

ساختمان دادهها (۲۲۸۲۲)

مدرس: حسین بومری [زمستان ۹۹]

نگارنده: مبین معدنی

جلسه ۹: آشنایی مقدماتی با داده ساختار ها

در این جلسه قصد داریم تا با داده ساختار های مقدماتی آشنا شویم و توابع مختلف را از نظر زمانی با هم مقایسه کنیم

۱ آرایه Array

داده ساختار آرایه از یک پونتر شروع و طول آرایه مانند شکل زیر ساخته شده است :

Memory Location 200 201 202 203 204 205 206 U B F D A E C - -

Index

مستقیم آدرس اندیس را صدا میزنیم	O(1)	element i	
	O(n)	search	
	O(n)	index delete	
جای مورد نظر را پیدا میکنیم بعد بقیه را یک واحد شیفت میدهیم	O(n)	index insert	
	O(1)	front delete	
	O(n)	front add	
	O(n)	min	
	O(n)	max	
با روشی به اسم median که در جلسات بعد بررسی خواهد شد	O(n)	i امین عنصر مرتب	
	O(n)	min delete	
	O(n)	build	

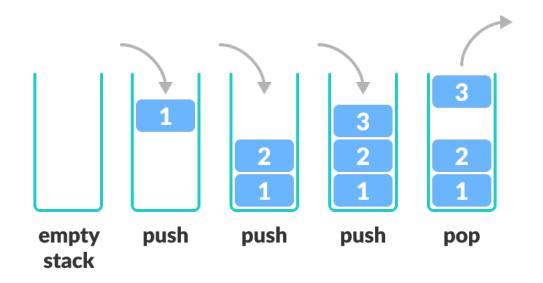
۱.۱ آرایه مرتب sort Array

این دادهساختار نیز مانند دادهساختار قبلی است و تنها تفاوتش در این است که اطلاعات در آن به صورت مرتب نگهداری میشود.

مستقیم آدرس اندیس را صدا میزنیم	O(1)	element i	
به صورت باینری سرچ	O(log n)	search	
	O(n)	index delete	
جای مورد نظر را پیدا میکنیم بعد بقیه را یک واحد شیفت میدهیم	O(n)	index insert	
	O(1)	front delete	
بی معنی است		front add	
	O(1)	min	
	O(1)	max	
	O(1)	i امین عنصر مرتب	
	O(1)	min delete	
	n) O(nlog	build	

Stack پشته

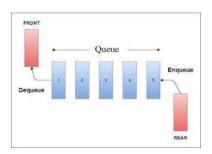
پشته با شعار LIFO = last in first out نوعی داده ساختار است که آخرین داده ی ورودی در آن اول خارج میشود مانند شکل زیر:



O(n)	element i		
O(n)	search		
O(n)	index delete		
O(n)	index insert		
حذف از بالا (O(۱) ، از پایین O(n)	front delete		
حذف از بالا (O(۱) ، از پایین O(n)	front add		
O(n)	min		
O(n)	max		
O(n)	i امین عنصر مرتب		
O(n)	min delete		
O(n)	build		

۳ صف queue

صف با شعار FIOF = first in first out دادهساختاری است که در آن دادهای که اول وارد میشود ، اول نیز خارج میشود ، مانند شکل زیر :



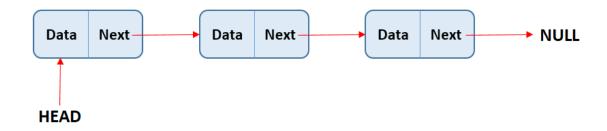
O(n)	element i	
O(n)	search	
O(n)	index delete	
O(n)	index insert	
اول صف (O(n) ، آخر صف (O()	front delete	
اول صف (O(n) ، آخر صف (۱)	front add	
O(n)	min	
O(n)	max	
O(n)	i امین عنصر مرتب	
O(n)	min delete	
O(n)	build	

List لیست ۴

عناصر را به ترتیب وارد کردن نگهداری میکند ولی لزوما در حافظه پشت سر یکدیگر نگهداری نمیشوند.

Linked List ليست پيوندي ۱.۴

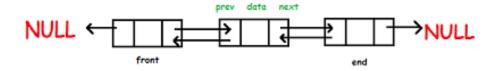
در این داده سختار اطلاعات به صورت دسته هایی از node نگهداری میشود که هر node مانند شکل زیر دارای دو بخش است



	O(n)	element i	
	O(n)	search	
	O(n)	index delete	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	index insert	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	front delete	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	front add	
	O(n)	min	
	O(n)	max	
	O(n)	i امین عنصر مرتب	
	O(n)	min delete	
	O(n)	build	

doubly linkedlist ليست پيوندي دوسويه ۲.۴

تنها تفاوتش با داده ساختار قبلی این است که node ها هم به عنصر قبلی و هم به عنصر بعدی اشاره میکنند.



	O(n)	element i	
	O(n)	search	
	O(1)	index delete	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	index insert	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	front delete	
فرض میکنیم که روی node مورد نظر قرار داریم و حال میخواهیم عملگر را اعمال کنیم	O(1)	front add	
	O(n)	min	
	O(n)	max	
	O(n)	i امین عنصر مرتب	
	O(n)	min delete	
	O(n)	build	

جمع بندی

لیست پیوندی دو س	ليست پيوندي	صف	پشته	آرايه مرتب	آرايه	
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(1)	O(1)	element i
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(log n)	O(n)	search
O(1)	O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	index delete
O(1)	O(1)	O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	index insert
O(1)	O(1)	اول صف (O(n) ، آخر صف (۱)	O(n) (O(1)	O(1)	O(1)	front delete
O(1)	O(1)	اول صف (O(n) ، آخر صف (O()	O(n) (O(1)		O(n)	front add
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	min
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	max
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	i امین عنصر مرتب
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(1)	O(n)	min delete
O(n)	O(n)	O(n)	O(n)	O(nlog n)	O(n)	build