Breiten- und Tiefensuche

Andreas M. Chwatal

Programmieren und Software-Engineering Theorie

22. Februar 2023

1/1

Traversierung von Bäumen

Wir betrachten im Folgenden Algorithmen zur Traversierung von Bäumen. Diese können jedoch auch zur Traversierung von Graphen im Allgemeinen verwendet werden.

Ziel: Wir wollen die Knoten eines Baumes systematisch durchlaufen, mit dem Ziel einen bestimmten Knoten zu finden.

- Breitensuche (Breadth-First-Search (BFS)): In jedem Schritt werden zunächst alle Nachbarknoten eines Knoten besucht, bevor von dort aus weitere Pfade gebildet werden.
- Tiefensuche (Depth-First-Search (DFS)): Ein Pfad wird vollständig in die Tiefe durchlaufen, bevor etwaige Abzweigungen verwendet werden.

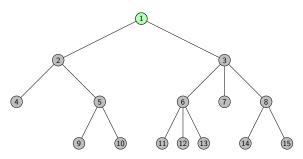
Traversierung von Bäumen

Zur Beschreibung der Suchverfahren werden folgende Begriffe benötigt:

- Ein Knoten wird entdeckt, wenn er das erste Mal besucht wird.
- Ein Knoten wird fertiggestellt/abgeschlossen, wenn er das letzte Mal verlassen wird.

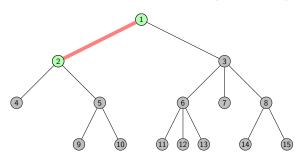
Für manche Anwendungen ist es wichtig festzuhalten, wann ein Knoten entdeckt, bzw. abgeschlossen wurde. Dazu führen wir einen Zähler τ mit, der in jedem Schritt um 1 erhöht wird.

- Wird ein Knoten v das erste mal besucht ("entdeckt"), so setzen wir $\tau_d(v) = \tau^{++}$
- Wird ein Knoten v das letzte mal verlassen ("abgeschlossen"), so setzen wir $\tau_f(v) = \tau^{++}$

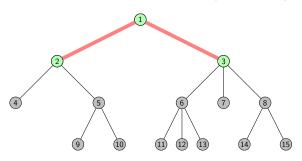


 $\tau_d(1) = 1$,

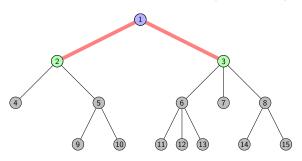
Beispiel: Beispiel einer Breitensuche. Die Suche kann abgebrochen werden, sobald der gesuchte Knoten gefunden ("entdeckt") wurde.



 $\tau_d(1) = 1, \, \tau_d(2) = 2,$

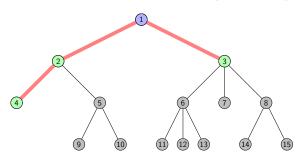


$$\tau_d(1) = 1, \, \tau_d(2) = 2, \, \tau_d(3) = 3,$$



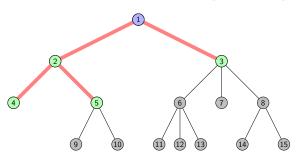
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3,$$

$$\tau_f(1) = 4$$
,



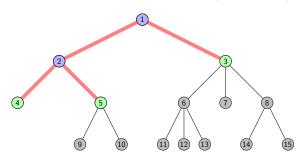
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5,$$

$$\tau_f(1) = 4$$
,



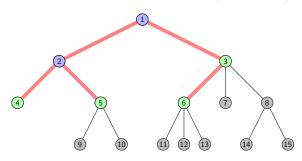
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6,$$

$$\tau_f(1) = 4$$
,



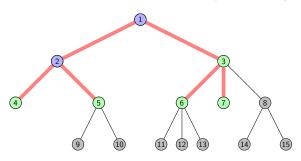
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6,$$

$$\tau_f(1) = 4, \, \tau_f(2) = 7,$$



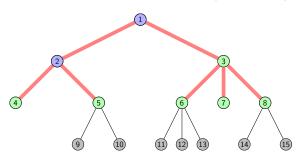
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8,$$

