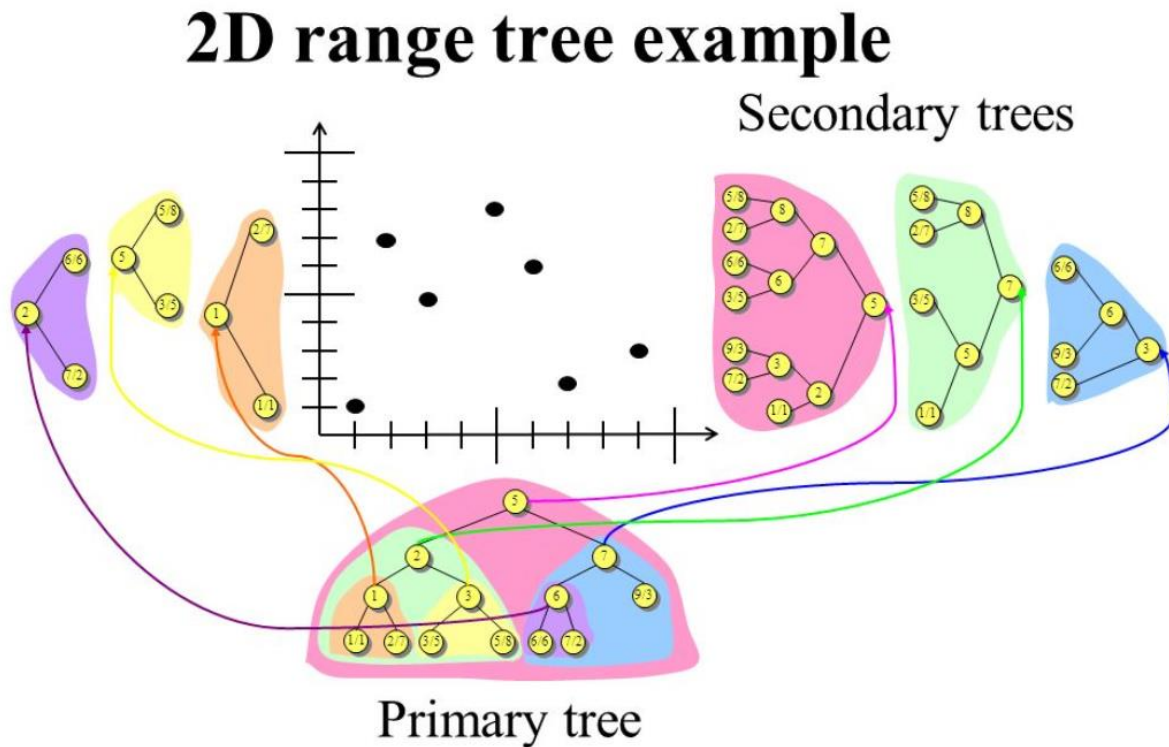


# Range Tree

قبل از اینکه range-tree در دو بعد را توضیح دهیم ابتدا در یک بعد را توضیح می‌دهیم و بعدا بیان خواهیم کرد چگونه می‌توان آن را به دو بعد (و حتی ابعاد بالاتر) گسترش داد. فرض کنید  $n$  نقطه در صفحه داده شده است. ابتدا فقط مقادیر  $x$  این نقاط را (که مجموعه‌ای از اعداد بر روی محور  $x$  می‌باشد) در نظر می‌گیریم. ما قصد داریم ساختمان داده‌ای بسازیم که آماده جواب دادن به این سوال باشد: برای یک بازه داده شده مانند  $I = [a, b]$  بر روی محور  $x$ ، مقدار  $x$  کدام یک از نقاط اولیه در بازه  $I$  قرار دارد. درخت اولیه برای یک بعد (محور  $x$ ) به این صورت ساخته می‌شود. ابتدا همه نقاط را بر اساس مقدار  $x$  مرتب می‌کنیم. سپس دو تا دو تا، به ترتیب به یک گره پدر وصل کرده و مقدار گره پدر، برابر خواهد بود با مقدار بزرگترین  $x$  در زیردرخت چپ آن. اگر در ابتدا تعداد فرد بود، همین عملیات دودویی را برای گره آخر با گره پدر جفت آخر تکرار می‌کنیم. همین عملیات را تکرار می‌کنیم تا به یک گره برسیم. نتیجه درخت بالانسی خواهد بود (مانند AVL) که در زمان  $O(\log n)$  می‌توان در آن جای یک مقدار  $x$  را (همانند BST) پیدا کرد. به این درخت، درخت rang-tree بر روی محور  $x$  می‌گوییم و با  $R^x$  نشان می‌دهیم.

