# Dýptarleit og breiddarleit

Bergur Snorrason

20. febrúar 2021

► Hvernig ítrum við í gegnum allar nóður stefnds nets.

- Hvernig ítrum við í gegnum allar nóður stefnds nets.
- Þetta má að sjálfsögðu gera á marga vegu, en algengt er að notast við annað að tvennu:

- Hvernig ítrum við í gegnum allar nóður stefnds nets.
- Þetta má að sjálfsögðu gera á marga vegu, en algengt er að notast við annað að tvennu:
  - Dýptarleit (e. deapth-first search).

- Hvernig ítrum við í gegnum allar nóður stefnds nets.
- Þetta má að sjálfsögðu gera á marga vegu, en algengt er að notast við annað að tvennu:
  - Dýptarleit (e. deapth-first search).
  - Breiddarleit (e. breadth-first search).

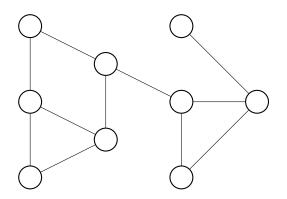
- Hvernig ítrum við í gegnum allar nóður stefnds nets.
- Þetta má að sjálfsögðu gera á marga vegu, en algengt er að notast við annað að tvennu:
  - Dýptarleit (e. deapth-first search).
  - Breiddarleit (e. breadth-first search).
- Báðar byggja á því að byrja í einhverri nóðu og heimsækja svo nágranna hennar.

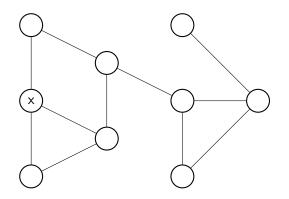
Dýptarleit byrjar í einhverri nóðu.

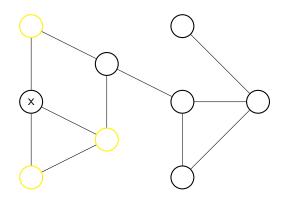
- Dýptarleit byrjar í einhverri nóðu.
- Í hverju skrefi heimsækir leitin nóðu sem hefur ekki verið heimsótt áður í leitinni.

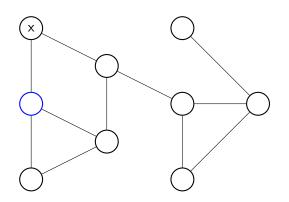
- Dýptarleit byrjar í einhverri nóðu.
- Í hverju skrefi heimsækir leitin nóðu sem hefur ekki verið heimsótt áður í leitinni.
- Ef allir nágrannar hafa verið heimsóttir þá er farið til baka og nágrannar síðustu nóðu eru skoðaðir.

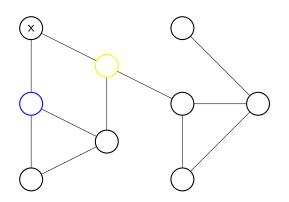
- Dýptarleit byrjar í einhverri nóðu.
- Í hverju skrefi heimsækir leitin nóðu sem hefur ekki verið heimsótt áður í leitinni.
- Ef allir nágrannar hafa verið heimsóttir þá er farið til baka og nágrannar síðustu nóðu eru skoðaðir.
- Tökum dæmi.

