

ルート系

箱

2023 年 8 月 29 日

概要

ルート系の一般論についてまとめる．ルート系やそれに関連する概念を定義し，その基本的な性質を見たあと，ルート系の Dynkin 図形による分類について述べる．

目次

1	ルート系	2
1.1	鏡映	2
1.2	ルート系	3
1.3	部分ルート系	5
1.4	双対ルート系	6
1.5	ルート系の直和と既約分解	7
1.6	二つのルートの関係	9
1.7	被約ルート系への帰着	12
1.8	ルート系の基底	13
1.9	正ルート全体の集合の特徴付け	19
2	分類	20
2.1	Cartan 行列と Dynkin 図形	20
2.2	Dynkin 図形の分類	22
2.3	被約な既約ルート系の構成と分類	26
2.4	被約でない既約ルート系の構成と分類	29

記号と用語

- 本稿を通して， \mathbb{K} を標数 0 の可換体とする．特に断らなければ，線型空間の係数体は \mathbb{K} とする．

1 ルート系

1.1 鏡映

定義 1.1 (鏡映) $n \geq 1$ を整数とし、 V を n 次元 \mathbb{K} -線型空間とする。 V から自身への線型写像であって、 1 を重複度 $n-1$ の固有値とし、 -1 を重複度 1 の固有値とするものを、 V 上の鏡映 (reflection) という。 鏡映 s に対して、 その固有値 1 の固有空間を鏡映面、 固有値 -1 の固有空間を鏡映軸という。

V を有限次元 \mathbb{K} -線型空間とすると、 $\alpha \in V$ と $f \in V^*$ に対して、 線型写像 $s_{\alpha,f}: V \rightarrow V$ を

$$s_{\alpha,f}(v) = v - f(v)\alpha \quad (v \in V)$$

と定める。 $f(\alpha) = 2$ ならば、 $s_{\alpha,f}$ は $\text{Ker } f$ を鏡映面、 $\mathbb{K}\alpha$ を鏡映軸とする鏡映である。 逆に、 V 上の任意の鏡映は、 このように書ける (ただし、 α と f の選び方には 1 次元分の自由度がある)。 本節の以下の部分では、 この記号 $s_{\alpha,f}$ を断りなく用いる。

命題 1.2 V を有限次元 \mathbb{K} -線型空間、 R をその有限部分集合とし、 R は V を張るとする。 線型同型写像 $\sigma, \tau: V \rightarrow V$ であって $\sigma^2 = \tau^2 = \text{id}_V$ を満たすものについて、 これらの固有値 -1 の固有空間が一致し、 これらがともに R を安定にするならば、 $\sigma = \tau$ である。

証明 σ と τ の共通の固有値 -1 の固有空間を、 V^0 と置く。 $v \in V$ とすると、 $\sigma(v) - v, \tau(v) - v \in V^0$ より $\sigma\tau(v) - v = \sigma(\tau(v) - \sigma(v)) = \sigma((\tau(v) - v) - (\sigma(v) - v)) \in V^0$ であり、 $\sigma\tau$ は V^0 上では恒等写像だから、 任意の $n \in \mathbb{N}$ に対して

$$\begin{aligned} (\sigma\tau)^n(v) - v &= \sum_{i=0}^{n-1} ((\sigma\tau)^{i+1}(v) - (\sigma\tau)^i(v)) \\ &= \sum_{i=0}^{n-1} (\sigma\tau)^i(\sigma\tau(v) - v) \\ &= n(\sigma\tau(v) - v) \end{aligned}$$

が成り立つ。 一方で、 $G = \{T \in GL(V) \mid T(R) = R\}$ は $GL(V)$ の有限部分群であり、 仮定より $\sigma\tau \in G$ だから、 $\sigma\tau$ の位数は有限である。 そのためには、 $\sigma\tau(v) - v = 0$ でなければならない。 よって、 $\sigma = \tau$ である。 \square

命題 1.3 V を有限次元 \mathbb{K} -線型空間とし、 $\langle -, - \rangle$ をその上の非退化対称双線型形式とする。 V 上の鏡映 s がこの形式を不変にし、 $\alpha \in V \setminus \{0\}$ を $-\alpha$ に移すならば、 $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ かつ

$$s(v) = v - \frac{2\langle v, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle} \alpha \quad (v \in V)$$

である。 すなわち、 $s = s_{\alpha,f}$ ($f \in V^*$) と表すとき、

$$f = \frac{2\langle -, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle}$$

である。

証明 v を s の鏡映面上の点とすると

$$\langle \alpha, v \rangle = \langle \alpha, s(v) \rangle = \langle s(\alpha), v \rangle = -\langle \alpha, v \rangle$$

より $\langle \alpha, v \rangle = 0$ であり, $\langle -, - \rangle$ に関する $\mathbb{K}\alpha$ の直交空間 $(\mathbb{K}\alpha)^\perp$ は $\dim V - 1$ 次元だから, s の鏡映面は $(\mathbb{K}\alpha)^\perp$ に等しい. α は s の鏡映面上にはないから, $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ である. $s_{\alpha, f}$ は, α を $-\alpha$ に移し $(\mathbb{K}\alpha)^\perp$ の点は動かさないから, s に一致する. \square

命題 1.4 V を有限次元 \mathbb{K} -線型空間とする. 任意の $\alpha \in V$ と $f \in V^*$ に対して, $s_{\alpha, f}^* = s_{f, \alpha}$ である.

証明 任意の $g \in V^*$ と $v \in V$ に対して

$$\begin{aligned} s_{\alpha, f}^*(g)(v) &= g(s_{\alpha, f}(v)) \\ &= g(v - f(v)\alpha) \\ &= g(v) - f(v)g(\alpha) \\ &= (g - g(\alpha)f)(v) \\ &= s_{f, \alpha}(g)(v) \end{aligned}$$

だから, $s_{\alpha, f}^* = s_{f, \alpha}$ である. \square

1.2 ルート系

定義 1.5 (ルート系) 有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系 (root system) とは, 部分集合 $R \subseteq V$ であって, 次の 3 条件 (RS1)–(RS3) を満たすものをいう. さらに, 条件 (RS4) も満たすとき, そのルート系は被約 (reduced) であるという^{*1}.

(RS1) R は有限であり, 0 を含まず, V を張る.

(RS2) 任意の $\alpha \in R$ に対して, V 上の鏡映 s_α であって, $s_\alpha(\alpha) = -\alpha$ かつ $s_\alpha(R) = R$ を満たすものが存在する. ((RS1) と命題 1.2 より, このような s_α は一意に定まり, したがって, $s_\alpha = s_{\alpha, \alpha^\vee}$ となる $\alpha^\vee \in V^*$ も一意に定まる. 以下, この記号を用いる.)

(RS3) 任意の $\alpha, \beta \in R$ に対して, $\alpha^\vee(\beta) \in \mathbb{Z}$ である.

(RS4) $\alpha \in R$ ならば $2\alpha \notin R$ である.

\mathbb{K} -線型空間 V の次元を, ルート系 R の階数 (rank) という. ルート系の各元を, ルート (root) という.

(RS2) における α^\vee を α の双対ルート (coroot) といい, s_α を α に関するルート鏡映 (root reflection) という. ルート鏡映全体が生成する $GL(V)$ の部分群を, ルート系 R の Weyl 群 (Weyl group) といい, $W(R)$ と書く.

以下, 特に断らなくても, ルート α の双対ルートを α^\vee と書き, α に関するルート鏡映を s_α と書く. 考えているルート系を明示したいときは, 双対ルートを α_R^\vee , ルート鏡映を s_α^R などとも書く. また, $\alpha, \beta \in R$ に対して,

$$n(\beta, \alpha) = \alpha^\vee(\beta) \in \mathbb{Z}$$

^{*1} 被約ルート系のことを単にルート系と呼ぶことも多い.

と書き, これを **Cartan 整数** (Cartan integer) という. この記号を用いれば, ルート β を α に関するルート鏡映で移した先は,

$$s_\alpha(\beta) = \beta - \alpha^\vee(\beta)\alpha = \beta - n(\beta, \alpha)\alpha$$

と書ける.

定義 1.6 (ルートの同型) R_1, R_2 を, それぞれ有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V_1, V_2 上のルート系とする. ルート系 R_1 から R_2 への同型 (isomorphism) とは, 線型同型写像 $\Phi: V_1 \rightarrow V_2$ であって, $\Phi(R_1) = R_2$ を満たすものをいう. ルート系 R_1 から R_2 への同型が存在するとき, これらのルート系は同型 (isomorphic) であるという.

R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. \mathbb{K}' を \mathbb{K} の拡大体とすると, R は V の係数拡大 $V \otimes_{\mathbb{K}} \mathbb{K}'$ の部分集合ともみなせる. このようにみなすと, 明らかに, R は $V \otimes_{\mathbb{K}} \mathbb{K}'$ 上のルート系となる. これを, ルート系の係数拡大という.

命題 1.7 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. V の部分 \mathbb{Q} -線型空間 $V_{\mathbb{Q}}$ を

$$V_{\mathbb{Q}} = \text{span}_{\mathbb{Q}} R$$

と定めると, R は $V_{\mathbb{Q}}$ 上のルート系でもあり, 包含写像 $V_{\mathbb{Q}} \rightarrow V$ が誘導する \mathbb{K} -線型写像 $i: V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{K} \rightarrow V$ は同型である (したがって, V 上のルート系 R は, $V_{\mathbb{Q}}$ 上のルート系 R の \mathbb{K} への係数拡大とみなせる).

証明 $V_{\mathbb{Q}}$ と R が (RS1), (RS4) を満たすことは明らかである. また, $\alpha \in R$ とすると, V と R が (RS3) を満たすことより $\alpha^\vee(V_{\mathbb{Q}}) \subseteq \mathbb{Q}$ だから, $\alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}} \in (V_{\mathbb{Q}})^*$ であり, $s_\alpha|_{V_{\mathbb{Q}}}$ は $V_{\mathbb{Q}}$ 上の鏡映 $s_{\alpha, \alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}}}$ である. この鏡映は, 明らかに (RS2), (RS3) の条件を満たす. よって, R は $V_{\mathbb{Q}}$ 上のルート系である.

