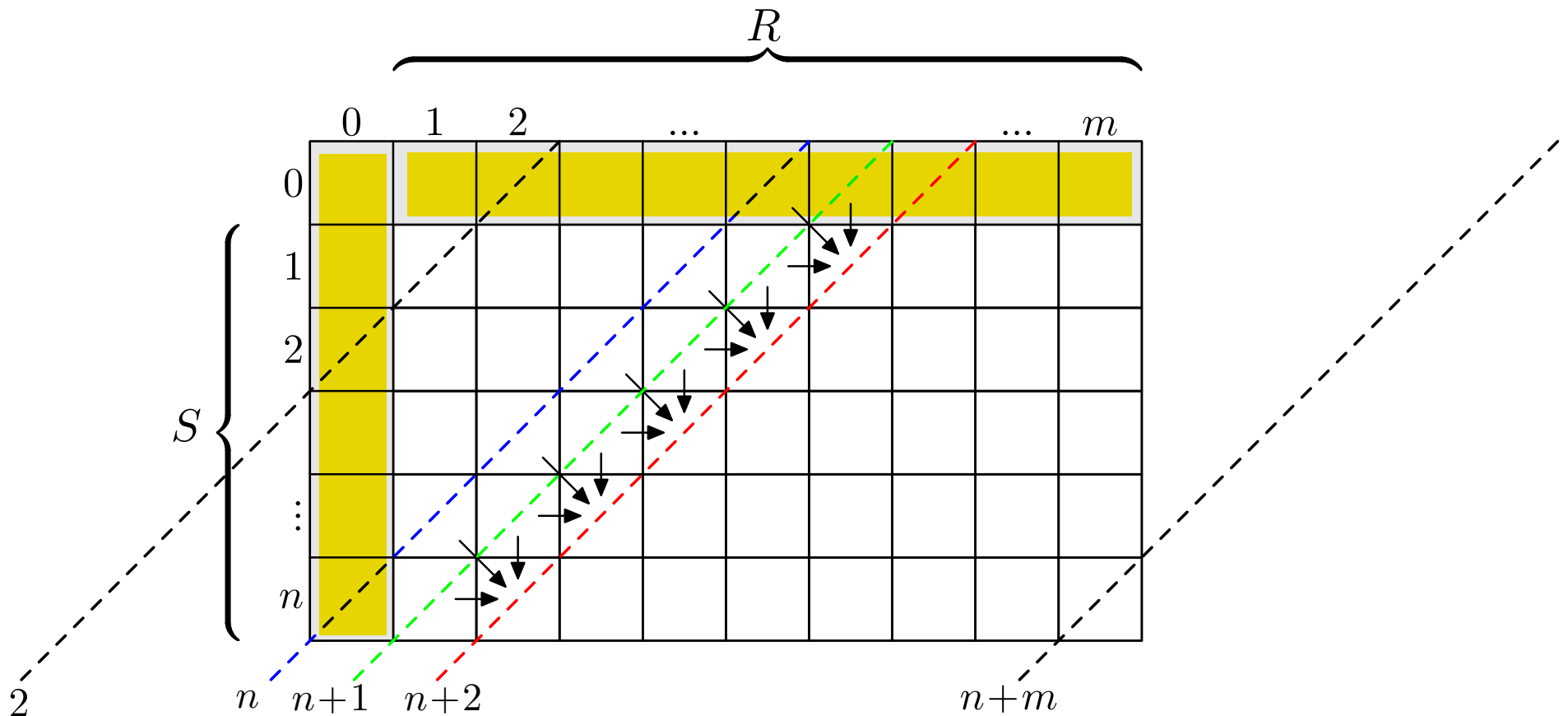
Exemplo

- **Entradas:** $S = ACTG$, $R = AGCAGT$, $n = 4$, $m = 6$
- **Saída:** Distância de edição entre S e $R = D[4, 6] = 3$
- **Matriz D :**

