

درس نامه الگوریتم های گراف

محمد جواد عبدالهی

با نظارت: دکتر بهناز عمومی

۸ تیر ۱۴۰۴

فهرست مطالب

۵	۰ مفاهیم پایه و تعاریف
۵	۱.۰ تعریف گراف
۵	۱.۱.۰ طوقه (Loop)
۵	۲.۱.۰ یال‌های موازی (Parallel Edges)
۶	۳.۱.۰ گراف ساده (Simple Graph)
۶	۴.۱.۰ گراف جهت‌دار (Directed Graph)
۶	۲.۰ نمایش گراف در کامپیوتر
۶	۱.۲.۰ ماتریس مجاورت (Adjacency Matrix)
۶	۲.۲.۰ لیست مجاورت (Adjacency List)
۶	۳.۰ صف (Queue)
۹	۱ تکنیک‌های اولیه پیمایش گراف
۹	۱.۱ جستجوی اول سطح (Breadth-First Search - BFS)
۹	۱.۱.۱ توضیح الگوریتم
۱۰	۲.۱.۱ شبه‌کد الگوریتم
۱۰	۳.۱.۱ مثال
۱۰	۴.۱.۱ انیمیشن و ابزارهای پایتون

فصل ۰

مفاهیم پایه و تعاریف

در این فصل، مفاهیم و تعاریف اولیه‌ای که در سراسر این جزوه به آن‌ها نیاز خواهیم داشت را مرور می‌کنیم.

۱.۰ تعریف گراف

به طور رسمی، یک گراف G یک سه‌تایی مرتب $G = (V, E, \psi)$ است که در آن:

- V یک مجموعه متناهی و ناتهی از عناصر به نام **رئوس** (Vertices) است.
- E یک مجموعه متناهی (و مجزا از V) از عناصر به نام **یال‌ها** (Edges) است.
- ψ یک تابع وقوع (incidence function) است که هر یال را به یک زوج (نامرتب) از رئوس نگاشت می‌دهد.

۱.۱.۰ طوقه (Loop)

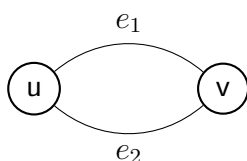
اگر برای یک یال e ، دو سر آن یکسان باشند، یعنی $\psi(e) = \{u, u\}$ ، آنگاه e را یک **طوقه** می‌نامیم.



شکل ۱: نمایش یک طوقه e روی رأس u .

۲.۱.۰ یال‌های موازی (Parallel Edges)

اگر دو یال مختلف e_1 و e_2 دو سر یکسانی داشته باشند، آن دو را **یال‌های موازی** می‌گوییم.



شکل ۲: نمایش دو یال موازی بین رئوس u و v .

۳.۱.۰ گراف ساده (Simple Graph)

گرافی که هیچ طوقه و یال موازی نداشته باشد، گراف ساده نامیده می‌شود.

۴.۱.۰ گراف جهت‌دار (Directed Graph)

در گراف جهت‌دار، تابع وقوع هر یال را به یک زوج مرتب از رئوس نگاشت می‌دهد: $\psi: E \rightarrow (V \times V)$.

۲.۰ نمایش گراف در کامپیوتر

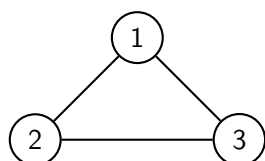
برای پیاده‌سازی الگوریتم‌های گراف، باید گراف را به شیوه‌ای کارآمد در حافظه کامپیوتر ذخیره کنیم. دو روش متداول برای این کار ماتریس مجاورت و لیست مجاورت هستند.

۱.۲.۰ ماتریس مجاورت (Adjacency Matrix)

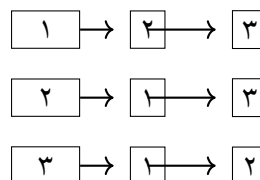
یک ماتریس $n \times n$ (که $n = |V|$) به نام A است که در آن درایه A_{ij} برابر ۱ است اگر یالی بین رأس i و رأس j وجود داشته باشد و در غیر این صورت برابر ۰ است. این روش برای گراف‌های متراکم کارآمد است.

۲.۲.۰ لیست مجاورت (Adjacency List)

یک آرایه از لیست‌ها به اندازه n است که در آن، خانه i -ام آرایه، لیستی از همسایگان رأس i را نگهداری می‌کند. این روش برای گراف‌های خلوت (که تعداد یال‌ها بسیار کمتر از n^2 است) بسیار بهینه‌تر است.



(a) نمونه گراف



(b) مجاورت لیست با نمایش

شکل ۳: یک گراف و نمایش آن با لیست مجاورت.