包含写像 $V_{\mathbb{Q}} \rightarrow V$ が誘導する \mathbb{K} -線型写像 $i: V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{K} \rightarrow V$ が同型であることを示す. まず, $V = \text{span}_{\mathbb{K}} R$ だから, i は全射である. 次に, i が単射であることを示す. そのためには, i の双対線型写像

$$i^*: V^* \rightarrow (V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{K})^* \cong (V_{\mathbb{Q}})^* \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{K}$$

が全射であることをいえばよい. 各 $\alpha \in R$ に対して

$$i^*(\alpha^\vee) = \alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}} \otimes 1$$

だから, $(V_{\mathbb{Q}})^* = \text{span}_{\mathbb{Q}} \{\alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}} \mid \alpha \in R\}$ をいえばよい. 以下, これを示す. $V_{\mathbb{Q}}$ 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle$ を一つ固定すると (任意にとった $V_{\mathbb{Q}}$ 上の内積を $W(R)$ の作用に関して平均すればよい), $\alpha \in R$ に対して命題 1.3 より $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ かつ

$$\alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}} = \frac{2\langle -, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle}$$

であり, これは $\langle -, - \rangle$ が定める \mathbb{Q} -線型同型 $V_{\mathbb{Q}} \cong (V_{\mathbb{Q}})^*$ を通して $2\alpha/\langle \alpha, \alpha \rangle \in V_{\mathbb{Q}}$ に対応する. $\alpha \in R$ が動くときこれら全体は $V_{\mathbb{Q}}$ を張るから, $\alpha^\vee|_{V_{\mathbb{Q}}}$ の全体は $(V_{\mathbb{Q}})^*$ を張る. これで, 主張が示された. \square

系 1.8 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする.

- (1) V 上の $\text{Aut}(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ であって, 任意の $v \in V_{\mathbb{Q}} = \text{span}_{\mathbb{Q}} R$ に対して $\langle v, v \rangle \in \mathbb{Q}_{>0}$ であるものが存在する.

- (2) $\langle -, - \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ を V 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式とすると, 任意のルート $\alpha, \beta \in R$ に対して, $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ かつ

$$\alpha^\vee = \frac{2\langle -, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle}, \quad n(\beta, \alpha) = \frac{2\langle \beta, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle}$$

である.

証明 (1) \mathbb{K} が \mathbb{R} の部分体である場合, 任意に固定した V 上の内積を $\text{Aut}(R)$ の作用に関して平均すれば, V 上の $\text{Aut}(R)$ -不変な内積が得られる. \mathbb{K} が一般の場合, $V_{\mathbb{Q}}$ 上の $\text{Aut}(R)$ -不変な内積を一つとって係数拡大すれば, 条件を満たす V 上の非退化対称双線型形式が得られる.

- (2) ルート鏡映 $s_\alpha = s_{\alpha, \alpha^\vee}$ は $\langle -, - \rangle$ を不変にし, α を $-\alpha$ に移すから, 命題 1.3 より $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ かつ $\alpha^\vee = 2\langle -, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ である. また, これより, $n(\beta, \alpha) = \alpha^\vee(\beta) = 2\langle \beta, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ である. \square

命題 1.7 より, 有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系 R は, $V_{\mathbb{Q}} = \text{span}_{\mathbb{Q}} R$ 上のルート系とみなせ, これはさらに, 係数拡大によって $V_{\mathbb{R}} = V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{R}$ 上のルート系ともみなせる. さらに, 系 1.8 (1) より, $V_{\mathbb{R}}$ 上の $W(R)$ -不変な内積が存在する. これらにより, ルート系の性質の証明の多くは, $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ であり, $W(R)$ -不変な内積が定まっている場合に帰着される. この論法は, 本節の以下の部分でしばしば用いられる.

系 1.9 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. $v \in V$ が任意の $\alpha \in R$ に対して $s_\alpha(v) = v$ を満たすならば, $v = 0$ である.

証明 系 1.8 (2) より, $\text{span}_{\mathbb{K}}\{\alpha^\vee \mid \alpha \in R\} = V^*$ である. よって, 任意の $\alpha \in R$ に対して $s_\alpha(v) = v$, すなわち $\alpha^\vee(v) = 0$ であるとする, $v = 0$ である. \square

R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とし, $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ を固定する. このとき, 系 1.8 より, 二つのルート $\alpha, \beta \in R$ に対して

$$n(\alpha, \beta) = 0 \iff n(\beta, \alpha) = 0 \iff \langle \alpha, \beta \rangle = 0$$

である. そこで, $n(\alpha, \beta) = n(\beta, \alpha) = 0$ であるとき, α と β は直交する (orthogonal) という. また, ルートの集合 A, B について, A に属する任意のルートと B に属する任意のルートが直交するとき, A と B は直交するという.

1.3 部分ルート系

命題 1.10 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. 部分線型空間 $V' \subseteq V$ と部分集合 $R' \subseteq R$ が, $R' = R \cap V'$ かつ $\text{span}_{\mathbb{K}} R' = V'$ を満たすとする.

- (1) R' は V' 上のルート系であり, R が被約ならば R' も被約である.
- (2) $\alpha \in R'$ に対して, $s_\alpha^{R'} = s_\alpha^R|_{V'}$ である ($s_\alpha^{R'}, s_\alpha^R|_{V'}$ は, それぞれルート系 R', R における α に関するルート鏡映を表す).
- (3) $\alpha \in R'$ に対して, $\alpha_{R'}^\vee = \alpha_R^\vee|_{V'}$ である ($\alpha_{R'}^\vee, \alpha_R^\vee|_{V'}$ は, それぞれルート系 R', R における α の双対ルートを表す).
- (4) V 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ の V' への制限は, V' 上の $W(R')$ -不変な非退化対称双線型形式である.

(5) 群準同型 $\iota: W(R') \rightarrow W(R)$ であって、任意の $\alpha \in R'$ に対して $\iota(s_\alpha^{R'}) = s_\alpha^R$ であるものが一意に存在する。さらに、この ι は単射である。

証明 (1), (2) R' が (R1) を満たすことと、 R が (R4) を満たすならば R' もそうであることは明らかである。 $\alpha \in R'$ とすると、任意の $v \in V'$ に対して $s_\alpha^R(v) = v - \alpha_R^\vee(v)\alpha \in V'$ だから、 V' は s_α^R -安定である。したがって、制限 $s_\alpha^R|_{V'}$ は V' 上の鏡映となる。この鏡映は、明らかに (RS2), (RS3) の条件を満たす。よって、 R' は V' 上のルート系であり、(2) が成り立つ。

(3) (2) より $s_\alpha^{R'} = s_\alpha^R|_{V'} = s_{\alpha, \alpha_R^\vee|_{V'}}|_{V'}$ だから、 $\alpha_{R'}^\vee = \alpha_R^\vee|_{V'}$ である。

(4) V 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle$ の V' への制限が $W(R')$ -不変であることは、(2) から明らかである。次に、 $v \in V'$ が任意の $w \in V'$ に対して $\langle v, w \rangle = 0$ を満たすとする。すると、任意の $\alpha \in R'$ に対して

$$s_\alpha^{R'}(v) = s_\alpha^R(v) = v - \frac{2\langle v, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle} \alpha = v$$

だから (系 1.8), 系 1.9 より $v = 0$ である。よって、 $\langle -, - \rangle$ は V' 上で非退化である。

(5) 条件を満たす ι の一意性は、 $s_\alpha^{R'}$ の全体が $W(R')$ を生成することから明らかである。条件を満たす ι の存在を示す。 V 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle$ を一つ固定する。(4) で示したように、 $\langle -, - \rangle$ は V' 上で非退化だから、これに関する V' の直交空間 V'^\perp は、 V' の V における補空間である。したがって、単射群準同型 $\iota: GL(V') \rightarrow GL(V)$ を、 $\iota(T) = T \oplus \text{id}_{V'^\perp}$ と定義できる。この ι は、明らかに、各 $\alpha \in R'$ に対して $s_\alpha^{R'}$ を s_α^R に移し、したがって、 $W(R')$ を $W(R)$ の中に移す。 \square

定義 1.11 (部分ルート系) 命題 1.10 の状況で、 R' を R の部分ルート系 (root subsystem) という。

1.4 双対ルート系

補題 1.12 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする。 $\alpha \in R$ と $t \in \text{Aut}(R)$ に対して、

$$s_{t(\alpha)} = ts_\alpha t^{-1}, \quad t(\alpha)^\vee = t^{*-1}(\alpha^\vee)$$

である。

証明 $ts_\alpha t^{-1}$ は $t(\alpha)$ を $-t(\alpha)$ に移し R を安定にする鏡映だから、ルート鏡映の一意性より、 $ts_\alpha t^{-1} = s_{t(\alpha)}$ である。また、

$$\begin{aligned} s_{t(\alpha)}(v) &= ts_\alpha t^{-1}(v) = t(t^{-1}(v) - \alpha^\vee(t^{-1}(v))\alpha) \\ &= v - \alpha^\vee(t^{-1}(v))t(\alpha) \\ &= v - t^{*-1}(\alpha^\vee)(v)t(\alpha) \\ &= s_{t(\alpha), t^{*-1}(\alpha^\vee)}(v) \quad (v \in V) \end{aligned}$$

だから、 $t(\alpha)^\vee = t^{*-1}(\alpha^\vee)$ である。 \square

命題 1.13 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする。

- (1) $R^\vee = \{\alpha^\vee \mid \alpha \in R\}$ は V^* 上のルート系であり、 R が被約であることと R^\vee が被約であることは同値である。
- (2) 任意の $\alpha \in R$ に対して、 $s_{\alpha^\vee} = s_\alpha^* = s_\alpha^{*-1}$ である。

(3) 任意の $\alpha \in R$ に対して, $\alpha^{\vee\vee} = \alpha$ である.