		R							
		$\overbrace{\hspace{1.5cm}}$							
		A	G	C	A	G	T		
		0	1	2	3	4	5	6	
S	A	0	0	1	2	3	4	5	6
	C	1	1	0	1	2	3	4	5
	T	2	2	1	1	1	2	3	4
	G	3	3	2	2	2	2	3	3
		4	4	3	2	3	3	2	3

Ideia da Paralelização do Cálculo da Matriz D

- **Células de uma mesma anti-diagonal:** Podem ser calculadas em paralelo
- **Sucessivas anti-diagonais:** Devem ser calculadas sequencialmente
- **Supor que:** $n \leq m$



Algoritmo Sequencial para Cálculo da Distância de Edição

- **Percurso por anti-diagonal:** supondo que $n \leq m$

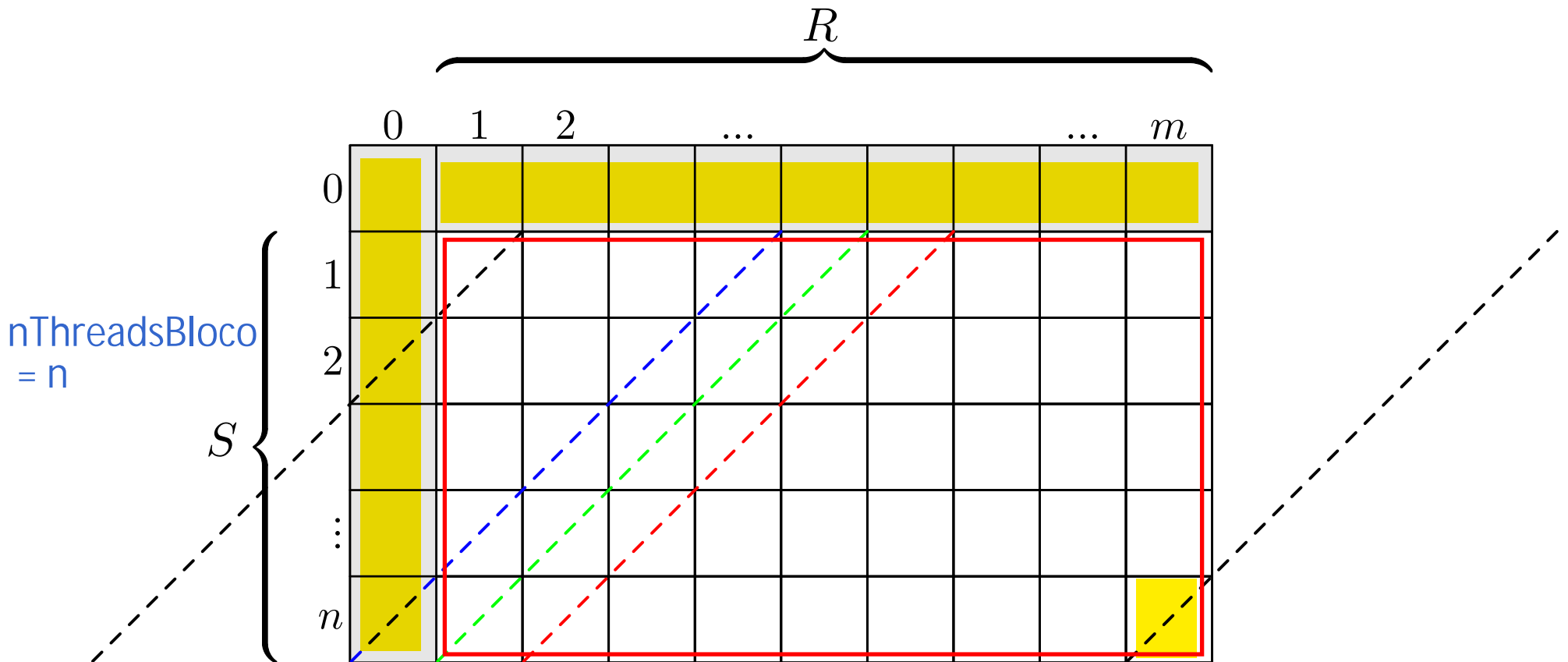
```
nADiag = n + m - 1; // Número de anti-diagonais
tamMaxADiag = n; // Tamanho máximo (número máximo de células) da anti-diagonal
// Para cada anti-diagonal (anti-diagonais numeradas de 2 a nADiag + 1)
for (aD = 2; aD <= nADiag + 1; aD++)
{
    #pragma omp parallel for private(i,j)
    // Para cada célula da anti-diagonal aD
    for (k = 0; k < tamMaxADiag; k++)
    {
        i = n - k; // Calcula índices i e j da célula (linha e coluna)
        j = aD - i;
        if (j > 0 && j <= m) // Se é uma célula válida
        {
            t = (s[i] != r[j] ? 1 : 0);
            a = d[i][j-1] + 1;
            b = d[i-1][j] + 1;
            c = d[i-1][j-1] + t;
            // Calcula d[i][j] = min(a, b, c)
            d[i][j] = ...
        }
    }
}
```