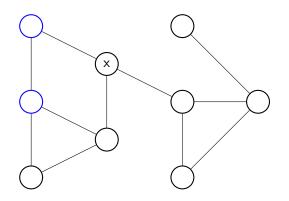


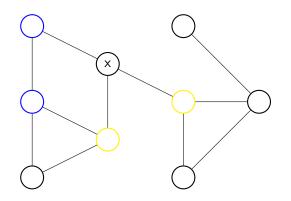


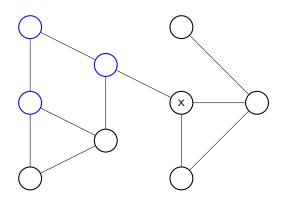


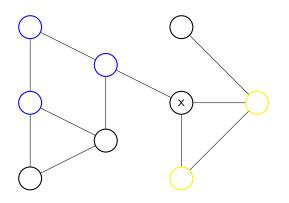


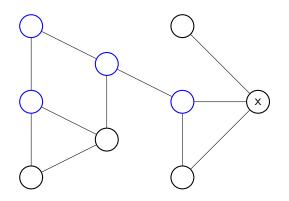


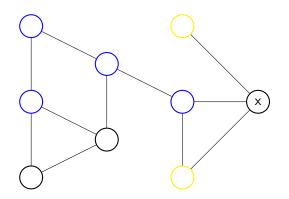


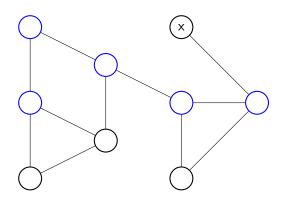


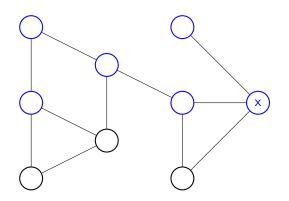


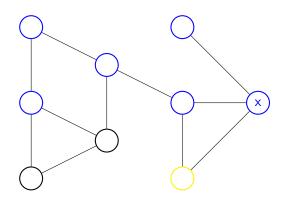


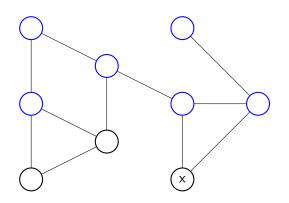


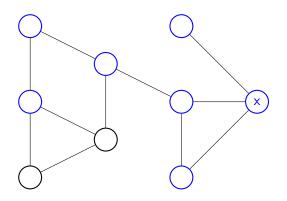


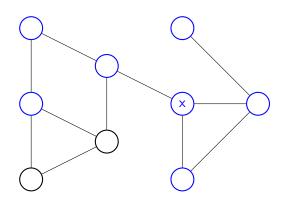


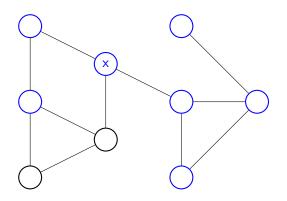


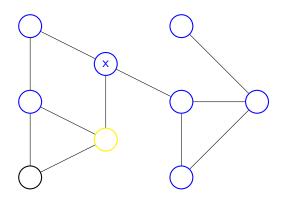


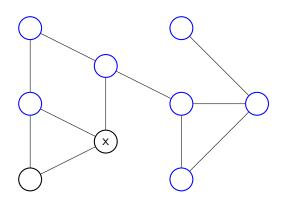


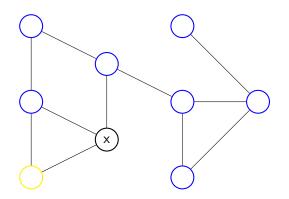


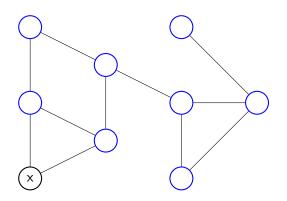


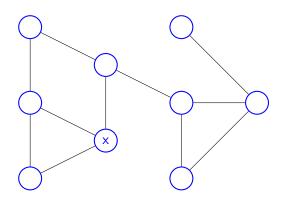


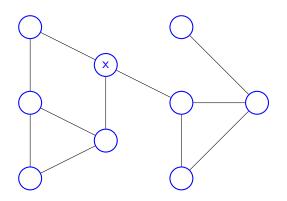


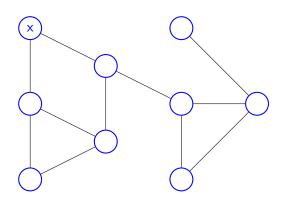


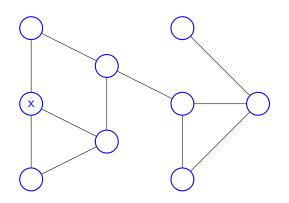


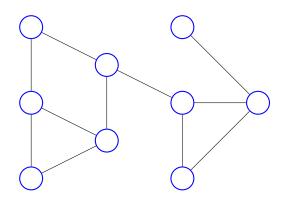












Þegar kemur að því að útfæra dýptarleit er oftast notast við endurkvæmni.

- Þegar kemur að því að útfæra dýptarleit er oftast notast við endurkvæmni.
- Endurkvæmnin sér sjálkrafa um að "fara til baka".