(4) $GL(V)$ から $GL(V^*)$ への群同型 $t \mapsto t^{*-1}$ は, 自己同型群 $\text{Aut}(R)$ から $\text{Aut}(R^\vee)$ への群同型を与え, Weyl 群 $W(R)$ から $W(R^\vee)$ への群同型を与える.

証明 (1), (2), (3) 系 1.8 (2) より, R^\vee は (RS1) を満たし, R が (RS4) を満たすことと R^\vee が (RS4) を満たすことは同値である. 各 $\alpha^\vee \in R^\vee$ に対して, $\alpha^\vee(\alpha) = 2$ だから

$$s_{\alpha^\vee} = s_{\alpha^\vee, \alpha}: V^* \rightarrow V^*, \quad f \mapsto f - f(\alpha)\alpha^\vee$$

は V^* 上の鏡映であり, $s_{\alpha^\vee} = s_\alpha^* = s_\alpha^{*-1}$ である (命題 1.4). $\beta^\vee \in R^\vee$ に対して

$$s_{\alpha^\vee}(\beta^\vee) = s_\alpha^{*-1}(\beta^\vee) = s_\alpha(\beta)^\vee \in R^\vee$$

だから (最後の等号で補題 1.12 を用いた), s_{α^\vee} は (RS2) の条件を満たす. また, このとき $\alpha^{\vee\vee} = \alpha$ であり, 任意の $\alpha^\vee, \beta^\vee \in R^\vee$ に対して $\alpha^{\vee\vee}(\beta^\vee) = \beta^\vee(\alpha) \in \mathbb{Z}$ だから, (RS3) も満たされる. よって, R^\vee は V^* 上のルート系であり, (2), (3) が成り立つ.

(4) 補題 1.12 より, $t \in \text{Aut}(R)$ ならば $t^{*-1} \in \text{Aut}(R^\vee)$ であり, (3) よりその逆も成り立つ. よって, 群同型 $t \mapsto t^{*-1}$ は, $\text{Aut}(R)$ から $\text{Aut}(R^\vee)$ への群同型を与える. また, (2) よりこの群同型は s_α を s_{α^\vee} に移すから, $W(R)$ から $W(R^\vee)$ への群同型も与える. \square

定義 1.14 (双対ルート系) 命題 1.13 の状況で, R^\vee を R の双対ルート系 (dual root system) という.

1.5 ルート系の直和と既約分解

命題 1.15 $(V_i)_{i \in I}$ を有限次元 \mathbb{K} -線型空間の有限族とし, 各 $i \in I$ に対して R_i を V_i 上のルート系とする. $V = \bigoplus_{i \in I} V_i$, $R = \coprod_{i \in I} R_i \subseteq V$ と置く.

(1) R は V 上のルート系であり, R が被約であることとすべての R_i が被約であることは同値である.

(2) $\alpha \in R_i$ に対して, ルート鏡映 s_α^R は,

$$s_\alpha^R(v) = \begin{cases} s_\alpha^{R_i}(v) & (v \in V_i) \\ v & (v \in V_j, j \neq i) \end{cases}$$

で与えられる ($s_\alpha^R, s_\alpha^{R_i}$ は, それぞれルート系 R, R_i における α に関するルート鏡映を表す).

(3) $\alpha \in R_i$ に対して, 双対ルート α_R^\vee は,

$$\alpha_R^\vee(v) = \begin{cases} \alpha_{R_i}^\vee(v) & (v \in V_i) \\ 0 & (v \in V_j, j \neq i) \end{cases}$$

で与えられる ($\alpha_R^\vee, \alpha_{R_i}^\vee$ は, それぞれルート系 R, R_i における α の双対ルートを表す).

証明 明らかである. \square

定義 1.16 (ルート系の直和) 命題 1.15 の状況で, R を $(R_i)_{i \in I}$ の直和 (direct sum) という.

R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. V が部分線型空間の有限族 $(V_i)_{i \in I}$ に直和分解され, 各 V_i 上にルート系 R_i があって $R = \bigcup_{i \in I} R_i$ となっていれば, R はルート系の有限族 $(R_i)_{i \in I}$ の直和と自然に同一視できる. このとき, R は $(R_i)_{i \in I}$ に直和分解されるという.

命題 1.17 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とし, $(R_i)_{i \in I}$ を R の有限分割とする. このとき, 次の 3 条件は同値である.

- (a) $(R_i)_{i \in I}$ はルート系 R の直和分解である.
- (b) 各 $i \in I$ に対して $V_i = \text{span}_{\mathbb{K}} R_i$ と置くと, $\sum_{i \in I} V_i$ は直和である.
- (c) 任意の異なる 2 元 $i, j \in I$ に対して, R_i と R_j は直交する.

証明 (a) \implies (b) 明らかである.

(b) \implies (a) $\sum_{i \in I} V_i$ が直和ならば, 各 $i \in I$ に対して $R_i = R \cap V_i$ だから R_i は V_i 上のルート系であり (命題 1.10), したがって $(R_i)_{i \in I}$ はルート系 R の直和分解である.

(a) \implies (c) ルート系の直和におけるルート鏡映の式から従う.

(c) \implies (b) $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ で V が $W(R)$ -不変な内積 $\langle -, - \rangle$ をもつ内積空間である場合に示せば十分である (命題 1.7, 系 1.8). このとき, (c) が成り立つとすると, どの異なる二つの R_i も内積に関して直交するから, $(V_i)_{i \in I}$ は内積空間 V における直交族であり, したがって $\sum_{i \in I} V_i$ は直和である. \square

定義 1.18 (既約ルート系) R を空でないルート系とする. R が「一つが R でその他がすべて \emptyset 」という形の直和分解しかもたないとき, ルート系 R は既約 (irreducible) であるという. そうでないとき, ルート系 R は可約 (reducible) であるという.

ルート系の既約ルート系への直和分解を既約分解といい, 既約分解に現れる既約ルート系のそれぞれを既約成分という.

命題 1.19 任意のルート系は, 順序を除いて一意に既約分解される.

証明 R をルート系とする. R が可約である限り R は二つの空でないルート系 R' と R'' の直和に分解でき, R', R'' に対しても同じことがいえる. R は有限集合だから, この操作は有限回で終了する. よって, R の既約分解は存在する.

$(R_i)_{i \in I}$ と $(R'_j)_{j \in J}$ がともに R の既約分解であるとする. 各 $i \in I$ と $j \in J$ に対して, $\{R_i \cap R'_j, R_i \setminus R'_j\}$ は R_i の直和分解だから, R_i の既約性より $R_i \cap R'_j = R_i$ または $R_i \setminus R'_j = R_i$, すなわち $R_i \supseteq R'_j$ または $R_i \cap R'_j = \emptyset$ である. R_i と R'_j を逆にしても同じことがいえるから, 結局 $R_i = R'_j$ または $R_i \cap R'_j = \emptyset$ である. これが任意の $i \in I$ と $j \in J$ に対して成り立つから, $(R_i)_{i \in I}$ と $(R'_j)_{j \in J}$ は順序を除いて一致する. よって, R の既約分解は順序を除いて一意である. \square

命題 1.20 有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系 R に対して, 次の 2 条件は同値である.

- (a) R は既約である.
- (b) Weyl 群 $W(R)$ の V 上の自然表現は既約である.

証明 R が空 (したがって $V = 0$) ならば, どちらの条件も成り立たない. 以下, R が空でない場合を考える.

(a) \implies (b) 0 と V 以外の $W(R)$ -安定部分線型空間 V_1 がとれたとする. $\beta \in R \setminus V_1$ とすると, V_1 は s_β -安定だから, 任意の $v \in V$ に対して $s_\beta(v) = v - \beta^\vee(v)\beta$ は V に属する. ところが, $v \in V$ かつ $\alpha \notin V$ だから, そのためには $\beta^\vee(v) = 0$ でなければならない. したがって, β^\vee は V_1 上で 0 となる. 特に, 任意の $\alpha \in R \cap V_1$ に対して $n(\alpha, \beta) = \beta^\vee(\alpha) = 0$ である. よって, $R \cap V_1$ と $R \setminus V_1$ は直交する.

$V_1 \neq V$ かつ $\text{span}_{\mathbb{K}} R = V$ だから, R は V_1 に含まれない. すなわち, $R \setminus V_1$ は空でない. また, $R \cap V_1$ が

空であるとする、前段の議論よりすべての α^\vee ($\alpha \in R$) が V_1 上で 0 であることになるが、これは $V_1 \neq 0$ に反する (系 1.8 (2)). よって、 $R \cap V_1$ は空でない. 以上より、 R は可約である. 対偶をとれば、主張が従う.

(b) \implies (a) R が V_1 上の空でないルート系 R_1 と V_2 上の空でないルート系 R_2 に直和分解されるとすると、命題 1.15 より、 V_1 と V_2 は $W(R)$ -安定である. 対偶をとれば、主張が従う. \square

系 1.21 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上の既約ルート系とする. V 上の $W(R)$ -不変な双線型形式は、スカラー倍を除いて一意である.

証明 V 上の $W(R)$ -不変な双線型形式は、 $W(R)$ の自然表現からその反傾表現への同変作用素と同一視できる. よって、主張は、命題 1.20 と Schur の補題から従う. \square

注意 1.22 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とし、 $\langle -, - \rangle: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ を $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式とする. $\alpha, \beta \in R$ を同じ既約成分に属する二つのルートとすると、 $s \in W(R)$ を $s(\alpha)$ と β が直交しないようにとれる (命題 1.20). このとき、

$$\frac{\langle \beta, \beta \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle} = \frac{\langle \beta, \beta \rangle}{\langle s(\alpha), s(\alpha) \rangle} = \frac{n(\beta, s(\alpha))}{n(\alpha, s(\beta))} \in \mathbb{Q}_{>0}$$

であり、この値は $\langle -, - \rangle$ のとり方によらない. そこで、用語の濫用で、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ とは限らない場合にも、 $\sqrt{\langle \beta, \beta \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle}$ を β の α に対する長さの比という.