$$\tau_f(1) = 4, \, \tau_f(2) = 7,$$



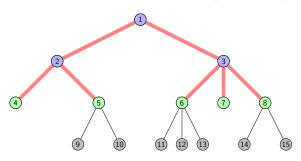
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9,$$

$$\tau_f(1) = 4, \, \tau_f(2) = 7,$$



$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10,$$

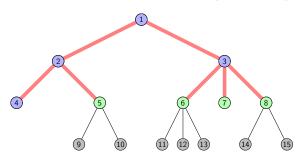
$$\tau_f(1) = 4, \, \tau_f(2) = 7,$$



$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10,$$

$$\tau_f(1) = 4, \tau_f(2) = 7, \tau_f(3) = 11,$$

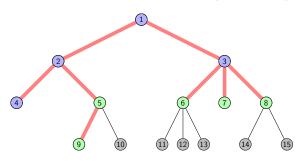
Beispiel: Beispiel einer Breitensuche. Die Suche kann abgebrochen werden, sobald der gesuchte Knoten gefunden ("entdeckt") wurde.



$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10,$$

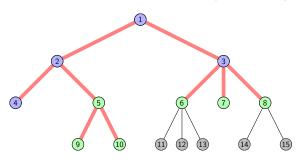
$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$,

4/1



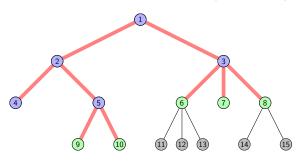
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13,$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$,



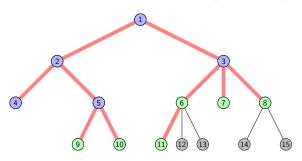
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \tau_$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$,



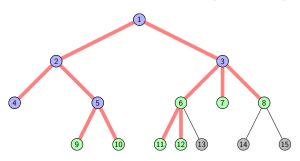
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \tau_$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$,



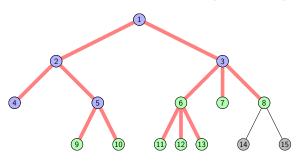
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



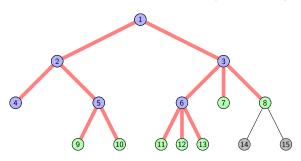
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



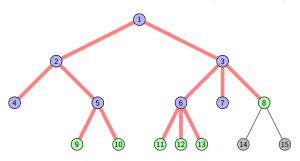
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



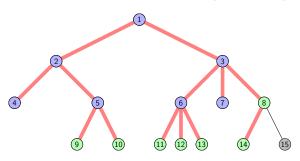
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



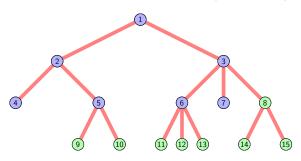
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



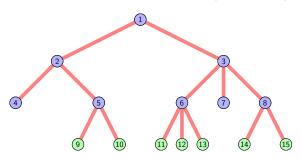
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



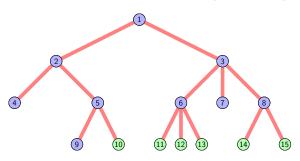
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



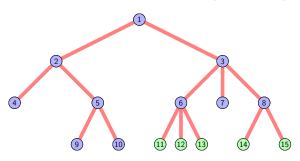
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



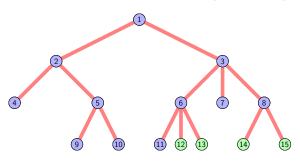
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



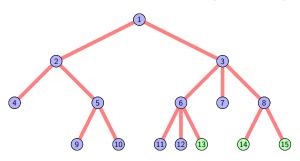
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



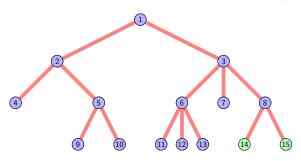
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



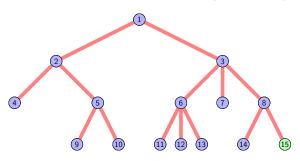
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



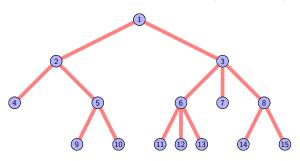
$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...



$$\tau_d(1) = 1, \tau_d(2) = 2, \tau_d(3) = 3, \tau_d(4) = 5, \tau_d(5) = 6, \tau_d(6) = 8, \tau_d(7) = 9, \tau_d(8) = 10, \tau_d(9) = 13, \tau_d(10) = 14, \dots$$

$$\tau_f(1) = 4$$
, $\tau_f(2) = 7$, $\tau_f(3) = 11$, $\tau_f(4) = 12$, $\tau_f(5) = 15$, ...