Sugestões para o Desenvolvimento do Programa Paralelo (1)

- **Inicialmente**: Entender programa sequencial
 - Percurso por linhas
 - Percurso por anti-diagonais
- **Desenvolver solução inicial**: após entender programa sequencial
 - Supor que: $n \leq m$ e $n \leq \text{maxThreadsBloco}$
 - Desenvolver programa CUDA com um único bloco de threads
 - Sincronização entre threads do bloco: `__syncthreads()`
 - Usar apenas memória global da GPU
 - **Transferências entre host e GPU**:
 - **Entradas**: Host \Rightarrow GPU
 - Vetores das sequências S e R
 - Matriz D : precisa ser transferida inteira ?
 - **Saída**: GPU \Rightarrow Host
 - Apenas $D[n, m]$
 - **Manipulação de matriz**: Linearizada como vetor
 - Ver ex17.cu (soma de matrizes em CUDA) $d[i][j]$ equivale $d[i * \text{nColunas} + j]$

Ideia da Solução CUDA Inicial

- Supor que: $n \leq m$ e $n \leq \text{maxThreadsBloco}$
- Um único bloco de threads
- Sincronização entre threads do bloco: `__syncthreads()`

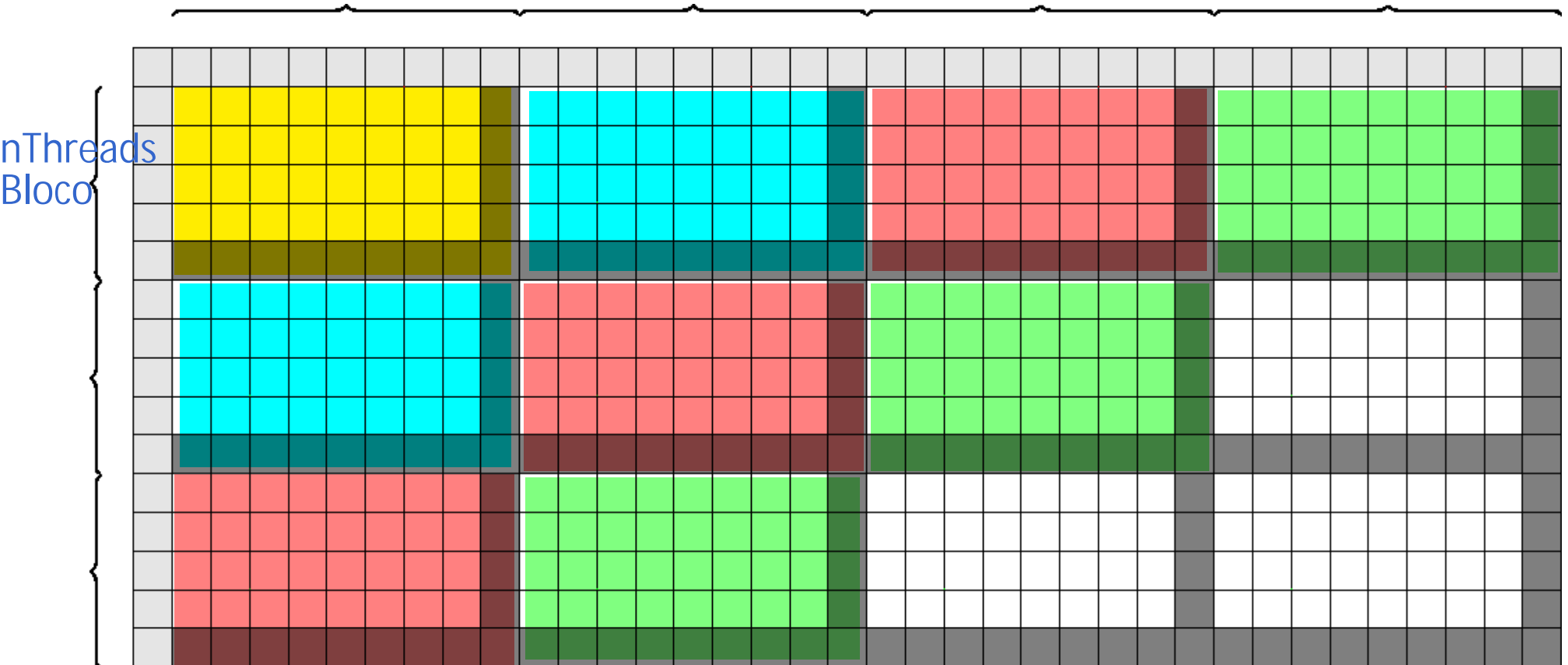


Sugestões para o Desenvolvimento do Programa Paralelo (2)

- **Desenvolver solução completa:** após solução inicial estar correta
 - Supor que: $n \leq m$
 - Permitir sequências maiores
 - Generalizar programa CUDA para **ter vários blocos de threads**
 - Sincronização entre blocos: realizada encerrando execução do kernel
 - Ter várias invocações do kernel
 - Usar apenas memória global da GPU
 - **Transferências entre host e GPU:** Igual solução inicial
