離散数学勉強ノート

2023年10月12日

目次

第Ⅰ部	グラフの基礎概念	1
	基本的な定義 木構造	1 2

第I部

グラフの基礎概念

1 基本的な定義

定義 1.1 (グラフ) グラフ G とは頂点集合 V(G) と辺集合 E(G) からなる図形のことである. 頂点集合 V(G) とは頂点 (vertex, site) あるいは点と呼ばれる要素の集合である. また, 辺集合 E(G) とは辺 (edge, bond) と呼ばれる頂点の 2 元集合の集合からなるものである. 辺 $e \in E(G)$ は, 頂点 u, v を用いて e = u, v, e = uv = vu で表される. ここでは, e = u, v で辺を表す.

頂点集合,辺集合がともに有限集合であるグラフを**有限グラフ**という.グラフ G の頂点数 |V(G)| を G の位数 (order),辺数 |E(G)| を G のサイズ (size) という.

グラフには、無向グラフと有効グラフの2種類がある.

定義 1.2 (無向グラフ) 辺が, 節点 2 要素からなる集合 $\{u, v\}$ で表されるとき, G は無

向グラフ (undirected graph) であるという. 無向グラフは向きのないグラフであり, 単にグラフと呼ぶ.

定義 1.3 (有向グラフ) 辺に向きのあるグラフ D は,有向グラフ (directed graph) と呼ばれ,頂点集合 V(D) と弧 (有向辺) と呼ばれる頂点の順序対 $\{u,v\}$ の集合 A(D) (弧集合) からなる.

定義 1.4 (端点,隣接,接続) グラフGの頂点uとvが辺eで結ばれているとき,頂点uとvとは隣接 (adjacent) するという.辺e は頂点u, vと接続するといい,頂点u, vを辺eの端点 (edge) という.また,頂点vに隣接する頂点全体の集合vの近傍といい, $N_G(v)$ で表す.辺 e_1 と e_2 が同一の頂点uに接続しているとき 2 辺は隣接するという.

グラフGのある接点vに接続する辺の個数を**次数 (degree)** といい, $\deg_G(v)$ またはG が明らかなときには単に $\deg(v)$ と表す.有向グラフの頂点の次数は,入次数 (いりじすう,in-degree) と出次数 (でじすう,out-degree) に分けて定義される.

定義 1.5(入次数,出次数) G が有向グラフであるとき,節点 v へ入る辺の個数を入次数 (in-degree) といい, $\deg_G^{\mathrm{in}}(v)$ または, $\deg_G^{\mathrm{in}}(v)$ と表す.一方,節点 v から出る辺の個数を出次数 (out-degree) といい, $\deg_G^{\mathrm{out}}(v)$ または, $\deg_G^{\mathrm{out}}(v)$ と表す.明らかに, $\deg_G^{\mathrm{out}}(v)$ + $\deg_G^{\mathrm{out}}(v)$ であり,辺の個数が保存していることがわかる.

1.1 木構造

定義 1.6 G が無閉路 (閉路を含まない) グラフは森,林という.また,G が無閉路かつ 連結グラフであるとき,G を木 (tree) という.特に,有向グラフ G が木であるとき,G を**有向木** (directed tree) という.

定義 1.7 (根付き木,二分木) 有向木 T=(V,E) が一つの接点 $r\in V$ について,入次数が 0 であり,その他の各 $v\in V-\{r\}$ について入次数が 1 であるとき,T を根付き木 (rooted tree) といい,r を根 (root) という.(これは入次数 0 の頂点をちょうど 1 個もち,ほかの頂点の入次数がすべて 1 であるということである.) 各節点 (J-F)点)の出次数が高々 2 である根付き木のことを二分木 (binary tree) という.

参考文献