$W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle$ を、任意の $v \in V_{\mathbb{Q}} = \text{span}_{\mathbb{Q}} R$ に対して $\langle v, v \rangle \in \mathbb{Q}_{>0}$ であるようにとれば (系 1.8 (1)), $\langle -, - \rangle$ は $V_{\mathbb{Q}}$ 上の $W(R)$ -不変な内積を定め、これはさらに、係数拡大によって $V_{\mathbb{R}} = V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{R}$ 上の $W(R)$ -不変な内積を定める. これにより、ルートの長さの比に関する議論は、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ の場合に帰着できる.

1.6 二つのルートの関係

定理 1.23 R は有限次元実内積空間 V 上のルート系であり、その内積は $W(R)$ -不変であるとする. 二つのルート $\alpha, \beta \in R$ であって $\|\alpha\| \leq \|\beta\|$ を満たすものについて、次の表の (i)–(xi) のうちいずれかただ一つが成り立つ. さらに、 V が被約ならば、次の表の (i)–(ix) のうちいずれかただ一つが成り立つ.

	$n(\alpha, \beta)$	$n(\beta, \alpha)$	$\ \beta\ /\ \alpha\ $	$\angle(\alpha, \beta)$
(i)	0	0	不定	90°
(ii)	1	1	1	60°
(iii)	-1	-1	1	120°
(iv)	1	2	$\sqrt{2}$	45°
(v)	-1	-2	$\sqrt{2}$	135°
(vi)	1	3	$\sqrt{3}$	30°
(vii)	-1	-3	$\sqrt{3}$	150°
(viii)	2	2	1	0°
(ix)	-2	-2	1	180°
(x)	1	4	2	0°
(xi)	-1	-4	2	180°

証明 $n(\alpha, \beta) = 2\langle \alpha, \beta \rangle / \langle \beta, \beta \rangle$ かつ $n(\beta, \alpha) = 2\langle \beta, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ だから (系 1.8 (2)),

$$n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha) = \frac{4\langle \alpha, \beta \rangle^2}{\|\alpha\|^2\|\beta\|^2} = 4(\cos \angle(\alpha, \beta))^2 \leq 4$$

である。また、 $n(\alpha, \beta) = 0$ と $n(\beta, \alpha) = 0$ とは同値であり、 $n(\alpha, \beta), n(\beta, \alpha) \neq 0$ ならば

$$\frac{n(\beta, \alpha)}{n(\alpha, \beta)} = \frac{\|\beta\|^2}{\|\alpha\|^2}$$

である。したがって、組 $(n(\alpha, \beta), n(\beta, \alpha))$ の可能性は、表に挙げたもので尽くされる。

(x) または (xi) の場合、 $\beta = \pm 2\alpha$ となり被約性の条件 (RS4) に反するから、 R が被約ならば、起こりうる可能性は (i)–(ix) に限られる。□

注意 1.24 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とし、 $\alpha, \beta \in R$ とする。

- (1) 定理 1.23 と命題 1.7, 系 1.8 (1) より、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ とは限らない場合にも、 $n(\alpha, \beta)$ と $n(\beta, \alpha)$ の値の組み合わせは、定理 1.23 の表の (i)–(xi) (R が被約ならば、(i)–(ix)) のいずれかである。(i) 以外の場合には、 β の α に対する長さの比は、表における「 $\|\beta\|/\|\alpha\|$ 」の値となる (系 1.27)。
- (2) 用語の濫用で、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ とは限らない場合にも、二つのルート $\alpha, \beta \in R$ のなす角度 $\angle(\alpha, \beta)$ を、 $n(\alpha, \beta)$ と $n(\beta, \alpha)$ の値から定理 1.23 の表によって定義する。特に、 α と β が鋭角をなす、直交する、鈍角をなすとは、それぞれ $n(\beta, \alpha) > 0$, $n(\beta, \alpha) = 0$, $n(\beta, \alpha) < 0$ であることをいう (「直交」については、1.2 節の最後に述べた定義と一致する)。

系 1.25 ルート系 R の二つのルート α, β が線型従属ならば、 β は $\pm\alpha/2, \pm\alpha, \pm 2\alpha$ のいずれかである。さらに、 R が被約ならば、 β は $\pm\alpha$ のいずれかである。

証明 一般性を失わず、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ であり、 $W(R)$ -不変な内積が定まっていると仮定する (命題 1.7, 系 1.8 (1))。この場合の主張は、定理 1.23 に含まれる。□

系 1.26 ルート系 R の二つのルート α, β について、次が成り立つ。

- (1) α と β が鋭角をなすならば、 $\beta - \alpha \in R \cup \{0\}$ である。
- (2) α と β が鈍角をなすならば、 $\beta + \alpha \in R \cup \{0\}$ である。□

証明 (1) $\alpha \neq \beta$ かつ $n(\beta, \alpha) > 0$ ならば、定理 1.23 より $n(\beta, \alpha) = 1$ または $n(\alpha, \beta) = 1$ である。前者の場合 $\beta - \alpha = \beta - n(\beta, \alpha)\alpha = s_\alpha(\beta) \in R$ であり、後者の場合 $\alpha - \beta = \alpha - n(\alpha, \beta)\beta = s_\beta(\alpha) \in R$ だから、いずれにしても $\beta - \alpha \in R$ となる。

- (2) $-\alpha$ と β に (1) を適用すればよい。□

系 1.27 R をルート系とする。 $\alpha, \beta \in R$ を同じ既約成分に属する二つのルートとすると、 β の α に対する長さの比は、 $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}, 2$ (R が被約ならば、 $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}$) またはこれらの逆数のいずれかである。

証明 一般性を失わず、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ であり、 $W(R)$ -不変な内積が定まっていると仮定する (命題 1.7, 系 1.8, 注意 1.22)。 α と β は同じ既約成分に属するから、 $s \in W(R)$ を $s(\alpha)$ と β が直交しないようにとれる (命題 1.20)。よって、定理 1.23 より、 $\|\beta\|/\|\alpha\| = \|\beta\|/\|s(\alpha)\|$ は $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}, 2$ (R が被約ならば $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}$) またはこれらの逆数のいずれかに等しい。□

命題 1.28 R をルート系とする．同じ既約成分に属する二つのルート $\alpha, \beta \in R$ の長さが等しければ、これらは Weyl 群 $W(R)$ の作用によって移り合う．

証明 α と β は同じ既約成分に属するから、 $s \in W(R)$ を $s(\alpha)$ と β が直交しないようにとれる (命題 1.20)．必要ならば s を ss_α に置き換えることで、 $s(\alpha)$ と β は鋭角または直角をなすとしてよい． α と β の (したがって、 $s(\alpha)$ と β の) 長さが等しいことより、 $\angle(s(\alpha), \beta)$ は 0° または 60° である (定理 1.23, 注意 1.24)．前者の場合、 $s(\alpha) = \beta$ である．後者の場合、 $\gamma = s(\alpha) - \beta \in R$ であり (系 1.26 (1)), $s_\gamma s(\alpha) = \beta$ となる．これで、主張が示された． \square

命題 1.29 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系、 $\alpha, \beta \in R$ を線型独立な二つのルートとし、

$$I_{\beta, \alpha} = \{j \in \mathbb{Z} \mid \beta + j\alpha \in R\}$$

と置く．

- (1) $I_{\beta, \alpha}$ は、 $p, q \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ を用いて $I_{\beta, \alpha} = [-q, p] \cap \mathbb{Z}$ と書ける．
- (2) (1) の p, q について、 $p - q = -n(\beta, \alpha)$ である．
- (3) (1) の p, q について、 $\gamma = \beta - q\alpha$ と置くと、 $p + q = -n(\gamma, \alpha)$ であり、これは 0, 1, 2, 3 のいずれかである．

証明 (1) $p = \max I_{\beta, \alpha}$, $-q = \min I_{\beta, \alpha}$ と置く．明らかに $0 \in I_{\beta, \alpha}$ だから、 $p, q \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ である．もし $I_{\beta, \alpha} \neq [-q, p] \cap \mathbb{Z}$ であるとする、 $r, s \in I_{\beta, \alpha}$ を $r < s$ かつ $r + 1, s - 1 \notin I_{\beta, \alpha}$ を満たすようにとれる．この r, s について、系 1.26 の対偶より

$$n(\beta + r\alpha, \alpha) \geq 0 \geq n(\beta + s\alpha, \alpha)$$

だが、一方で $n(\beta + j\alpha, \alpha) = n(\beta, \alpha) + jn(\alpha, \alpha) = n(\beta, \alpha) + 2j$ は j に関して狭義単調増加だから、これは不可能である．よって、背理法より、 $I_{\beta, \alpha} = [-q, p] \cap \mathbb{Z}$ である．

(2) ルート鏡映 s_α は $\beta + j\alpha$ を $\beta - (n(\beta, \alpha) + j)\alpha$ に移すから、写像 $j \mapsto -(n(\beta, \alpha) + j)$ は $I_{\beta, \alpha} = [-q, p] \cap \mathbb{Z}$ から自身への全単射である．よって、 $p - q = -n(\beta, \alpha)$ である．

(3) β の代わりに γ に対して (2) を適用すれば、 $p + q = -n(\gamma, \alpha)$ を得る．また、 α と γ は線型独立だから、定理 1.23 より $|n(\gamma, \alpha)|$ は 0, 1, 2, 3 のいずれかである． $p + q \geq 0$ だから、 $p + q = -n(\gamma, \alpha)$ は 0, 1, 2, 3 のいずれかである． \square

