数据结构第一次作业

邵志豪

March 7, 2023

1.8 试确定各程序段中 @ 标记语句的频度:

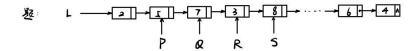
- (1) n-1
- (2) n-1
- (3) n-1
- (4) $\frac{(n+1)n}{2}$
- (5) $\frac{n(n+1)(n+2)}{6}$
- **(6)** *n*
- (7) $\lfloor \sqrt{n} \rfloor$
- **(8)** 1100

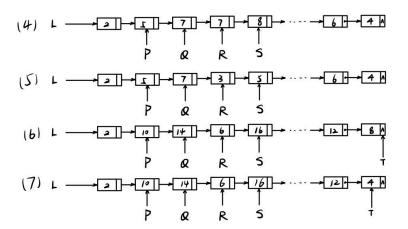
1.9 $count = \lceil log_2 n \rceil - 2$, T(n) = O(log n)

1.12 判断是否正确:

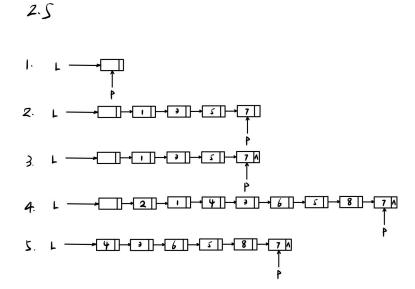
- (1) 正确
- (2) 正确
- (3) 错误
- (4) 正确
- (5) 错误

2.4 原状态及结果如下图:





2.5 各行运行结果如下图:



2.9 简述以下算法功能:

- (1) 将多数据元素单链表 L 的第一个数据元素和第二个数据元素接在最后一个数据元素之后,并和第二个数据元素解开链接。
- (2) 将单循环链表以 pa 和 pb 指向的数据元素之前为标记,截断成两段,并各自首尾相连,成为两个单循环链表。

3.3 stack

3.7 变化过程如下:

步骤	OPTR 栈	OPND 栈	输入字符	主要操作
1	#		\underline{A} -B×C/D+E↑F#	PUSH(OPND,A)
2	#	A	-B×C/D+E↑F#	PUSH(OPTR,'-')
3	# -	A	$\underline{\mathbf{B}} \times \mathbf{C}/\mathbf{D} + \mathbf{E} \uparrow \mathbf{F} \#$	PUSH(OPND,B)
4	# -	A B	\times C/D+E \uparrow F#	PUSH(OPTR,'×')
5	# - ×	A B	<u>C</u> /D+E↑F#	PUSH(OPND,C)
6	# - ×	A B C	<u>/</u> D+E↑F#	operate(B,'×',C)
7	# - ×	A B×C	<u>/</u> D+E↑F#	PUSH(OPTR,'/')
8	# - /	A B×C	<u>D</u> +E↑F#	PUSH(OPND,D)
9	# - /	A B×C D	<u>+</u> E†F#	$operate(B \times C, '/', D)$
10	# -	A B×C/D	<u>+</u> E†F#	$operate(A,'-',B\times C/D)$
11	#	A-B×C/D	<u>+</u> E↑F#	PUSH(OPTR,'+')
12	# +	A-B×C/D	<u>E</u> ↑F#	PUSH(OPND,E)
13	# +	A-B×C/D E	<u>↑</u> F#	PUSH(OPTR,'↑')
14	# + ↑	A-B×C/D E	<u>F</u> #	PUSH(OPND,F)
15	# + ↑	A-B×C/D E F	#	$operate(E, '\uparrow ', F)$
16	# +	A-B×C/D E↑F	#	$operate(A-B\times C/D, '+', E\uparrow F)$
17	#	$A-B\times C/D+E\uparrow F$	#	RETURN(GETTOP(OPND))

3.11 队列和栈都是操作受限的线性表,他们的数据结构都是线性表,但是他们首先得操作不同:前者要求先进先出,后者要求先进后出;前者要求在线性表的一端插入,另一端删除,后者则只在一端插入和删除;前者遍历时不会影响数据结构,也不会另外开辟空间,后者则需要弹出所需数据之上的所有数据才能遍历,而且需要额外空间进行暂时存储。