- Þegar kemur að því að útfæra dýptarleit er oftast notast við endurkvæmni.
- Endurkvæmnin sér sjálkrafa um að "fara til baka".

```
7 vi v;
8 void dfs(vvi& g, int x)
9 {
10    int i;
11    printf("Vid erum i nodu %d\n", x + 1);
12    v[x] = 1;
13    rep(i, g[x].size()) if (v[g[x][i]] == 0) dfs(g, g[x][i]);
14 }
```

- Þegar kemur að því að útfæra dýptarleit er oftast notast við endurkvæmni.
- Endurkvæmnin sér sjálkrafa um að "fara til baka".

```
7 vi v;

8 void dfs(vvi& g, int x)

9 {

10    int i;

11    printf("Vid erum i nodu %d\n", x + 1);

12    v[x] = 1;

13    rep(i, g[x].size()) if (v[g[x][i]] == 0) dfs(g, g[x][i]);

14 }
```

Eftir kall á dfs(0) segir v[j] okkur hvort til sé vegur frá nóðu 0 til nóðu j. ➤ Tökum eftir að leitin heimsækir hverju nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðast eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).

- ▶ Tökum eftir að leitin heimsækir hverju nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðast eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}($

- ➤ Tökum eftir að leitin heimsækir hverju nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðast eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(E + V)$ .

- Tökum eftir að leitin heimsækir hverju nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðast eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(E + V)$ .
- ▶ Við getum í rauninni ekki beðið um betri tímaflækju.

- Tökum eftir að leitin heimsækir hverju nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðast eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- ▶ Svo tímaflækjan er  $\mathcal{O}(E + V)$ .
- Við getum í rauninni ekki beðið um betri tímaflækju.
- ► Við munum alltaf þurfa að skoða allar nóður og ef við skoðum ekki alla leggi þá erum við að hunsa uppbyggingu netsins.

Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".

- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.

- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:

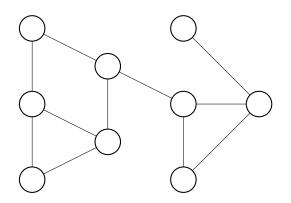
- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:
  - Veljum þá "séðu" nóðu sem við sáum fyrst.

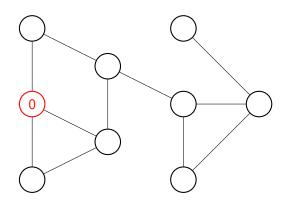
- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:
  - Veljum þá "séðu" nóðu sem við sáum fyrst.
  - Merkjum alla "ósnerta" nágranna hennar sem "séða".

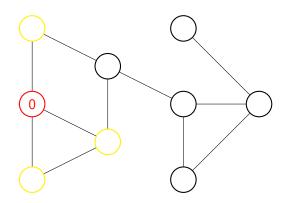
- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:
  - Veljum þá "séðu" nóðu sem við sáum fyrst.
  - Merkjum alla "ósnerta" nágranna hennar sem "séða".
  - Merkjum upprunalegu nóðuna "kláraða".

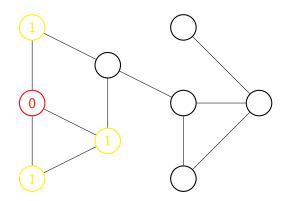
- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:
  - Veljum þá "séðu" nóðu sem við sáum fyrst.
  - Merkjum alla "ósnerta" nágranna hennar sem "séða".
  - Merkjum upprunalegu nóðuna "kláraða".
- Tökum dæmi.

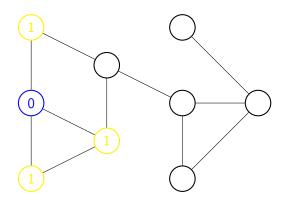
- Við byrjum á að merkja allar nóður sem "ósnertar", nema við merkjum eina nóðu sem "séð".
- Sú nóða er kölluð upphafsnóðan.
- Við endurtökum svo sömu skrefin þar til engar "séðar" nóður eru eftir:
  - Veljum þá "séðu" nóðu sem við sáum fyrst.
  - Merkjum alla "ósnerta" nágranna hennar sem "séða".
  - Merkjum upprunalegu nóðuna "kláraða".
- Tökum dæmi.
- Við munum merkja "séðu" nóður með hvenær við sáum þær.

