

گزارش تمرین سری سوم

هدف ازین تمرین پیاده سازی درخت سرچ باینری می باشد.

ابتدا کلاس `node` را درن کلاس `bst` تعریف میکنیم به اسن صورت که هر نود دارای `parent` و `right and left node` و دارای یک مقدار می باشد. دو `constructor` برای این کلاس تعریف میکنیم که یکی هنگام صدا زدن تمامی نود های والد و چپ و راست را برابر `nullptr` قرار میدهد و دیگری مقداری که میخواهیم را به نود نسبت میدهد.

یک تابع `show` برای نود تعریف کرده ایم که در صورت وجود مقدار نود ان را چاپ و در صورت وجود والو و نود های چپ و راست آن ها را نیز چاپ کند.

برای تابع `BST constructor` ابتدا یک نود میسازیم و پوینتر `rot` که یک پوینتر کمکی است را برابر `nullptr` قرار میدهیم و مقدار `s` که نمایشگر اندازه ی درخت است را برابر صفر قرار داده و ارایه ی `vec` که ترتیب های مختلف درخت را در خود نگه میدارد را ریست میکنیم.

برای تابع `copy constructor` باید اولاً درخت را کپی کنیم دوما سایز درخت را کپی کنیم. کپی کردن سایز درخت به آسانی امکان پذیر است ولی برای کپی کردن درخت نیاز به یک تابع بازگشتی می باشد که آن را با تابع `copy` نمایش داده ایم.

تابع بازگشتی کپی به این صورت عمل میکند که در هر مرحله یک پوینتر به نود می سازد که مشخصه های نود ساخته شده را برابر مشخصه های نود درخت اصلی قرار میدهد. روند کپی کردن درخت اینگونه است که ابتدا شاخه های سمت چپ را کپی کرده و زمانی که به `null` میرسد، شاخه های سمت راست را کپی میکند و این کار را به صورت بازگشتی با صدا زدن دوباره ی تابع انجام میدهیم.

برای تابع `destructor` نیازی به `delete` پوینتر های `smart` نیست اما برای اطمینان فضای وکتور `vec` را ازاد میکنیم.

تابع `add`: ورودی تعریف شده در صورت سوال یک عدد می باشد. اما در درون تابع `add` تابع دیگری صدا زده میشود که یک پوینتر نود و ورودی `int` را قبول میکند. ورودی این تابع نود `proot` می باشد که این نود پوینتری است به نود ریشه ی درخت و این پوینتر در طول کلاس همواره به ریشه ی درخت اشاره میکند و تغییر نمیکند مگر ریشه ی درخت دچار تغییر شود و برای پیمایش درخت از پوینتر کمکی `rot` استفاده میکنیم. قبل از صدا زدن تابع باید از اینکه ایا درختی وجود دارد یا نه اطمینان حاصل کنیم چون ممکن است حالتی پیش بیاید که همه ی نود های درخت را حذف کنیم و سپس بخواهیم دوباره نود به درخت اضافه کنیم.

تابع `add`: این تابع دو ورودی پوینتر به نود و عدد میگیرد. ابتدا چک میکند که ایا درختی وجود دارد یا خیر و اگر وجود نداشت پوینتر `proot and rot` را ست میکند و سیاز را اضافه میکند. سپس اگر درختی از قبل وجود داشت باید چک کند عدد ورودی در هر مرحله (یعنی ابتدا ریشه ی درخت سپس نود سطح ۱ و سپس نود سطح ۲) از مقدار نود سطح بالاتر خود کمتر است یا بیشتر که این با تابع بازگشتی قابل انجام است. اگر به مرحله ای رسیدیم که سطح دیگری وجود نداشت نود جدیدی ساخته و مشخصه های ان را ست میکنیم و سایز را یکی افزایش میدهیم.

تابع `operator+`: ابتدا از `copy constructor` استفاده میکنیم و سپس برای `object` کپی شده تابع `Add` را صدا زده و `object` کپی شده را باز میگردانیم. در این حالت روی `object` اصلی تغییری صورت نمیگیرد.

