INFO2050: Sort

Julien Gustin, Mathias Carlisi

Table des matières

1	Analyse théorique							
	1.1	invariant	3					
	1.2	PseudoCode	4					
	1.3	Complexité	4					
	1.4	Stabilité?	5					
	1.5	Complexité au pire cas	6					
		Analyse expérimentale						
	2.1	Temps d'exécution sur des tabeaux aléatoires	7					

- 1 Analyse théorique
- 1.1 invariant

1.2 PseudoCode

```
\begin{array}{ll} \operatorname{New-Sort}(A) \\ 1 & i=1 \\ 2 & \mathbf{for} \ j=2 \ \mathbf{to} \ A. \ length \\ 3 & \mathbf{while} \ A[j] < A[j+1] \ \text{and} \ j < A. \ length-1 \\ 4 & j=j+1 \\ 5 & \operatorname{Merge}(A,1,i,j) \\ 6 & i=j \end{array}
```

1.3 Complexité

La complexité en temps dans le meilleur des cas est de $\Theta(n)$ et dans le pire des cas $\Theta(n^2)$

1.4 Stabilité?

1.5 Complexité au pire cas

n	InsertionSort	QuickSort	HeapSort	MergeSort	NewSort
10^{1}	0,000015	0,000005	0,000006	0,000009	0,000005
10^{2}	0,000052	0,000035	0,000061	0,000054	0,000090
10^{3}	0,001055	0,000225	0,000959	0,000297	0,001841
10^{4}	0,060314	0,003429	0,003847	0,002229	$0,\!112815$
10^{5}	7,216459	0.036962	$0,\!032527$	0,017463	14,224125
10^{6}	$768,\!522644$	3.239571	$0,\!353273$	$0,\!179450$	1529, 154037

2 Analyse expérimentale

2.1 Temps d'exécution sur des tabeaux aléatoires