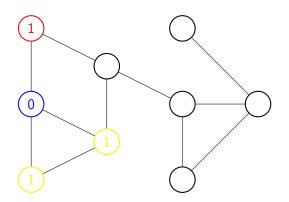


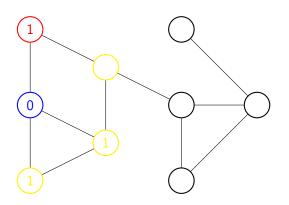


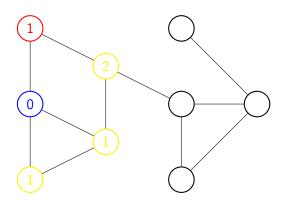


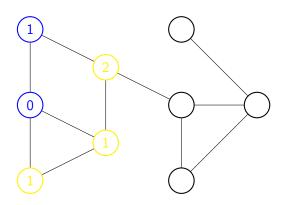


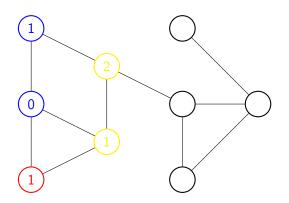


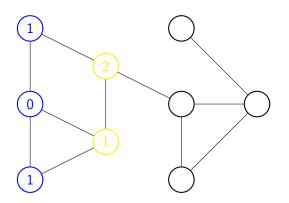


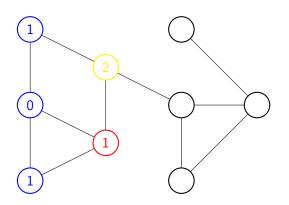


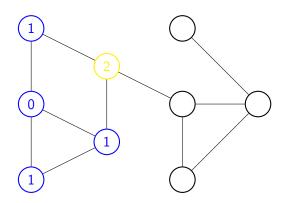


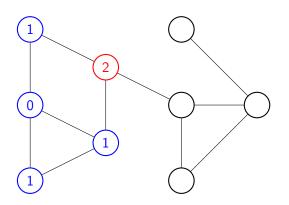


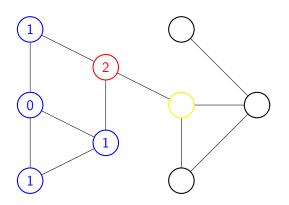


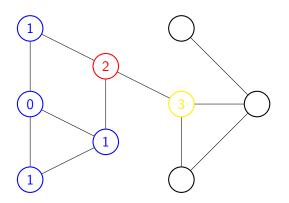


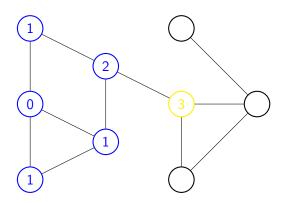


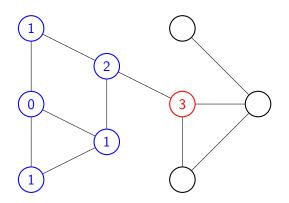


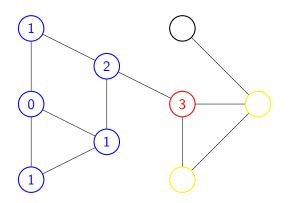


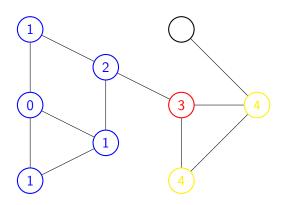


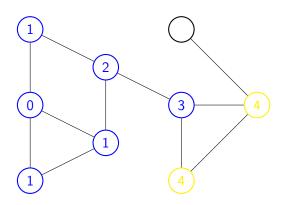


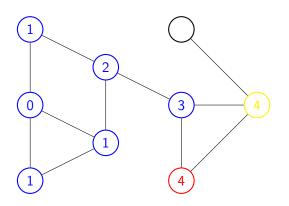


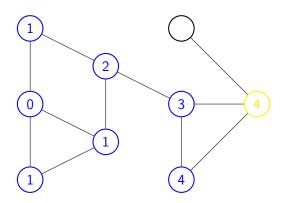


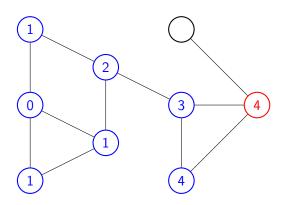


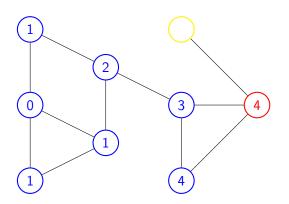


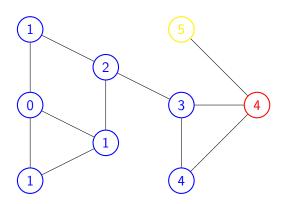


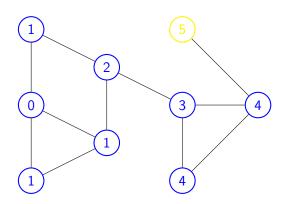


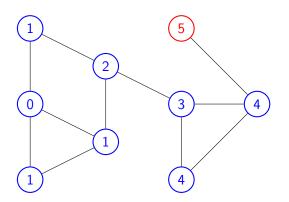


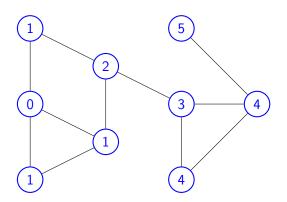












▶ Við munum halda utan um "séðu" nóðurnar með biðröð.

- ▶ Við munum halda utan um "séðu" nóðurnar með biðröð.
- ▶ Við byrjum því á að setja upphafsnóðuna okkar í biðröðina.

- Við munum halda utan um "séðu" nóðurnar með biðröð.
- Við byrjum því á að setja upphafsnóðuna okkar í biðröðina.
- Við tökum svo nóðu úr biðröðinni, setjum alla "óséða" nágranna hennar í biðröðina og höldum áfram þangað til biðröðin er tóm.

- Við munum halda utan um "séðu" nóðurnar með biðröð.
- Við byrjum því á að setja upphafsnóðuna okkar í biðröðina.
- Við tökum svo nóðu úr biðröðinni, setjum alla "óséða" nágranna hennar í biðröðina og höldum áfram þangað til biðröðin er tóm.

```
21
        vi d(n, -1);
22
       queue<int> q:
23
       q.push(0);
       d[0] = 0;
24
25
        while (q.size() > 0)
26
            int \times = q. front();
27
28
            g. pop():
            for (i = 0; i < g[x].size(); i++) if (d[g[x][i]] == -1)
29
30
31
                 q.push(g[x][i]);
32