بعد از ساخت درخت برای محور  $x$  به سراغ محور دوم می‌رویم. برای هر گره میانی مانند  $v$  در درخت  $R^x$  (گره‌ای که برگ نباشد)، یک اشاره گر وجود دارد به درخت دومی. این درخت دوم برابر است با درخت range-tree از تمام برگ‌هایی که در زیردرخت  $v$  قرار داشتند، اما بر اساس مقادیر  $y$ . به این درخت، درخت rang-tree بر روی محور  $y$  برای گره  $v$  می‌گوییم و با  $R_v^y$  نشان می‌دهیم.

یک مثال در شکل زیر نشان داده شده است. در این مثال ۷ نقطه وجود دارد:  $(1, 1), (9, 3), (2, 7), (7, 2), (3, 5), (5, 8), (6, 6)$ .



برای انجام جستجو در این درخت برای فضای دو بعدی (که در زمان  $O(\log^2 n + k)$  انجام می شود و  $k$  تعداد نقاط داخل جواب نهایی هستند) یک مستطیل مانند  $R = [(x_1, y_1), (x_2, y_2)]$  داده شده است و ما قصد داریم تمام نقاط داخل یا روی این مستطیل را گزارش کنیم (نقطه اول گوشه چپ پایین و نقطه دوم گوشه راست بالا است). برای جواب دادن به این سوال ابتدا روی  $R^x$  شروع به جستجو می کنیم. گره ای که مقدارش از  $x_1$  بزرگتر باشد و از  $x_2$  کوچکتر باشد را گره  $u$  می نامیم (اگر در هنگام جستجو مقدار گره میانی با مقدار  $x_2$  برابر شد برای ادامه جستجو به سمت چپ می رویم). تمام گره هایی که بین دو مسیر جستجو برای  $x_1$  و  $x_2$ ، از ریشه تا برگ، قرار میگیرند دارای اهمیت هستند و تمام نقاط در زیردرخت ها امکان حضور در جواب را دارند و باید مقدار  $y$  آنها مورد بررسی قرار بگیرد. پس به سراغ هر کدام از این درخت ها مانند  $R_u^y$  می رویم. در این درخت ها شروع به جستجو کرده و گره ای را که مقدارش از  $y_1$  بزرگتر باشد و از  $y_2$  کوچکتر باشد را گره  $t$  می نامیم. تمام برگ هایی که بین دو مسیر جستجو برای  $y_1$  و  $y_2$ ، از ریشه تا برگ، قرار می گیرند، نقاطی هستند که در جواب نهایی وجود دارند. در انتها فقط یک مرتب سازی بر اساس مقادیر  $y$  نیاز هست.

## ورودی

خط اول تعداد نقاط ورودی را نشان می دهد. در خط دوم مقادیر  $x$  نقاط ورودی و در خط سوم مقادیر  $y$  متناظر با مقادیر خط قبلی داده شده است. پس اولین ایکس و اولین وای با یکدیگر اولین نقطه را نمایش می دهد. خط چهارم تعداد عملیات های بعدی را مشخص می کند. از خط ۵ به بعد هر خط چهار مقدار را مشخص می کند که به ترتیب مختصات  $x_1, y_1, x_2, y_2$  برای یک مستطیل است. فرض کنید تعداد ورودی و تعداد عملیات ها از  $10^4$  بیشتر نخواهد بود.

## خروجی

برای هر عملیات از خط ۵ به بعد در یک خط مقادیر  $x$  و در خط بعدی مقادیر  $y$  نقاطی که در داخل مستطیل می افتند را چاپ کنید. دقت کنید نقاط خروجی به ترتیب مقدار  $y$  از کوچک به بزرگ مرتب شده باشند. اگر جواب خالی بود None را چاپ کند.