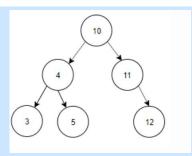
کوییز شماره ۱۰

هر سوال را در محل در نظر گرفته شده پاسخ دهید. پاسخ های خارج از محل تصحیح نمیشوند. غزاله محمودی _ سید صالح اعتمادی

. بیمایش preorder یک Binary Search Tree به صورت زیر است . درخت متناظر با آن را رسم کنید . [۱۰] پیمایش preorder یک preorde



۲. [۲۰] به سوالات زیر پاسخ کوتاه دهید .

(a) What is the size of the array needed to store international phone numbers with up to 15 digits using direct addressing

 10^{15}

(b) What is the average running time of Rabin-Karp's algorithm for text T and pattern P if there are no occurrences of the pattern in the text?

$$O(|P| + |T|)$$

۳. [۲۰] پیچیدگی محاسباتی عملیات های زیر را در بدترین حالت و حالت متوسط/سرشکن همراه دلیل آنها بنویسید.

(a) Find in Binary Search Tree: $\mathcal{O}_{\text{worst}}(\underline{\hspace{1cm}}\underline{\hspace{1cm}}\underline{\hspace{1cm}})$ $\mathcal{O}_{\text{amortized}}(\underline{\hspace{1cm}}\underline{\hspace{1cm}}\underline{\hspace{1cm}})$

بدترین حالت برای یک درخت دو دویی این است که به شکل یک لینکد لیست در آمده باشد که میشود O(n). حالت متوسط هم بدون اضافه کردن محدودیت یا فرض های بیشتر نمیتوان اضافه کرد و O(n) مورد قبول است. اگر فرض دیگری کرده باشید مثل بالانس بودن ... پیچیدگی محاسباتی متناسب با فرض شما ممکن است متفات باشد.

(b) Find in an AVL Tree: $\mathcal{O}_{\text{worst}}(\underline{\qquad \log n \qquad}) \mathcal{O}_{\text{amortized}}(\underline{\qquad \log n \qquad})$

درخت دو دویی AVL همیشه بالانس است و در بدترین حالت و حالت متوسط ارتفاعش $O(\log n)$ است. پس پیچیدگی محاسباتی پیدا کردن هم میشود $O(\log n)$.

۴. [۴۵] فرض کنید Binary Search Tree یک داریم. توضیح دهید خروجی چیست و چه عملیاتی انجام می شود .

(a) $\begin{aligned} \mathbf{F}(\mathit{Tree}\ r) \\ \mathbf{while}\ r.\mathit{left} \neq \mathit{NULL}\ \mathbf{do} \\ r \leftarrow r.\mathit{left} \\ \mathbf{end} \\ \mathrm{print}(r.\mathrm{data}) \end{aligned}$

Finding the minimum element in a binary search tree.

(b) F(Tree r)

while $r.right \neq NULL$ do $r \leftarrow r.right$ end

print(r.data)

Find the maximum element in a binary search tree.

```
 \begin{aligned} & \text{F(Tree } r, \ int \ k) \\ & \text{if } r == null \ \textbf{or} \ r.key == k \ \textbf{then} \\ & \text{return } r \end{aligned} \\ & \textbf{end} \\ & \text{(c)} \qquad \qquad \begin{aligned} & \text{if } r.key < k \ \textbf{then} \\ & \text{return } F(r.right,k) \end{aligned} \\ & \textbf{else} \\ & \text{return } F(r.left,k) \\ & \textbf{end} \end{aligned}
```

Finding an element in a binary search tree.