Breitensuche: Datenstruktur

In nahezu allen Programmiersprachen existiert eine Datenstruktur namens Queue (Warteschlange). Elemente können hinzugefügt werden ("hinten anstellen"), und werden geordnet abgespeichert. Das Element das als erstes hinzugefügt wurde, kann entnommen werden ("Nächster!")



5/1

Breitensuche: Algorithmus

- Füge Startknoten (Wurzel) in Queue (Warteschlange) ein
- Entnimm Knoten am Beginn der Queue
 - Wenn Knoten gefunden: Abbruch
 - Sonst: füge alle unbesuchten¹ Nachbarn in die Queue ein
- Wenn die Warteschlange leer ist wurden alle Knoten bereits besucht
 - \rightarrow Abbruch
- Gehe zu Schritt (2)

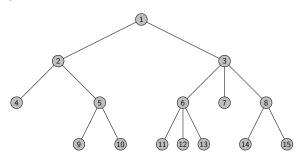
POS (Theorie) Theorie

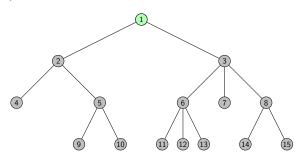
6/1

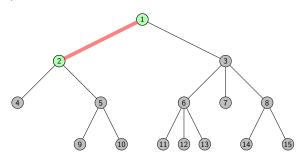
¹nicht entdeckt, nicht abgeschlossen

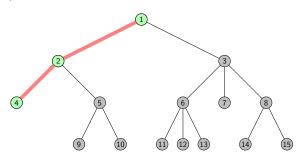
Tiefensuche

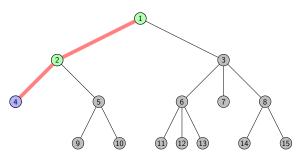
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



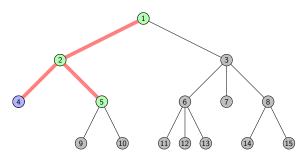


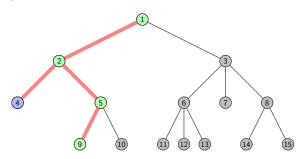


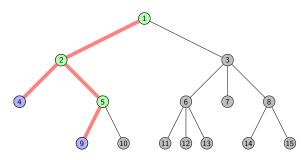




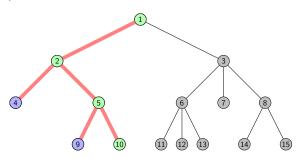
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

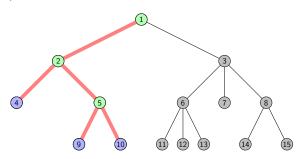


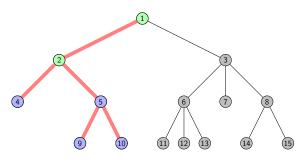


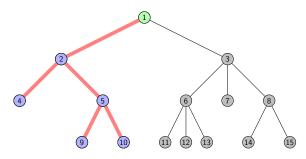


Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

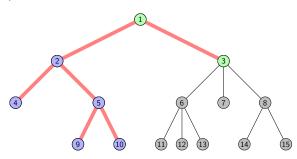


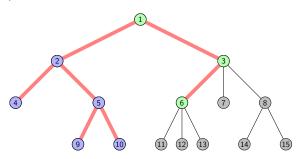




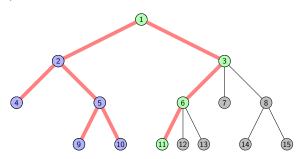


Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

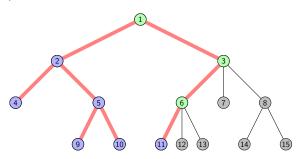




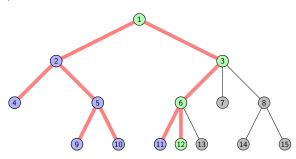
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