تابع `search`: ابتدا نود های سمت چپ را بازبینی میکنیم و سپس نودهای سمت راست را به صورت بازگشتی سرچ میکنیم و در هر مرحله اگر مقدار مورد نظر را یافتیم ۱ و اگر به انتهای درخت رسیدیم و مقدار را نیافته بودیم صفر برمیگردانیم.

تابع `remove`: درون این تابع تابع `Remove` دیگری صدا زده میشود که پوینتر به نود ریشه یعنی `proot` و عدد را میدهد.

تابع `remove`: برای این تابع یک پوینتر کمکی دیگر به اسم `temp` درست کرده ایم. تابع به صورت بازگشتی همان الگویی که برای سرچ داشتیم را پیاده میکنیم تا یا عددی که میخواهیم حذف کنیم در درخت پیدا کنیم یا اگر همه ی درخت را پیمایش کرده و به `null` رسیدیم چاپ بشود که عدد مورد نظر در درخت موجود نمیشود. اگر عدد مورد نظر را یافتیم ۳ حالت وجود دارد:

(۱) فرزندی نداشته باشد. در این حالت ۲ شرایط پیش می آید که یا خود ریشه باشد و سائز درخت ۱ بوده باشد یا سائز درخت بزرگتر از یک باشد که این شرط را با پوینتر والد چک میکنیم که آیا وجود دارد یا خیر. اگر درخت فقط یک نود ان هم ریشه داشته باشد `proot and rot` ریست میشوند و در غیر اینصورت ان سمتی که عدد قرار گرفته از والد ریست میشود.

(۲) یک فرزند داشته باشد. فرض میکنیم که فقط فرزند چپ دارد، ابتدا پوینتر کمکی را روی فرزند چپ ست میکنیم. در این حالت ۲ شرایط پیش می آید که یا عدد مورد نظر در ریشه است یا خیر. اگر در ریشه است به راحتی `proot` را ریست و برابر پوینتر کمکی قرار میدهیم. و اگر در ریشه نباشد جای نود مورد نظر که میخواهیم حذف شود را با فرزند خود جا به جا میکنیم برای این کار از تابع `swap` استفاده میکنیم.

(۳) دو فرزند داشته باشد. در این حالت ابتدا باید یک قدم به سمت راست و تا جایی که میشود به سمت چپ حرکت کنیم و نود مورد نظر را بیابیم که این کار را با تابع `FindMin` انجام داده ایم. در این حالت نیز دو شرایط پیش می آید. اگر والد کمترین مقدار یافت شده ریشه باید و نود مورد نظر برای حذف ریشه باشد باید سمت چپ ریشه را به سمت چپ نود راست منتقل کنیم و مقدار `proot` را روی نود سمت راست ست کنیم. در غیر اینصورت کمترین مقدار یافته شده را با مقدار نود مورد نظر جا به جا کرده و نودی که دارای کمترین مقدار می باشد را از درخت حذف میکنیم.

تابع `inorder`: ابتدا باید وکتور `vec` را ریست کرده و تابع `inorder` دیگری با را با پوینتر ریشه صدا میزنیم.

تابع `inorder`: در این تابع ابتدا تا جایی که میتوانیم به سمت چپ حرکت میکنیم و عدد ها را به وکتور اضافه میکنیم و سپس خود ریشه را اضافه میکنیم و سپس شاخه های سمت راست را اضافه میکنیم.

تابع `preorder`: ابتدا باید وکتور `vec` را ریست کرده و تابع `preorder` دیگری با را با پوینتر ریشه صدا میزنیم.

تابع `preorder`: ابتدا خود ریشه را به وکتور اضافه کرده سپس سمت چپ و سپس سمت راست را به وکتور اضافه میکنیم.

تابع `postorder`: ابتدا باید وکتور `vec` را ریست کرده و تابع `postorder` دیگری با را با پوینتر ریشه صدا میزنیم.

تابع `postorder`: ابتدا سمت چپ را اضافه کرده و سپس سمت راست و سپس خود ریشه را اضافه میکنیم.

تابع `operator[]`: در این تابع روی درخت کنونی پیمایش `inorder` را انجام میدهیم و `index` ورودی از وکتور را `return` میکنیم.

تابع `show`: در این تابع روی درخت کنونی پیمایش `inorder` را انجام میدهیم و اعداد ان را چاپ میکنیم.