命題 1.30 R をルート系とする．線型独立な二つのルート $\alpha, \beta \in R$ が $\beta + \alpha \in R$ を満たすとして、 $p, q \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ を命題 1.29 のとおりに定める．このとき、 $\beta + \alpha$ の β に対する長さの比 ($\alpha, \beta, \alpha + \beta$ の中で直交する対はたかだか一つだから、 β と $\beta + \alpha$ は R の同じ既約成分に属し、長さの比が定まる) は、 $\sqrt{(q+1)/p}$ に等しい．

証明 一般性を失わず、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ であり、 $W(R)$ -不変な内積が定まっていると仮定する (命題 1.7, 系 1.8 (1), 系 1.27)． $\gamma = \beta - q\alpha$ と置く．命題 1.29 と $\beta + \alpha \in R$ (すなわち $p \geq 1$) より、 $p + q = -n(\gamma, \alpha) \in \{1, 2, 3\}$ である．以下、この値によって場合分けをする．

$p + q = -n(\gamma, \alpha) = 1$ ならば、 $(p, q) = (1, 0)$, $\beta = \gamma$ である．この場合、 $s_\alpha(\gamma) = \gamma + \alpha$ だから、

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + \alpha\|}{\|\gamma\|} = 1 = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である。

$p + q = -n(\gamma, \alpha) = 2$ ならば, $\|\gamma\|/\|\alpha\| = \sqrt{2}$ かつ $\angle(\alpha, \gamma) = 135^\circ$ である (定理 1.23). $(p, q) = (2, 0)$ ならば, $\beta = \gamma$ であり,

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + \alpha\|}{\|\gamma\|} = \frac{1}{\sqrt{2}} = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である. $(p, q) = (1, 1)$ ならば, $\beta = \gamma + \alpha$ であり,

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + 2\alpha\|}{\|\gamma + \alpha\|} = \sqrt{2} = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である。

$p + q = -n(\gamma, \alpha) = 3$ ならば, $\|\gamma\|/\|\alpha\| = \sqrt{3}$ かつ $\angle(\alpha, \gamma) = 150^\circ$ である (定理 1.23). $(p, q) = (3, 0)$ ならば, $\beta = \gamma$ であり,

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + \alpha\|}{\|\gamma\|} = \frac{1}{\sqrt{3}} = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である. $(p, q) = (2, 1)$ ならば, $\beta = \gamma + \alpha$ であり,

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + 2\alpha\|}{\|\gamma + \alpha\|} = 1 = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である. $(p, q) = (1, 2)$ ならば, $\beta = \gamma + 2\alpha$ であり,

$$\frac{\|\beta + \alpha\|}{\|\beta\|} = \frac{\|\gamma + 3\alpha\|}{\|\gamma + 2\alpha\|} = \sqrt{3} = \sqrt{\frac{q+1}{p}}$$

である。

以上で, すべての場合に主張が示された. □

1.7 被約ルート系への帰着

定義 1.31 (割れないルート) R をルート系とする. ルート $\alpha \in R$ が割れない (indivisible) とは, $\alpha/2 \notin R$ であることをいう.

命題 1.32 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. R' を, R の割れないルート全体のなす集合とする.

- (1) R' は V 上の被約ルート系であり, R が既約であることと R_0 が既約であることは同値である.
- (2) $\alpha \in R'$ に対して, $s_{\alpha}^{R'} = s_{\alpha}^R$ である ($s_{\alpha}^{R'}$, s_{α}^R は, それぞれルート系 R' , R における α に関するルート鏡映を表す).
- (3) $\alpha \in R'$ に対して, $\alpha_{R'}^{\vee} = \alpha_R^{\vee}$ である ($\alpha_{R'}^{\vee}$, α_R^{\vee} は, それぞれルート系 R' , R における α の双対ルートを表す).
- (4) $W(R') = W(R)$ である.

証明 (1), (2) R' が (R1), (R4) を満たすことは明らかである. $\alpha \in R'$ とすると, s_{α}^R は R の自己同型だから, 割れないルートを割れないルートに移す. したがって, 鏡映 s_{α}^R は, (RS2), (RS3) の条件を満たす. よって, R' は V 上の被約ルート系であり, (3) が成り立つ.

$V = V_1 \oplus V_2$ を線型空間の直和分解とすると、 $R = (R \cap V_1) \sqcup (R \cap V_2)$ であることと $R' = (R' \cap V_1) \sqcup (R' \cap V_2)$ であることは同値であり、また、 $i = 1, 2$ に対して、 $R \cap V_i$ が空であることと $R' \cap V_i$ が空であることは同値である。よって、 R が既約であることと R' が既約であることは同値である。

(3), (4) (2) から明らかである。 \square

注意 1.33 命題 1.32 において、 $R' = \{\alpha \in R \mid \alpha/2 \notin R\}$ の代わりに $R'' = \{\alpha \in R \mid 2\alpha \notin R\}$ を用いても、同じ主張が成り立つ。証明も、まったく同様にできる。

注意 1.34 命題 1.32 や注意 1.33 において、 $\text{Aut}(R') = \text{Aut}(R)$ や $\text{Aut}(R'') = \text{Aut}(R)$ は成り立たない。たとえば、 \mathbb{K}^2 の標準基底を (ϵ_1, ϵ_2) と書くと、 $R = \{\pm\epsilon_1, \pm 2\epsilon_1, \pm\epsilon_2\}$ は \mathbb{K}^2 上の（被約でない）ルート系であり、 R の自己同型は恒等写像のみだが、 $R' = \{\pm\epsilon_1, \pm\epsilon_2\}$ や $R'' = \{\pm 2\epsilon_1, \pm\epsilon_2\}$ は恒等写像以外の自己同型をもつ。

次の定理により、被約でない既約ルート系の構成と分類は、被約なルート系の構成と分類に帰着される（2.4 節）。

定理 1.35 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上の被約でない既約ルート系とする。

(1) R の各ルートの最短ルートに対する長さの比は、 $1, \sqrt{2}, 2$ のいずれかである。

以下、最短ルートに対する長さの比が $1, \sqrt{2}, 2$ であるようなルートの全体を、それぞれ A, B, C と置く。

(2) $2A = C$ である。

(3) A に属する異なる二つのルートは、直交する。

(4) $R' = A \cup B$ と $R'' = B \cup C$ は、 V 上の被約な既約ルート系である。

証明 (1) R の二つのルートの長さの比は、 $1, \sqrt{2}, \sqrt{3}, 2$ またはこれらの逆数のいずれかである（系 1.27）。一方で、 R は被約でないから、長さの比が $1:2$ であるような二つのルートが存在する。以上から、主張が従う。

(2) R は被約でないから、 $\alpha, 2\alpha \in R$ を満たすルート α がとれ、 $\alpha \in A$ かつ $2\alpha \in C$ となる。 $\beta \in A$ とすると、 $s \in W(R)$ を $s(\alpha) = \beta$ となるようにとれるから（命題 1.28）、 $2\beta = s(2\alpha) \in C$ である。逆に、 $\gamma \in C$ とすると、 $s \in W(R)$ を $s(2\alpha) = \gamma$ となるようにとれるから（命題 1.28）、 $\gamma/2 = s(\alpha) \in A$ である。よって、 $2A = C$ である。

(3) $\alpha, \beta \in A$ を異なる二つのルートとすると、(2) より $2\alpha \in C$ である。 2α と β の長さの比は $2:1$ だから、定理 1.23 より、これらは直交する。よって、 α と β は直交する。

(4) (2) より、 $A \cup B = \{\alpha \in R \mid \alpha/2 \notin R\}$ 、 $B \cup C = \{\alpha \in R \mid 2\alpha \notin R\}$ である。よって、主張は、命題 1.32 と注意 1.33 から従う。 \square

1.8 ルート系の基底

定義 1.36（ルート系の基底） R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする。 $B \subseteq R$ がルート系 R の基底（basis）であるとは、次の 2 条件を満たすことをいう。

(i) B は \mathbb{K} -線型空間 V の基底である。

(ii) 任意の $\alpha \in R$ に対して、 α を B の元の線型結合として書くときの係数は、「すべて 0 以上の整数である」か「すべて 0 以下の整数である」かのいずれかである。

R の基底 B を固定するとき、 B の元を、単純ルート (simple root) という。ルートのうち、 B の元の線型結合として書くときの係数がすべて 0 以上の整数であるものを B に関する正ルート (positive root) といい、すべて 0 以下の整数であるものを B に関する負ルート (negative root) という。 B に関する正ルート、負ルートの全体を、それぞれ $R_+(B)$, $R_-(B)$ と書く。

定義から明らかに、ルート系の基底は、割れないルートのみからなる。

R をルート系とすると、 R の自己同型は、基底を基底に移す。これにより、自己同型群 $\text{Aut}(R)$ は (したがって Weyl 群 $W(R)$ も)、 R の基底全体の集合に作用する。

命題 1.37 R をルート系とし、 B をその基底とする。異なる二つの単純ルート $\alpha, \beta \in B$ は、直角または鈍角をなす。

証明 基底の定義より $\beta - \alpha \notin R \cup \{0\}$ だから、主張は系 1.26 (1) の対偶から従う。 \square

本小節の以下の部分では、 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とすると、 $\alpha \in R$ に関するルート鏡映の鏡映面を Π_α と書く。すなわち、

$$\Pi_\alpha = \text{Ker } \alpha^\vee = \{v \in V \mid \alpha^\vee(v) = 0\}$$

である。 $\langle -, - \rangle$ を V 上の $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式とすると、 $\langle \alpha, \alpha \rangle \neq 0$ かつ $\alpha^\vee = 2\langle -, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ だから (系 1.8)、 Π_α はこの非退化対称双線型形式に関する $\mathbb{K}\alpha$ の直交空間となる。

定義 1.38 (Weyl チャンバー) R を有限次元実線型空間 V 上のルート系とする。 V の開集合 $V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha$ の各連結成分を、 R の Weyl チャンバー (Weyl chamber) という。

