ساختمان دادهها و الگوريتمها

نيمسال اول ٠٠ ـ ٩٩ مدرس: مسعود صديقين



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

تحليل روابط بازگشتي

يادآوري جلسه پنجم

در جلسه قبل، راجع به تحلیل روابط بازگشتی صحبت کردیم. به طور کلی برای تحلیل روابط بازگشتی، از سه روش جایگذاری، استقرا و درخت بازگشت استفاده میکنیم. در جلسه قبل مثالهایی از دو روش استقرا و درخت بازگشت زده شد. در این یادآوری، یک نمونه تحلیل رابطه بازگشتی با استفاده از درخت بازگشت را مرور خواهیم کرد. فرض کنید می خواهیم رابطه بازگشتی زیر را بررسی کنیم:

$$T(n) = \mathbf{Y}T(n/\mathbf{Y}) + O(n)$$
 $T(\mathbf{1}) = O(\mathbf{1})$

برای تحلیل این رابطه، ابتدا نیاز داریم که مقدار O(n) را به صورت دقیق تر بنویسیم. با توجه به تعریف O می توانیم این رابطه را به این صورت بنویسیم که مقدار $c_{1,c_{1}}$ وجود دارد که:

$$T(n) \le \Upsilon T(n/\Upsilon) + c_{\Upsilon} n$$
 $T(\Upsilon) \le c_{\Upsilon}$

حال سعى مى كنيم راه حل را با استفاده از درخت بازگشت حل كنيم.

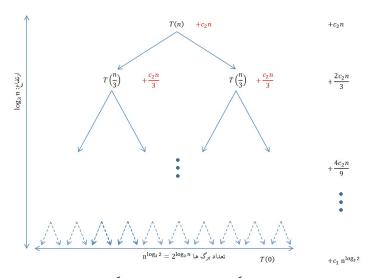
بر اساس درخت بازگشت، می توان نوشت:

$$T(n) \leq c_{\mathsf{1}} \times n^{\log_{\mathsf{T}} \mathsf{T}} + c_{\mathsf{T}} n \times (\mathsf{1} + \mathsf{T}/\mathsf{T} + \mathsf{F}/\mathsf{T} + \ldots)$$

و از آنجا که رشد بخش دوم بیشتر است و دنباله

$$1 + \Upsilon/\Upsilon + \Upsilon/\Im + ... \leq \Upsilon = O(1)$$

$$T(n) = O(n)$$
 خواهیم داشت



پرسش درخت بازگشت مربوط به تابع بازگشتی $T(n) = \Upsilon T(n/\Upsilon) + O(n)$ و T(1) = O(1) را رسم و تحلیل کنید.

پاسخ های خود را قبل از کلاس بر روی یک تیکه کاغذ کوچک نوشته از آن عکس وبگیرید و به <mark>این لینک</mark> ارسال کنید.