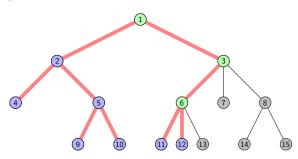
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



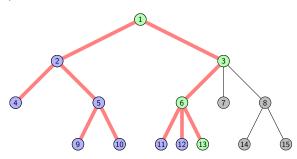
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



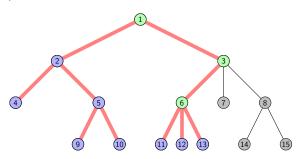
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



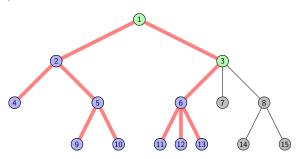
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



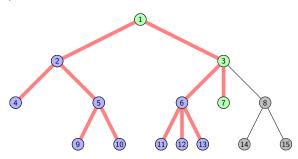
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



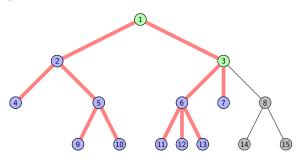
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

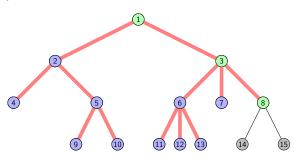


Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

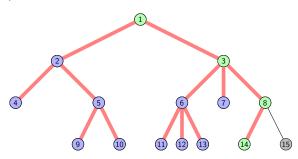


Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:

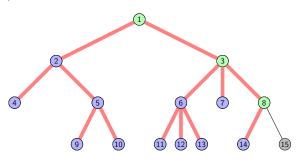




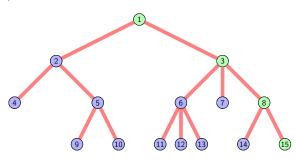
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



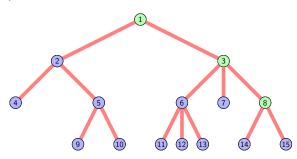
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



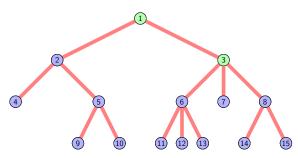
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



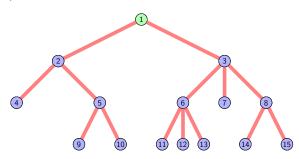
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



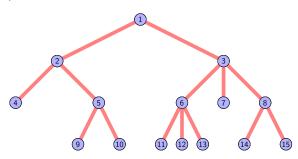
Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



Beispiel: Beispiel einer Tiefensuche:



Tiefensuche: Datenstruktur

In nahezu allen Programmiersprachen existiert eine Datenstruktur namens **Stack** (Stapel).

Elemente können hinzugefügt werden ("oben drauflegen"), und werden geordnet abgespeichert. Das Element das als *letztes* hinzugefügt wurde, kann entnommen werden (oberstes Element vom Stapel nehmen).



Algorithm 1: Tiefensuche

```
Function DFS(G = (V, E), Startknoten v, Gesuchter Knoten s)
      Result: vertex s \in V, if exists
      Stack S:
      S.push(v); // Lege v auf Stapel
      while S not empty do
         v = S.pop(); // nimm obersten Knoten vom Stapel
         if v gesuchter Knoten s then
             return v;
         if v noch nicht besucht then
             for all [v,u] \in E(G) do
                if u noch nicht besucht then
10
                   S.push(u);
11
```

Anmerkungen

- Die Algorithmen können auch für allgemeine Graphen (und nicht nur Bäume) verwendet werden.
- Dabei werden schon besuchte Knoten nicht erneut besucht!
- Anwendungen BFS:
 - 2-färbbarkeit
 - Kürzester Pfad zwischen zwei Knoten
 - Kürzeste-Kreise-Problem
- Anwendungen DFS:
 - Test auf Kreisfreiheit
 - Topologische Sortierung
 - Starke Zusammenhangskomponente