R を有限次元実線型空間上のルート系とすると、 R の自己同型は、Weyl チャンバーを Weyl チャンバーに移す。これにより、自己同型群 $\text{Aut}(R)$ は (したがって Weyl 群 $W(R)$ も)、 R の Weyl チャンバー全体の集合に作用する。

補題 1.39 実内積空間 V の元の族 $(v_i)_{i \in I}$ が 2 条件

- (i) ある $w \in V \setminus \{0\}$ が存在して、任意の $i \in I$ に対して $\langle v_i, w \rangle > 0$ となる。
- (ii) 任意の異なる 2 元 $i, j \in I$ に対して、 $\langle v_i, v_j \rangle \leq 0$ である。

を満たすならば、 $(v_i)_{i \in I}$ は線型独立である。

証明 $I', I'' \subseteq I$ を互いに交わらない有限部分集合とし、各 $i \in I'$ に対して $a_i \geq 0$ 、各 $j \in I''$ に対して $b_j \geq 0$ を任意にとる。もし $\sum_{i \in I'} a_i v_i = \sum_{j \in I''} b_j v_j$ ならば、これを v と置くと、条件 (ii) より

$$\|v\|^2 = \left\langle \sum_{i \in I'} a_i v_i, \sum_{j \in I''} b_j v_j \right\rangle = \sum_{i \in I', j \in I''} a_i b_j \langle v_i, v_j \rangle \leq 0$$

だから、

$$\sum_{i \in I'} a_i v_i = \sum_{j \in I''} b_j v_j = v = 0$$

である。条件 (i) の $w \in V \setminus \{0\}$ と上式の各辺との内積をとれば、 $a_i = 0$ および $b_j = 0$ を得る。よって、 $(v_i)_{i \in I}$ は線型独立である。 \square

定理 1.40 R を有限次元実線型空間 V 上のルート系とする。

(1) R の基底 B に対して、

$$C(B) = \{v \in V \mid \text{任意の } \alpha \in B \text{ に対して } \alpha^\vee(v) > 0\}$$

は R の Weyl チャンバーである。

(2) R の Weyl チャンバー C に対して、

$$R_+(C) = \{\alpha \in R \mid \alpha^\vee(C) \subseteq \mathbb{R}_{>0}\},$$

$$B(C) = \{\alpha \in R_+(C) \mid \alpha \text{ は } R_+(C) \text{ の重複を許す二つ以上の元の和としては書けない}\}$$

と定めると、 $B(C)$ は R の基底である。

(3) (1) と (2) の対応は互いに他の逆であり、 R の基底と Weyl チャンバーとの間の一対一対応を与える。さらに、この対応は、自己同型群 $\text{Aut}(R)$ の作用を保つ。

証明 V 上の $W(R)$ -不変な内積 $\langle -, - \rangle$ を一つ固定する (系 1.8)。 $\alpha \in R$ と $v \in V$ に対して、 $\alpha^\vee(v) = 2\langle v, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ だから、 $\alpha^\vee(v)$ と $\langle v, \alpha \rangle$ は同符号である。

(1) 内積を用いると、

$$C(B) = \{v \in V \mid \text{任意の } \alpha \in B \text{ に対して } \langle v, \alpha \rangle > 0\}$$

と書ける。 B は V の基底だから、 $C(B)$ は連結である。 $C(B)$ の元と B に関する正ルートとの内積は正であり、 B に関する負ルートとの内積は負だから、 $C(B)$ は

$$V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha = \{v \in V \mid \text{任意の } \alpha \in R \text{ に対して } \langle v, \alpha \rangle \neq 0\}$$

に含まれる。さらに、 $v' \in V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha$ が $C(B)$ と同じ連結成分に含まれるならば、任意の $\alpha \in R$ に対して $\langle v', \alpha \rangle$ と $\langle v, \alpha \rangle$ ($v \in C(B)$) は同符号だから、 $v' \in C(B)$ である。よって、 $C(B)$ は $V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha$ の一つの連結成分、すなわち Weyl チャンバーである。

(2) α^\vee の符号は各 Weyl チャンバー上で一定だから、 $v_0 \in C$ を一つ固定すると

$$R_+(C) = \{\alpha \in R \mid \langle v_0, \alpha \rangle > 0\} \quad (*)$$

と書ける。 $\alpha \in R_+(C)$ とすると、それが $B(C)$ に属していない限り $\alpha = \alpha_1 + \cdots + \alpha_k$ ($k \geq 2$, $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in R_+(C)$) と分解でき、各 α_i に対しても同じことがいえる。各 i に対して $\langle v_0, \alpha_i \rangle < \langle v_0, \alpha \rangle$ だから、この操作は有限回で終了する。よって、 $R_+(C)$ に属するルートは、 $B(C)$ の元の 0 以上の整数を係数とする線型結合で書ける。 $R = R_+(C) \cup (-R_+(C))$ だから、残りのルートは、 $B(C)$ の元の 0 以下の整数を係数とする線型結合で書ける。

前段の結果から、 $B(C)$ が V を張ることもわかる。あとは、 $B(C)$ が線型独立であることを示せばよい。そのためには、 $B(C)$ が補題 1.39 の 2 条件を満たすことをいえばよい。条件 (i) は、(*) より満たされる。条件 (ii) が満たされないとする、ある $\alpha, \beta \in B(C)$ に対して $\langle \alpha, \beta \rangle \leq 0$ となるが、このとき系 1.26 より $\beta - \alpha \in R$ である。したがって、 $\beta - \alpha$ または $\alpha - \beta$ が $R_+(C)$ に属することになるが、いずれにしても $\alpha, \beta \in B(C)$ に矛盾する。よって、背理法より、条件 (ii) は満たされる。

(3) B を R の基底とすると、容易にわかるように $R_+(B) \subseteq R_+(C(B))$ だが、 $R_+(B)$ と $R_-(B) = -R_+(B)$, $R_+(C(B))$ と $-R_+(C(B))$ はともに R の分割を与えるから、 $R_+(B) = R_+(C(B))$ である。したがって、 $B(C(B))$ は $R_+(B)$ の元のうち $R_+(B)$ の重複を許す二つ以上の元の和としては書けないものの全体だが、正ルートの定義よりこれは B に等しい。また、 C を R の Weyl チャンバーとすると、容易にわかるように $C \subseteq C(B(C))$ であり、 C と $C(B(C))$ はともに $V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha$ の連結成分だから $C = C(B(C))$ である。よって、(1) と (2) の対応は互いに他の逆であり、 R の基底と Weyl チャンバーとの間の一対一対応を与える。 $t \in \text{Aut}(R)$ とすると、 R の基底 B に対して、

$$\begin{aligned} C(t(B)) &= \{v \in V \mid \text{任意の } \alpha \in B \text{ に対して } t(\alpha)^\vee(v) > 0\} \\ &= \{v \in V \mid \text{任意の } \alpha \in B \text{ に対して } \alpha^\vee(t^{-1}(v)) > 0\} \\ &= t(C(B)) \end{aligned}$$

である (補題 1.12)。よって、上記の対応は、自己同型群 $\text{Aut}(R)$ の作用を保つ。 \square

系 1.41 任意のルート系は、基底をもつ。

証明 一般性を失わず、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ と仮定する (命題 1.7)。このとき基底の存在は、定理 1.40 から従う。 \square

命題 1.42 R をルート系とし、 B をその基底とする。正ルートの列 $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in R_+(B)$ ($k \geq 1$) について、それらの和 $\alpha_1 + \dots + \alpha_k$ もルートならば、 $\{1, \dots, k\}$ 上の置換 π であって、すべての $1 \leq i \leq k$ に対して $\alpha_{\pi(1)} + \dots + \alpha_{\pi(i)}$ がルートであるものが存在する。

証明 k に関する帰納法で示す。 $k = 1$ の場合は明らかである。 $k \geq 2$ とし、 $k - 1$ に対する主張は正しいとする。 $\beta = \alpha_1 + \dots + \alpha_k$ と置くと、 $n(\alpha_1, \beta) + \dots + n(\alpha_k, \beta) = n(\beta, \beta) = 2$ だから、 $n(\alpha_i, \beta) > 0$ となる $1 \leq i \leq k$ が存在する。この i について、系 1.26 (1) より、 $\beta - \alpha_i \in R$ となる。そこで、 α_i を除く $k - 1$ 個のルートに帰納法の仮定を適用すれば、 k の場合の主張が示される。これで、帰納法が完成した。 \square

R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系、 B をその基底 (定理 1.47 (1) より存在する) とすると、 R が生成する V の部分 \mathbb{Z} -加群 $\mathbb{Z}R$ は、 B を基底とする格子 $\mathbb{Z}B$ に等しい。これを、ルート系 R のルート格子 (root lattice) という。

系 1.43 ルート系 R から可換群 A への写像 $f: R \rightarrow A$ が 2 条件

- (i) 任意の $\alpha \in R$ に対して、 $f(-\alpha) = f(\alpha)^{-1}$ である。
- (ii) 任意の $\alpha, \beta, \alpha + \beta \in R$ に対して、 $f(\alpha + \beta) = f(\alpha)f(\beta)$ である。

を満たすならば、 f はルート格子 $\mathbb{Z}R$ から A への群準同型に一意に拡張される。

証明 B を R の基底とすると、ルート格子 $\mathbb{Z}R$ は B を基底とする格子だから、 B 上で f に一致する群準同型 $\tilde{f}: \mathbb{Z}R \rightarrow A$ が一意に存在する。これが f の拡張であることを示そう。条件 (ii) より、正ルート β に対して $\tilde{f}(\beta) = f(\beta)$ を示せばよい。命題 1.42 より、単純ルートの列 $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ を、任意の $1 \leq i \leq k$ に対して $\alpha_1 + \dots + \alpha_i$ がルートであり、かつ $\alpha_1 + \dots + \alpha_k = \beta$ であるようにとれる。よって、条件 (ii) より

$$\tilde{f}(\beta) = \tilde{f}(\alpha_1) \cdots \tilde{f}(\alpha_k) = f(\alpha_1) \cdots f(\alpha_k) = f(\beta)$$