                 d[g[x][i]] = d[x] + 1;
33
34
```

Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.

- Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.
- ▶ Við segjum líka að það séu k skref á milli nóðanna.

- Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.
- ▶ Við segjum líka að það séu k skref á milli nóðanna.
- ▶ Ef enginn vegur er á milli nóðanna segjum við að lengdin á milli þeirra sé  $\infty$ .

- Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.
- ▶ Við segjum líka að það séu k skref á milli nóðanna.
- ▶ Ef enginn vegur er á milli nóðanna segjum við að lengdin á milli þeirra sé  $\infty$ .
- Milivægur eiginleiki breiddarleitar er að hún heimsækir fyrst þær nóður sem eru næst upphafsnóðunni.

- Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.
- ▶ Við segjum líka að það séu *k* skref á milli nóðanna.
- Ef enginn vegur er á milli nóðanna segjum við að lengdin á milli þeirra sé  $\infty$ .
- Milivægur eiginleiki breiddarleitar er að hún heimsækir fyrst þær nóður sem eru næst upphafsnóðunni.
- Með öðrum orðum, ef u er  $k_1$  skref frá upphafsnóðunni og v er  $k_2$  skref frá upphafsnóðunni,  $k_1 \neq k_2$ , þá heimsækir breiddarleit u á undan v þá og því aðeins að  $k_1 < k_2$ .

- Við segjum að nóður u og v séu fjarlægð k frá hvori annari ef stysti vegurinn frá u til v er af lengd k.
- ▶ Við segjum líka að það séu k skref á milli nóðanna.
- Ef enginn vegur er á milli nóðanna segjum við að lengdin á milli þeirra sé  $\infty$ .
- Milivægur eiginleiki breiddarleitar er að hún heimsækir fyrst þær nóður sem eru næst upphafsnóðunni.
- ▶ Með öðrum orðum, ef u er  $k_1$  skref frá upphafsnóðunni og v er  $k_2$  skref frá upphafsnóðunni,  $k_1 \neq k_2$ , þá heimsækir breiddarleit u á undan v þá og því aðeins að  $k_1 < k_2$ .
- Við getum því notað breiddarleit til að finna fjarlægðina frá upphafsnóðunni að öllum öðrum nóðum.

Líkt og í dýptarleit þá heimsækjum við hverja nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðumst eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).