۳.۰ صف (Queue)

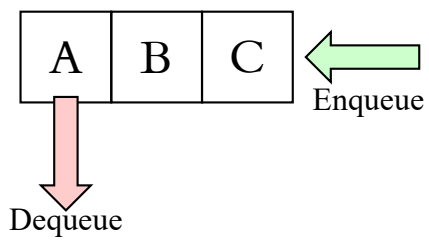
یک صف یک ساختمان داده خطی است که از اصل ورودی اول، خروجی اول (First-In, First-Out - FIFO) پیروی می‌کند. دو عمل اصلی روی صف عبارتند از:

• **Enqueue**: افزودن یک عنصر به انتهای صف (Rear).

• **Dequeue**: حذف یک عنصر از ابتدای صف (Front).

این رفتار در شکل ۴ به صورت گرافیکی نمایش داده شده است.

عقب (Rear) جلو (Front)



شکل ۴: نمایش گرافیکی یک صف و عملیات اصلی آن.

فصل ۱

تکنیک‌های اولیه پیمایش گراف

پس از آشنایی با تعاریف رسمی گراف در فصل قبل، در این فصل به سراغ دو روش بنیادین برای پیمایش رئوس و یال‌های گراف می‌رویم: جستجوی اول سطح (BFS) و جستجوی اول عمق (DFS). این الگوریتم‌ها سنگ بنای بسیاری از الگوریتم‌های پیشرفته‌تر گراف هستند. ما در این بخش، این الگوریتم‌ها را عمدتاً روی **گراف‌های ساده** توضیح می‌دهیم، اما منطق آن‌ها با استفاده از نمایش **لیست مجاورت** (Adjacency List) (بخش ۲.۲.۰)، برای گراف‌های دارای یال موازی نیز قابل تعمیم است.

۱.۱ جستجوی اول سطح (BFS - Breadth-First Search)

الگوریتم جستجوی اول سطح (BFS) یکی از ساده‌ترین و در عین حال پرکاربردترین الگوریتم‌های پیمایش گراف است. ایده اصلی این الگوریتم، شروع از یک رأس مبدأ و کاوش گراف به صورت لایه به لایه است.

۱.۱.۱ توضیح الگوریتم

الگوریتم BFS از یک رأس مشخص (مبدأ یا s) شروع به پیمایش می‌کند و فرض می‌کند گراف با یک نمایش مناسب مانند **لیست مجاورت** (Adjacency List) داده شده است. الگوریتم ابتدا تمام همسایه‌های مستقیم رأس s را ملاقات می‌کند (لایه اول) و این روند را تا زمانی که تمام رئوس قابل دسترس از s ملاقات شوند، ادامه می‌دهد. برای پیاده‌سازی این رفتار "لایه به لایه"، الگوریتم از یک **صف** (Queue) (بخش ۳.۰) استفاده می‌کند.

۲.۱.۱) شبه‌کد الگوریتم

الگوریتم ۱ Breadth-First Search (BFS)

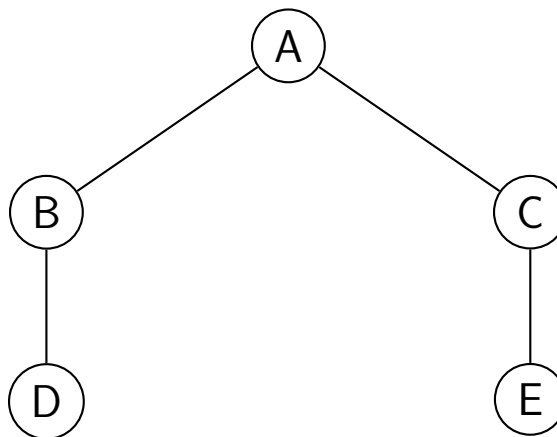
```

1: procedure BFS( $G, s$ )
2:   Let  $Q$  be a queue
3:    $Q.enqueue(s)$ 
4:   Mark  $s$  as visited
5:   while  $Q$  is not empty do
6:      $u \leftarrow Q.dequeue()$ 
7:     Process  $u$  (e.g., print it)
8:     for each neighbor  $v$  of  $u$  do
9:       if  $v$  has not been visited then
10:        Mark  $v$  as visited
11:         $Q.enqueue(v)$ 

```

۳.۱.۱) مثال

یک گراف ساده و بدون جهت مانند شکل ۱.۱ را در نظر بگیرید. می‌خواهیم پیمایش BFS را از رأس A شروع کنیم.



شکل ۱.۱: یک گراف ساده و بدون جهت برای پیمایش BFS از رأس A.

ترتیب ملاقات رئوس: A, B, C, D, E.

۴.۱.۱) انیمیشن و ابزارهای پایتون

● **انیمیشن آنلاین:** برای درک شهودی، انیمیشن‌های تعاملی روند اجرای BFS را در وبسایت [Visualgo](#) مشاهده کنید.

● **اسکرپت پایتون تعاملی:** در کنار این جزوه، فایل به نام `bfs_animation.py` قرار دارد. با اجرای این اسکرپت، می‌توانید روند اجرای الگوریتم BFS را روی یک گراف نمونه به صورت یک انیمیشن مشاهده کنید. این اسکرپت از کتابخانه‌های `networkx` برای منطق گراف و `matplotlib` برای تولید انیمیشن استفاده می‌کند.