 - Entre uma invocação do kernel e outra invocação:
 - Não é necessária nenhuma transferência
 - **Manipulação de matriz:** Igual solução inicial

Ideia da Solução CUDA Completa

- Supor que: $n \leq m$
- Vários blocos de threads
- Sincronização entre blocos: encerrando execução do kernel
- Várias invocações do kernel



Programa a ser Desenvolvido

- **Programa deve ser em C ou C++** (em CUDA)
- **Programa sequencial fornecido:**
 - Cálculo de D com percurso por linhas
 - Cálculo de D com percurso por anti-diagonais
- **Desenvolver programa paralelo, usando CUDA:**
 - Explorar paralelismo no cálculo da matriz D
- **Interface de execução do programa:**
 - Por linha de comando com argumento:
`dist_seq entrada.txt`
`dist_par entrada.txt`
- **Submissão:** um único arquivo .zip com programas fonte paralelo
 - **Programa deve ter no cabeçalho:**
 - Nome dos alunos do grupo (máximo 2 alunos)

Entradas e Saídas do Programa

- **Entrada:** Em um único arquivo texto
 - n m
 - Sequência S
 - Sequência R
- **Saída:** Na tela
 - Distância de edição
 - Tempo de execução (em ms)
- **Arquivos de entrada fornecidos:**
 - Entradas 1 a 4: Muito pequenas \Rightarrow Apenas para teste e depuração
 - Entrada 3: Duas sequências iguais

Arquivo	n	m	Distância
entrada1.txt	4	6	3
entrada2.txt	20	30	14
entrada3.txt	32	32	0
entrada4.txt	250	500	280
entrada5.txt	500	1000	578
entrada6.txt	512	1024	597
entrada7.txt	8000	10000	4953
entrada8.txt	16384	16384	8468
entrada9.txt	30000	35000	17313