である。これで、主張が示された。 \square

次に、Weyl 群の基底全体の集合への作用を考える。

補題 1.44 R をルート系とし、 B をその基底とする。単純ルート $\alpha \in B$ に関する鏡映 s_α は、 $R_+(B) \setminus \mathbb{K}\alpha$ 上の置換を引き起こす。

証明 $\beta \in R_+(B) \setminus \mathbb{K}\alpha$ とする。 $s_\alpha(\beta) \notin \mathbb{K}\alpha$ は明らかである。 $\beta = \sum_{\gamma \in B} a_\gamma \gamma$ (各 a_γ は 0 以上の整数) と表すと、ある $\gamma \in B \setminus \{\alpha\}$ が存在して $a_\gamma > 0$ となる。ここで、

$$s_\alpha(\beta) = \sum_{\gamma \in B} a_\gamma (\gamma - n(\gamma, \alpha)\alpha) = \sum_{\gamma \in B} a_\gamma \gamma - \left(\sum_{\gamma \in B} n(\gamma, \alpha) \right) \alpha$$

だから、 $s_\alpha(\gamma)$ を B の元の線型結合で表すときの γ の係数も $a_\gamma > 0$ である。これより、 $s_\alpha(\beta) \in R_+(B)$ である。よって、 s_α は、 $R_+(B) \setminus \mathbb{K}\alpha$ 上の置換を引き起こす。 \square

系 1.45 R をルート系とし、 B をその基底とする。 B に関する正ルートであって割れないものの全体の和の $1/2$ 倍を ρ と置くと、任意の単純ルート $\alpha \in B$ に対して、 $s_\alpha(\rho) = \rho - \alpha$ である。

証明 B に関する正ルートであって割れないものの全体の集合を、 $R_+(B)'$ と置く。 s_α は、 $R_+(B) \setminus \mathbb{K}\alpha$ 上の置換を引き起こし (補題 1.44)、割れないルートを割れないルートに移すから、 $R_+(B)' \setminus \{\alpha\}$ 上の置換を引き起こす。よって、

$$s_\alpha(\rho) = \frac{1}{2} \left(\sum_{\beta \in R_+(B)' \setminus \{\alpha\}} s_\alpha(\beta) + s_\alpha(\alpha) \right) = \frac{1}{2} \left(\sum_{\beta \in R_+(B)' \setminus \{\alpha\}} \beta - \alpha \right) = \rho - \alpha$$

である。 \square

補題 1.46 R をルート系とし、 B をその基底とする。 $s = s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_k}$ ($k \geq 1$, $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in B$) とし、 s は k 個未満の $\{s_\alpha \mid \alpha \in B\}$ の元の合成としては書けないとする。このとき、 $s(\alpha_k)$ は B に関する負ルートである。

証明 $s(\alpha_k) = -s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_{k-1}}(\alpha_k)$ が正ルートであると仮定すると、 $s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_{k-1}}(\alpha_k)$ は負ルートだから、 $1 \leq i \leq k-1$ を適当にとつて、 $\beta = s_{\alpha_{i+1}} \cdots s_{\alpha_{k-1}}(\alpha_k)$ は負ルートだが $s_{\alpha_i}(\beta) = s_{\alpha_i} \cdots s_{\alpha_{k-1}}(\alpha_k)$ は正ルートであるようにできる。一方で、 s_{α_i} は $\mathbb{K}\alpha_i$ に属さない正ルートを正ルートに移す (補題 1.44)。したがって、 $\beta \in \mathbb{K}\alpha_i$ でなければならないから、

$$s_{\alpha_i} = s\beta = s_{s_{\alpha_{i+1}} \cdots s_{\alpha_{k-1}}(\alpha_k)} = s_{\alpha_{i+1}} \cdots s_{\alpha_{k-1}} s_{\alpha_k} s_{\alpha_{k-1}} \cdots s_{\alpha_{i+1}}$$

となり (補題 1.12)、移項すれば

$$s_{\alpha_i} \cdots s_{\alpha_k} = s_{\alpha_{i+1}} \cdots s_{\alpha_{k-1}}$$

を得る。これより $s = s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_k} = s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_{i-1}} s_{\alpha_{i+1}} \cdots s_{\alpha_{k-1}}$ となるが、これは k の最小性に矛盾する。よって、背理法より、 $s(\alpha_k)$ は負ルートである。 \square

定理 1.47 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする。

- (1) Weyl 群 $W(R)$ は、 R の基底全体の集合に自由かつ推移的に作用する。
- (2) B を R の基底とすると、 $W(R)B$ は R の割れないルート全体に等しい。
- (3) B を R の基底とすると、Weyl 群 $W(R)$ は $\{s_\alpha \mid \alpha \in B\}$ によって生成される。

証明 一般性を失わず、 $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ であり、 V に $W(R)$ -不変な内積 $\langle -, - \rangle$ が定まっていると仮定する (命題 1.7, 系 1.8). R の基底 B を一つ固定し (系 1.41 より存在する), $\{s_\alpha \mid \alpha \in B\}$ が生成する $W(R)$ の部分群を $W'(R)$ と置く. まず (1), (2) で $W(R)$ を $W'(R)$ に置き換えた主張 (1'), (2') を示し, 次に (2') を用いて (3) を示す.

(1') $W'(R)$ の R の基底全体の集合への作用が推移的であることを示す. 定理 1.40 より, $W'(R)$ の R の Weyl チャンバー全体の集合への作用が推移的であることを示せばよい. B に関する正ルートであって割れないものの全体の和の $1/2$ 倍を, ρ と置く. 点 $v \in V \setminus \bigcup_{\alpha \in R} \Pi_\alpha$ を任意にとり, これに対して, $s \in W'(R)$ を $\langle s(v), \rho \rangle$ が最大となるようにとる. すると, 任意の $\alpha \in B$ に対して,

$$\langle s(v), \rho \rangle \geq \langle s_\alpha s(v), \rho \rangle = \langle s(v), s_\alpha(\rho) \rangle = \langle s(v), \rho \rangle - \langle s(v), \alpha \rangle$$

(最後の等号で系 1.45 を用いた) より $\langle s(v), \alpha \rangle \geq 0$ であり, また $v \notin \Pi_{s^{-1}(\alpha)}$ より $\langle s(v), \alpha \rangle = \langle v, s^{-1}(\alpha) \rangle \neq 0$ だから, $\langle s(v), \alpha \rangle > 0$ である. したがって, $s(v) \in C(B)$ であり, これは v を含む Weyl チャンバーが s の作用で $C(B)$ に移ることを意味する. よって, $W'(R)$ の R の Weyl チャンバー全体の集合への作用は推移的である.

次に, $W'(R)$ の R の基底全体の集合への作用が自由であることを示す. 前段で推移性を示したから, $s \in W'(R) \setminus \{1\}$ として $s(B) \neq B$ を示せば十分である. $s = s_{\alpha_1} \cdots s_{\alpha_k}$ ($k \geq 1$, $\alpha_1, \dots, \alpha_k \in B$) と k が最小になる方法で表示すると, 補題 1.46 より $s(\alpha_k)$ は負ルートだから, 特に $s(B) \neq B$ である. これで, 主張が示された.

(2') (1') より, R のすべての基底の合併が R の割れないルート全体に等しいことを示せばよい. R の基底の元がすべて割れないルートであることは, 基底の定義から明らかである. 任意の割れないルート $\alpha \in R$ が R のある基底に含まれることを示す. 点 $v_0 \in V$ を

$$\langle v_0, \alpha \rangle = 0, \quad \langle v_0, \beta \rangle \neq 0 \quad (\beta \in R \setminus \mathbb{R}\alpha)$$

となるようにとり, さらに $\epsilon > 0$ を十分小さくにとって

$$\langle v_0 + \epsilon\alpha, \alpha \rangle > 0, \quad |\langle v_0 + \epsilon\alpha, \beta \rangle| > \langle v_0 + \epsilon\alpha, \alpha \rangle \quad (\beta \in R \setminus \mathbb{R}\alpha)$$

が成り立つようにする. すると, $v_0 + \epsilon\alpha \in V \setminus \bigcup_{\beta \in R} \text{Ker } \Pi_\beta$ だから, $v_0 + \epsilon\alpha$ を含む Weyl チャンバー C がとれる. 以下, 定理 1.40 の記号 $R_+(C)$, $B(C)$ を用いる. $\langle v_0 + \epsilon\alpha, \alpha \rangle > 0$ だから, $\alpha \in R_+(C)$ である. また, $\alpha = \beta_1 + \cdots + \beta_k$ ($k \geq 1$, $\beta_1, \dots, \beta_k \in R_+(C)$) とすると, $\langle v_0 + \epsilon\alpha, \alpha \rangle = \langle v_0 + \epsilon\alpha, \beta_1 \rangle + \cdots + \langle v_0 + \epsilon\alpha, \beta_k \rangle$ だが, 任意の $\beta \in R_+(C) \setminus \mathbb{R}\alpha$ に対して $\langle v_0 + \epsilon\alpha, \beta \rangle > \langle v_0 + \epsilon\alpha, \alpha \rangle$ だから, $\beta_1, \dots, \beta_k \in R_+(C) \cap \mathbb{R}\alpha$ でなければならない. さらに, α は割れないルートだから, $k = 1$ かつ $\beta_1 = \alpha$ でなければならない. よって, $\alpha \in B(C)$ である. これで, 主張が示された.