- Líkt og í dýptarleit þá heimsækjum við hverja nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðumst eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- Svo tímaflækjan er aftur  $\mathcal{O}($

- Líkt og í dýptarleit þá heimsækjum við hverja nóðu í mesta lagi einu sinni og ferðumst eftir hverjum legg í mesta lagi tvisvar (einu sinni í stefndu neti).
- Svo tímaflækjan er aftur  $\mathcal{O}(E+V)$ .

Báðar leitirnar segja okkur til hvaða nóða má komast frá upphafsnóðunni og gera það með sömu tímaflækju.

- Báðar leitirnar segja okkur til hvaða nóða má komast frá upphafsnóðunni og gera það með sömu tímaflækju.
- Breiddarleit gefur okkur einnig fjarlægð allra nóða frá upphafsnóðunni.

- Báðar leitirnar segja okkur til hvaða nóða má komast frá upphafsnóðunni og gera það með sömu tímaflækju.
- Breiddarleit gefur okkur einnig fjarlægð allra nóða frá upphafsnóðunni.
- Í dýptarleit getum við unnið áfram með gögnin eftir endurkvæma kallið okkar, sem býður upp á mikla fjölbreyttni.

- Báðar leitirnar segja okkur til hvaða nóða má komast frá upphafsnóðunni og gera það með sömu tímaflækju.
- Breiddarleit gefur okkur einnig fjarlægð allra nóða frá upphafsnóðunni.
- Í dýptarleit getum við unnið áfram með gögnin eftir endurkvæma kallið okkar, sem býður upp á mikla fjölbreyttni.
- Dýptarleit má því finna í reikniritum sem finna grannröð neta, tengipunkta og brýr (þetta verður allt skilgreint seinna).

Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.
- ▶ Inntakið inniheldur síðan *r* strengir, allir af lengd *c*.

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.
- Inntakið inniheldur síðan *r* strengir, allir af lengd *c*.
- Strengirnar byrjar og enda allir á 'X' ásamt því að fyrsti og síðasti strengurinn inniheldur bara stafinn 'X'.

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.
- Inntakið inniheldur síðan *r* strengir, allir af lengd *c*.
- Strengirnar byrjar og enda allir á 'X' ásamt því að fyrsti og síðasti strengurinn inniheldur bara stafinn 'X'.
- ► Annars innihalda strengirnir bara stafina 'X', '.' og '0'.

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.
- Inntakið inniheldur síðan *r* strengir, allir af lengd *c*.
- Strengirnar byrjar og enda allir á 'X' ásamt því að fyrsti og síðasti strengurinn inniheldur bara stafinn 'X'.
- ► Annars innihalda strengirnir bara stafina 'X', '.' og '0'.
- Dæmi um slíkan streng er:

```
1 11 14
2 XXXXXXXXXXXXX
3 X.X......X
4 X.X.XXXX.X.X
5 X.X....XXXX.X
6 XOXXXXXX.X.X
7 X...X.X.X.X.X
9 X...X.X.X.X.X
10 XXXX.XXX.X.X
11 X.....X.X.X
12 XXXXXXXXXXXX
```

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, *r* og *c*.
- Inntakið inniheldur síðan *r* strengir, allir af lengd *c*.
- Strengirnar byrjar og enda allir á 'X' ásamt því að fyrsti og síðasti strengurinn inniheldur bara stafinn 'X'.
- Annars innihalda strengirnir bara stafina 'X', '.' og '0'.
- Dæmi um slíkan streng er:

```
1 11 14
2 XXXXXXXXXXXXXX
3 X.X.....X
4 X.X.XXXX.X.X
5 X.X....XXXX.X
6 XOXXXXX.X.X.X
7 X...X.X.X.X
8 X...XX.XXX.X.X
9 X...X.X.X.X.X
10 XXXX.XXX.X.X.X
11 X....X.X.X
12 XXXXXXXXXXXXX
```

Við viljum svo prenta sama borð, nema í stað bókstafana á að koma hversu fá skref við þurfum að taka til frá '0' til að komast þangað ef við megum ferðast upp, niður, til hægri og til vinstri.

