## Questão 01:

Li					Ls
60	32	75	13	58	28
Ei					Es

Li				Ls	
60	32	75	13	59	28
Ei					Es

	Li			Ls	
60	32	75	13	59	28
Ei					Es

	Li		Ls		
60	32	75	13	59	28
Ei					Es

	Li		Ls		
60	32	75	13	59	60
Ei				Es	

Enya Luísa Gomes dos Santos 19.2.4201

#### ÁREA (Pivô)

Esq = 1	Dir = 6	Linf = -in

Esq = 1	Dir = 6	Linf = -inf
Li = 1	Ls = 6	Lsup = inf
Ei = 1	Es = 6	i* = 0
		j* = 7

### ÁREA (Pivô)

28		
Esq = 1	Dir = 6	Linf = -inf
Li = 1	Ls = 5	Lsup = inf
Ei = 1	Es = 6	$i^* = 0$
		i* = 7

#### ÁREA (Pivô)

28	60	
Esq = 1	Dir = 6	Linf = -inf
Li = 2	Ls = 5	Lsup = inf
Ei = 1	Es = 6	i* = 0
		:* _ 7

## ÁREA (Pivô)

28	59	60
Esq = 1	Dir = 6	Linf = -inf
Li = 2	Ls = 4	Lsup = inf
Ei = 1	Es = 6	$i^* = 0$
		j* = 7

#### ÁREA (Pivô)

28	59	
Esq = 1	Dir = 6	Linf = -inf
Li = 2	Ls = 4	Lsup = 60
Ei = 1	Es = 5	$i^* = 0$
		j* = 7

		Li	Ls			Á	REA (Pi	vô)
60	32	75	13	59	60	28	32	5
Ei				Es		Esq = 1 Li = 3 Ei = 1	Dir = 6 Ls = 4 Es = 5	
		Li	Ls			Á	REA (Pi	vô)
28	32	75	13	59	60	32	59	-
	Ei			Es		Esq = 1 Li = 3 Ei = 2	Dir = 6 Ls = 4 Es = 5	
		Ls Li				Á	REA (Pi	vô)
28	13	75	13	59	60	32	59	١.
		Ei		Es		Esq = 1 Li = 3 Ei = 3	Dir = 6 Ls = 3 Es = 5	
		Ls	Li			ÁF	REA (Piv	ô)
28	13	75	13	75	60	32	59	
		Ei		Es		Esq = 1 Li = 4 Ei = 3	Dir = 6 Ls = 3 Es = 5	Linf Lsup i* = 2 j* = !
		Ls	Li			ÁF	REA (Piv	ô)
28	13	32	13	75	60	59		
			Ei	Es		Esq = 1 Li = 4 Ei = 4	Dir = 6 Ls = 3 Es = 5	Linf Lsup i* = 2 j* = 5
		Ls	Li			ÁF	REA (Piv	ô)
28	13	32	59	75	60			
				Es Ei		Esq = 1 Li = 4 Ei = 5	Dir = 6 Ls = 3 Es = 5	Linf Lsup i* = 2

# Questão 02:

Enya Luísa Gomes dos Santos 19.2.4201

Nesse caso é necessarior retirar ou o registro de menor chave ou o registro de maior chave, e para saber qual dos dois registros retirar analisa-se os tamanho de A1 e A2, sendo (T1 = Ei − Esq) e (T2 = Dir − Es). Logo, se (T1 < T2), o registro de menor chave é removido da memória, sendo escrito em Ei (A1), e Linf é atualizado com tal chave, já, se (T2 ≤ T1), o registro de maior chave é removido da memória, sendo escrito em Es (A2), e Lsup é atualizado com tal chave.

Isso ocorre pois o intuito é dividir A de forma uniforme e, assim, balancear a árvore gerada pelas recursões, isso minimiza a quantidade de operações de leitura e escrita efetuadas pelo algoritmo.