

گزارش تمرین سوم برنامه نویسی پیشرفته

علیرضا طباطبائی 9723052

*دستورات دارای کامنت میباشند.

در ابتدا تمامی **کانستراکتور** ها را تعریف کردیم.

برای مقدار **node** و پوینترهای راست و چپ تک تک کی شوند.

سپس **دیس تراکتور** را مطابق تعریف سوال آوردیم.

برای **کی کانستراکتور** : از **bfs** استفاده نمودیم که بر روی تک تک نود ها حرکت

میکند و تک تک آنها را به درخت اضافه میکند.

سپس اپراتور **<<** را برای نمایش نود و اطلاعات موجود در آن تعریف کردیم : برای

نمایش زیباتر از **setw** با اعداد مناسب استفاده نمودیم.

سپس **اپراتور مساوی** را برای **کی کردن** تعریف کردیم : که با استفاده از **bfs** بر

روی تک تک نود ها حرکت کردیم و مقادیر آنها را با **add_node** بر روی شبکه

جدید کی کردیم.

سپس **اپراتور مساوی** را برای **move کردن** تعریف کردیم : میبایست پوینتر

ورودی را در آجکت جدید بریزیم و سپس آجکت قبلی را پاک کنیم و آجکت

جدید را به خروجی ببریم.

در قسمت بعد ، **عملگر بشقاب پرنده و مساوی** را تعریف نمودیم که برای جلوگیری از تکرار زیاد انواع عملگر های مقایسه ای ، میتوان این دو عملگر را تعریف کرد و برای سایر عملگر ها از ترکیب همین دو استفاده کرد.

سپس **bfs** را تعریف میکنیم : به واسطه یک بردار و گرفتن بچه های آن و ذخیره کردن آن در برداری جدید ، میتوان بر روی تمام نود ها حرکت کرد. بردار را با استفاده از **push back** و **erase** تغییر میدادیم.

سپس **تابع length** را تعریف کردیم : که تعداد نود ها را با استفاده از **bfs** میشمارد. در تابع مربوطه کافیت این شمارش را بواسطه یک متغیر صحیح بشماریم.

سپس **add node** را تعریف کردیم : جهت این کار باید هر مرحله مطمئن شویم که نود مورد نظر از قبل موجود است یا خیر. یا اینکه آیا بچه ای به آن متصل است یا خیر. سپس با مقایسه مقادیر ، نود مربوطه را اضافه میکنیم.

سپس **اپراتور <>** را برای **BST** تعریف نمودیم : از تعریف قبلی اپراتور <> استفاده کرده و با ترکیب آن با **bfs** ، میتوانیم کل درخت را نمایش دهیم.

تعریف **find node** : در اینجا مجاز به استفاده از **bfs** نبودیم و باید با استفاده از ویژگی های درخت که همان نابرابری است ، نود خاصی را پیدا میکردیم و پوینتری به پوینتر آن را بر میگردانیدیم. در اینجا نیز میبایستی شرایط **nullptr** ها را رعایت میکردیم تا به مشکل نخوریم.

در بخش **find parent** : ابتدا میبایست پرنسنت هر نودی که در حال بررسی آن میبودیم را در آجکتی جدا ذخیره میکردیم و اگر مقدار مربوطه با مقدار مورد جستجو برابر بود ، آجکتی که مربوط به یک مرحله قبل تر بود را برمیگردانیدیم. همواره شرایط `nullptr` ها را باید رعایت نماییم.

در **find successor** : باید شرایط مختلفی مثل نبود نود مربوطه یا نداشتن بچه چپ یا نداشتن بچه راست برای بچه چپ را رعایت میکردیم و سپس در صورت داشتن بچه چپ ، وارد یک حلقه میشویم تا به آخرین بچه راست از آن بچه چپ برسیم و آن را بصورت پوینتری به یک پوینتری دیگر بازگردانیم.

در **delete node** : باید سه حالت ممکن را رعایت کنیم :

- 1- در حال حذف یک برگ باشیم : کافیهست بچه ی والد مربوطه را `nullptr` نماییم.
- 2- در حال حذف نودی با یک بچه باشیم : باید والد را به فرزند وصل کنیم.
- 3- در حال حذف نودی با یک بچه باشیم که `successor` آن خودش یک برگ است : ابتدا باید `successor` را به دو فرزند نودی که در حال حذف هستیم وصل کنیم و سپس ارتباط `successor` را با والدش قطع کنیم. ترتیب این مراحل مهم میباشد. همچنین اگر نودی که در حال حذف بودیم ، نود `root` باشد ، دیگر نیاز نیست `successor` را به والد خاصی مرتبط نماییم که همه این موارد در کد لحاظ شده اند.

همچنین اپراتور های ++ را برای دو حالت ممکن آن نوشتیم که در هر دو از bfs استفاده نمودیم. برای آن که ++ در سمت راست آبجکت است ، نیاز بود که آبجکت را در متغیر temp ذخیره کنیم و این نسخه بدون تغییر یعنی temp را برگردانیم.

در آخر برای **initialize** کردن : یک لیست را دریافت کرده و بر روی اعضای آن ، تابع add node را پیاده میکنیم.

لینک Git