- Fyrsta lína inntaksins inniheldur tvær heiltölur, r og c.
- Inntakið inniheldur síðan r strengir, allir af lengd c.
- Strengirnar byrjar og enda allir á 'X' ásamt því að fyrsti og síðasti strengurinn inniheldur bara stafinn 'X'.
- Annars innihalda strengirnir bara stafina 'X', '.' og '0'.
- Dæmi um slíkan streng er:

```
1 11 14
2 XXXXXXXXXXXXXXX
3 X.X.......X
5 X.X....XXXX.X
6 XOXXXXX.X.X
7 X...X.X.X.X.X
9 X...X.X.X.X.X
10 XXXX.XXX.X.X
11 X.....X.X
```

- Við viljum svo prenta sama borð, nema í stað bókstafana á að koma hversu fá skref við þurfum að taka til frá '0' til að komast þangað ef við megum ferðast upp, niður, til hægri og til vinstri.
- ► Fyrir þá reiti sem við komumst ekki á prentum við -1.

#### Sem dæmi hefur inntakið

#### úttakið

▶ Við getum túlkað þessa mynd sem net.

- ▶ Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- ▶ Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.

- ▶ Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- ▶ Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.

- Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- ▶ Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.
- Þar við viljum finna fjalægðir frá tiltekinni nóðu til allra annara nóða notum við leit.

- Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- ▶ Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.
- Þar við viljum finna fjalægðir frá tiltekinni nóðu til allra annara nóða notum við breiddarleit.

- Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.
- Þar við viljum finna fjalægðir frá tiltekinni nóðu til allra annara nóða notum við breiddarleit.
- Fjöldi nóða í netinu er alltaf minni en  $r \cdot c$  og fjöldi leggja er alltaf minni en  $2 \cdot r \cdot c$ .

- Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.
- Þar við viljum finna fjalægðir frá tiltekinni nóðu til allra annara nóða notum við breiddarleit.
- Fjöldi nóða í netinu er alltaf minni en r ⋅ c og fjöldi leggja er alltaf minni en 2 ⋅ r ⋅ c.
- Svo þetta reiknirit er  $\mathcal{O}($  ).

- Við getum túlkað þessa mynd sem net.
- Ímyndum okkur að hver auður reitur sé nóða.
- Við tengjum svo aðliggjandi auða nóður með leggjum.
- Þar við viljum finna fjalægðir frá tiltekinni nóðu til allra annara nóða notum við breiddarleit.
- Fjöldi nóða í netinu er alltaf minni en r ⋅ c og fjöldi leggja er alltaf minni en 2 ⋅ r ⋅ c.
- ▶ Svo þetta reiknirit er  $\mathcal{O}(r \cdot c)$ .

```
1 #include <bits/stdc++.h>
 2 #define rep(E, F) for (E = 0; E < (F); E++)
 3 using namespace std;
 4 typedef pair<int, int> ii;
 5
 6 int isin(int x, int y, int r, int c)
   { // Segir okkur hvort (x, y) sé fyrir utan myndina okkar.
       if (x >= r \mid | x < 0 \mid | y >= c \mid | y < 0) return 0;
9
       return 1:
10 }
11
12 int main()
13
   {
       int i, j, r, c, x, y, g[4][2] = \{\{-1, 0\}, \{1, 0\}, \{0, -1\}, \{0, 1\}\};
14
15
       cin >> r >> c:
16
       char a[r][c + 1];
17
       rep(i, r) cin >> a[i];
18
       rep(i, r) rep(j, c) if (a[i][j] == 'O') x = i, y = j;
19
       int d[r][c];
20
       rep(i, r) rep(i, c) d[i][i] = -1;
21
       queue<ii> q;
22
       q.push(ii(x, y)), d[x][y] = 0;
23
       while (q.size() > 0)
24
25
           ii p = q.front(); q.pop();
26
           x = p. first, y = p. second;
27
           rep(i, 4)
28
29
                int xx = x + g[i][0], yy = y + g[i][1];
30
                if (a[xx][yy] = 'X' \mid | !isin(xx, yy, r, c) \mid | d[xx][yy] != -1)
31
                    continue;
32
                q.push(ii(xx, yy)), d[xx][yy] = d[x][y] + 1;
33
34
       rep(i, r) {    rep(j, c)    printf("%2d ", d[i][j]);    printf("\n");    }
35
36
       return 0:
37 }
```

▶ Við getum breitt dýptarleitar útfærslunni okkar lítillega til að finna alla einfalda vegi í neti sem byrja í tiltekinni nóðu.

- Við getum breitt dýptarleitar útfærslunni okkar lítillega til að finna alla einfalda vegi í neti sem byrja í tiltekinni nóðu.
- Til að koma í veg fyrir að heimsækja nóðu oftar en einu sinni í dýpterleit merkjum við hana og heimsækjum ekki merktar nóður.

