مدرس: مسعود صديقين

Algorithm 1: Coin Change

for $j \leftarrow 1$ to m do $f[i] = \infty$

if $c_j \leq i$ then

 $f[i] = min(f[i], 1 + f[i - c_j])$

for $i \leftarrow 1$ to a do $| f[i] = \infty$

return f[n]



يادآوري جلسه هشتم پر ڤاههٽو پيسي پويا گردآورنده: زهرا فاضل

در جلسه قبل با برنامهنویسی پویا آشنا شدیم. در برنامهنویسی پویا، یک رابطه بازگشتی برای تابع هدف مشخص میکنیم و آن را ابتدا برای زیرمسئلههای کوچکتر حل میکنیم، سپس از مقدار ذخیره شده برای مسالههای کوچکتر برای حل مسئله اصلی استفاده میکنیم.

مسئله خرد كردن اسكناس

 c_m سکناس a تومانی داریم. میخواهیم این اسکناس را با سکههای داریم. خرد کنیم به گونهای که تعداد سکههای استفاده شده کمینه باشد.

برای حل این مسئله، فرض کنیم f(i) برابر با کمینه تعداد سکه مورد نیاز برای خرد کردن i تومان باشد. f(i) را می توان به صورت بازگشتی با رابطه

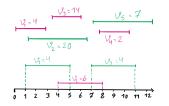
$$f(i) = min(f(i-c_1), f(i-c_7), ..., f(i-c_m)) + 1$$

محاسبه کرد. الگوریتم ۱ پیادهسازی پویای این رابطه بازگشتی را نشان میدهد.

مسئله برنامهريزي كارها

است:

n کار داریم که کار iام ارزش v_i دارد. میخواهیم زیرمجموعهای از کارها را انتخاب کنیم به طوری که کارها مجزا بوده و مجموع ارزش v_i کارهای انتخاب شده بیشینه شود. برای این مسئله دو راهحل حریصانه ارائه کردیم که الزاما پاسخ بهینه را پیدا نمی کردند. به عنوان نمونه:



۱. در هر مرحله کاری را انتخاب کنیم که کمترین پایان را دارد و با انتخابهای قبلی تداخل ندارد.

۲. در هر مرحله کاری را انتخاب کنیم که بیشترین چگالی را دارد و با کارهای قبلی تداخل ندارد.

Algorithm 2: Job Scheduling $f[0] \leftarrow 0$ for $i \leftarrow 1$ to a do $f[i] = max(v_i + f[P[i]], f[i-1])$ return f[n]

راهحل برنامهنویسی پویا: کارها را بر اساس زمان پایان مرتب میکنیم. فرض کنیم f(i) برابر جواب بهینه برای i کار اول و P[i] برابر با اندیس کار با اندیس بیشینه که قبل از شروع کار i تمام می شود، باشد. محاسبه P[i] در زمان O(n) قابل انجام است. اگر i شامل کار i باشد، i باشد، i و در غیر این صورت f(i) سات. بنابراین مقدار f(i) با رابطه بازگشتی زیر قابل محاسبه f(i) با رابطه بازگشتی زیر قابل محاسبه

 $f(i) = \max(v_i + f(P[i]), f(i - 1))$

پرسش دنباله زیر را داریم. طول طولانی ترین زیردنبالهی صعودی آن را بیابید. (عناصر یک زیردنباله الزاما عناصر متوالی دنباله نیستند. به عنوان مثال ۱,۲,۴ یک زیردنباله صعودی نوشت؟

17, 78, 77, 48, 77, 48, 74, 74, 78, 87, 71, 87

پاسخ های خود را می توانید تا قبل از شروع کلاس به این لینک ارسال کنید.