- Við getum breitt dýptarleitar útfærslunni okkar lítillega til að finna alla einfalda vegi í neti sem byrja í tiltekinni nóðu.
- Til að koma í veg fyrir að heimsækja nóðu oftar en einu sinni í dýpterleit merkjum við hana og heimsækjum ekki merktar nóður.
- Við munum ennþá þurfa að merkja nóður því við erum að leita að einföldum vegum (almennt er ekki takmarkaður fjöldi vega í neti).

- Við getum breitt dýptarleitar útfærslunni okkar lítillega til að finna alla einfalda vegi í neti sem byrja í tiltekinni nóðu.
- Til að koma í veg fyrir að heimsækja nóðu oftar en einu sinni í dýpterleit merkjum við hana og heimsækjum ekki merktar nóður.
- Við munum ennþá þurfa að merkja nóður því við erum að leita að einföldum vegum (almennt er ekki takmarkaður fjöldi vega í neti).
- Munur er að við munum merkja nóðuna þegar við sjáum hana, halda áfram endurkvæmt til ómerktra nágranna hennar og afmerkja hana svo.

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi&g, int x)
10
          int i, f = 1;
11
          v[x] = 1;
          p.push_back(x);
12
          rep(i, g[x].size()) if (v[g[x][i]] == 0)
    dfs(g, g[x][i]), f = 0;
if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
13
14
15
16
          p.pop back();
          v[x] \equiv 0;
17
18 }
```

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi&g, int x)
10
          int i, f = 1:
11
         v[x] = 1;
         p.push back(x);
12
          rep(i, g[x].size()) if (v[g[x][i]] == 0)
    dfs(g, g[x][i]), f = 0;
if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
13
14
15
16
          p.pop back();
          v[x] = 0;
17
18 }
```

Þetta forrit prentar alla einfalda vegi sem ekki mætti lengja.

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi& g, int x)
10
        int i. f = 1:
11
        v[x] = 1;
        p.push back(x);
12
        rep(i, g[x] size()) if (v[g[x][i]] = 0)
dfs(g, g[x][i]), f = 0;
13
14
15
        if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
16
        p.pop back();
        v[x] = 0;
17
18 }
```

- Þetta forrit prentar alla einfalda vegi sem ekki mætti lengja.
- Til að hámarka fjölda slíkra vega getum við búið til net þar sem öll pör nóða eru nágrannar.

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi&g, int x)
10
        int i. f = 1:
11
       v[x] = 1;
       p.push back(x);
        rep(i, g[x] size()) if (v[g[x][i]] = 0)
dfs(g, g[x][i]), f = 0;
13
14
15
        if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
16
        p.pop back();
        v[x] = 0;
17
18 }
```

- Þetta forrit prentar alla einfalda vegi sem ekki mætti lengja.
- Til að hámarka fjölda slíkra vega getum við búið til net þar sem öll pör nóða eru nágrannar.
- ▶ Þá myndi þetta forrit prenta allar umraðanir.

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi&g, int x)
10
        int i. f = 1:
11
       v[x] = 1;
       p.push back(x);
        rep(i, g[x] size()) if (v[g[x][i]] = 0)
dfs(g, g[x][i]), f = 0;
13
14
15
        if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
16
        p.pop back();
        v[x] = 0;
17
18 }
```

- Þetta forrit prentar alla einfalda vegi sem ekki mætti lengja.
- Til að hámarka fjölda slíkra vega getum við búið til net þar sem öll pör nóða eru nágrannar.
- ▶ Þá myndi þetta forrit prenta allar umraðanir.
- Tímaflækjan er því  $\mathcal{O}($  ).

```
7 vi v, p;
 8 void dfs(vvi&g, int x)
10
        int i. f = 1:
11
        v[x] = 1;
        p.push back(x);
        rep(i, g[x] size()) if (v[g[x][i]] = 0)
dfs(g, g[x][i]), f = 0;
13
14
15
        if (f) { rep(i, p.size()) printf("%d ", p[i] + 1); printf("\n"); }
16
        p.pop back();
        v[x] = 0;
17
18 }
```

- Þetta forrit prentar alla einfalda vegi sem ekki mætti lengja.
- Til að hámarka fjölda slíkra vega getum við búið til net þar sem öll pör nóða eru nágrannar.
- ▶ Þá myndi þetta forrit prenta allar umraðanir.
- ▶ Tímaflækjan er því  $\mathcal{O}((V+1)!)$ .