(3) 任意の割れないルート $\alpha \in R$ に対して, (2') よりある $t \in W'(R)$ が存在して $t(\alpha) \in B$ となり, このとき, $s_\alpha = t^{-1}s_{t(\alpha)}t \in W'(R)$ である (補題 1.12). よって, $W'(R) = W(R)$ である. \square

系 1.48 R_1, R_2 をそれぞれ有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V_1, V_2 上の被約ルート系とし, B_1, B_2 をそれぞれ R_1, R_2 の基底とする. 全単射 $\phi: B_1 \rightarrow B_2$ が, 任意の $\alpha, \beta \in B_1$ に対して $n(\phi(\beta), \phi(\alpha)) = n(\beta, \alpha)$ を満たすならば, ϕ はルート系 R_1 から R_2 への同型に一意に拡張される.

証明 B_1, B_2 はそれぞれ V_1, V_2 の基底だから, ϕ は線型同型写像 $\Phi: V_1 \rightarrow V_2$ に一意に拡張される. 仮定よ

り, $\alpha, \beta \in B_1$ に対して

$$\begin{aligned}\Phi(s_\alpha(\beta)) &= \Phi(\beta - n(\beta, \alpha)\alpha) \\ &= \phi(\beta) - n(\beta, \alpha)\phi(\alpha) \\ &= \phi(\beta) - n(\phi(\beta), \phi(\alpha))\phi(\alpha) \\ &= s_{\phi(\alpha)}(\phi(\beta))\end{aligned}$$

だから, $\alpha \in B_1$ に対して

$$\Phi \circ s_\alpha = s_{\phi(\alpha)} \circ \Phi$$

である。したがって, 線型同型写像 Φ を通して Weyl 群 $W(R_1)$ と $W(R_2)$ が対応するから (定理 1.40 (3)), 定理 1.47 (2) と合わせて,

$$\Phi(R_1) = \Phi(W(R_1)B_1) = W(R_2)B_2 = R_2$$

を得る。よって, Φ はルート系 R_1 から R_2 への同型である。 \square

命題 1.49 R をルート系とし, B をその基底とする。次の 2 条件は同値である。

- (a) R は既約である。
- (b) $B \neq \emptyset$ であり, B を互いに直交する二つの空でない部分に分割することはできない。

証明 明らかに, $R = \emptyset$ と $B = \emptyset$ とは同値である。以下, これ以外の場合を考える。

(b) \implies (a) 対偶を示す。 R が可約であるとして, ルート系の直和分解 $R = R_1 \sqcup R_2$ であって R_1, R_2 が空でないものとする。 $i = 1, 2$ に対して $B_i = B \cap R_i$ と置くと, これらは空でなく, R_1 と R_2 は直交する (命題 1.17) から B_1 と B_2 も直交する。これで, 主張の対偶が示された。

(a) \implies (b) 対偶を示す。 B が互いに直交する二つの空でない部分 B_1, B_2 に分割されているとする。 $i = 1, 2$ に対して $R_i = W(R)B_i \neq \emptyset$ と置く。すると, 定理 1.47 (2) より $R = R_1 \cup R_2$ である。また, $\alpha \in B_1$ に対して s_α は $\text{span}_{\mathbb{K}} B_1$ を安定にし, $\beta \in B_2$ に対して s_β は $\text{span}_{\mathbb{K}} B_1$ の点を動かさないから (B_1 と B_2 が直交することによる), 定理 1.47 (3) と合わせて $R_1 \subseteq \text{span}_{\mathbb{K}} B_1$ を得る。同様に, $R_2 \subseteq \text{span}_{\mathbb{K}} B_2$ である。よって, $R = R_1 \sqcup R_2$ はルート系の直和分解である。これで, 主張の対偶が示された。 \square

1.9 正ルート全体の集合の特徴付け

命題 1.50 R をルート系とする。部分集合 $P \subseteq R$ に対して, 次の 2 条件は同値である。

- (a) R の基底 B であって, $P = R_+(B)$ を満たすものが存在する。
- (b) $\alpha, \beta \in P$ かつ $\alpha + \beta \in R$ ならば $\alpha + \beta \in P$ であり, P と $-P$ は R の分割を与える。

さらに, これらの条件の下で, 条件 (a) の基底 B は一意に定まり,

$$B = \{\alpha \in P \mid \alpha \text{ は } P \text{ の重複を許す二つ以上の元の和としては書けない}\}$$

によって与えられる。

証明 (a) \implies (b) 基底の定義から明らかである。

(b) \implies (a) 基底 B を, $\#(P \cap R_+(B))$ が最大となるようにとる。 $\alpha \in B$ が P に属しないと仮定すると, $s_\alpha(\alpha) = -\alpha$ は $P \cap R_+(s_\alpha(B))$ に属する。次に, $\beta \in P \cap R_+(B)$ を任意にとる。 α は割れないルートだから

ら $\beta \neq \alpha/2$ であり, また $\beta = 2\alpha$ とすると $-\alpha, 2\alpha \in P$ より $\alpha = 2\alpha - \alpha \in P$ となって仮定に反するから, $\beta \notin \mathbb{K}\alpha$ である (系 1.25). したがって, 補題 1.44 より $s_\alpha(\beta) \in R_+(B)$ だから, $\beta \in P \cap R_+(s_\alpha(B))$ である. 以上より, $\#(P \cap R_+(s_\alpha(B))) > \#(P \cap R_+(B))$ となるが, これは B のとり方に反する. よって, 背理法より, $B \subseteq P$ である.

$B \subseteq P$ より $R_+(B) \subseteq P$ だが, $R_+(B)$ と $-R_+(B)$, P と $-P$ はともに R の分割を与えるから, $R_+(B) = P$ が成り立つ. これで, 主張が示された.

最後の主張 基底の定義から明らかである. □

加法群 A 上の半順序 \leq が平行移動不変であるとは, 任意の $a, b, c \in A$ に対して, $a \leq b$ ならば $a+c \leq b+c$ であることをいう. 容易に確かめられるように, 平行移動不変な半順序 \leq について, $a, b \geq 0$ ならば $a+b \geq 0$ であり, また, $a \geq 0$ と $-a \leq 0$ とは同値である.

系 1.51 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系とする. \leq を V 上の平行移動不変な全順序とすると, R の基底 B であって, $R_+(B) = \{\alpha \in R \mid \alpha \geq 0\}$ を満たすものが一意に存在する.

証明 上記の注意と命題 1.50 から従う. □

2 分類

2.1 Cartan 行列と Dynkin 図形

定義 2.1 (Cartan 行列) R をルート系とし, B をその基底とする. 行列 $(n(\beta, \alpha))_{(\beta, \alpha) \in B \times B}$ を, (R, B) の Cartan 行列 (Cartan matrix) という.

命題 2.2 ルート系 R とその基底 B に対して, (R, B) の Cartan 行列は正則である.

証明 $W(R)$ -不変な非退化対称双線型形式 $\langle -, - \rangle$ を固定すると, $\alpha, \beta \in R$ に対して $n(\beta, \alpha) = 2\langle \beta, \alpha \rangle / \langle \alpha, \alpha \rangle$ である (系 1.8). B が V の基底であることより, 行列 $(\langle \beta, \alpha \rangle)_{(\beta, \alpha) \in B \times B}$ は正則だから, Cartan 行列 $(n(\beta, \alpha))_{(\beta, \alpha) \in B \times B}$ も正則である. □

Cartan 行列を視覚的に表すものとして, Dynkin 図形を導入する. そのための準備として, 多重グラフに「不等号」を与えた「不等号付き多重グラフ」を定義する.

定義 2.3 (不等号付き多重グラフ) 不等号付き多重グラフ^{*2} とは, 次の 2 条件を満たす組 (Γ, c) をいう.

- (i) Γ は多重グラフである.
- (ii) c は, Γ において 2 重以上の辺で結ばれている 2 頂点の集合 $\{\alpha, \beta\}$ に対して, α と β のいずれかを対応させる写像である.

不等号付き多重グラフ (Γ, c) は, 多重グラフ Γ を表す図において, 2 重以上の辺に, c によって選ばれた頂点のほうに「大きい」とする不等号を書き込むことで表される. たとえば, 頂点 α と β が Γ において 3 重辺で結ばれており, $c(\{\alpha, \beta\}) = \beta$ であるとき, 不等号付き多重グラフ (Γ, c) における頂点 α と β は, 次のよう

^{*2} 本稿だけの用語である.

表 1 Dynkin 図形の辺と不等号

$n(\alpha, \beta)$	$n(\beta, \alpha)$	Dynkin 図形における頂点 α と β
0	0	$\alpha \quad \beta$ • •
-1	-1	• — •
-1	-2	• \leftarrow •
-2	-1	• \rightarrow •
-1	-3	• $\leftarrow\leftarrow$ •
-3	-1	• $\rightarrow\rightarrow$ •

に表される.



R をルート系とし, B をその基底とする. 異なる二つの単純ルート $\alpha, \beta \in B$ に対して, $(n(\alpha, \beta), n(\beta, \alpha))$ は $(0, 0), (-1, -1), (-1, -2), (-2, -1), (-1, -3), (-3, -1)$ のいずれかだから (定理 1.23, 命題 1.37), $n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha)$ は $0, 1, 2, 3$ のいずれかである. また, 定理 1.23 と注意 1.24 (1) より,

$$\begin{aligned} \alpha \text{ と } \beta \text{ が直交しない} &\iff n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha) \geq 1, \\ \alpha \text{ と } \beta \text{ が直交せず, 異なる長さをもつ} &\iff n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha) \geq 2 \end{aligned}$$

である (「異なる長さをもつ」の意味については, 系 1.27 を参照のこと). 以上を踏まえて, 次のように定義する.

定義 2.4 (Dynkin 図形) ルート系 R とその基底 B に対して, 次のように定まる不等号付きグラフ (Γ, c) を, (R, B) の Dynkin 図形 (Dynkin diagram) という (表 1 も参照のこと).

- (i) Γ は, B を頂点集合とし, 異なる二つの単純ルート $\alpha, \beta \in B$ を $n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha)$ 本の辺で結んで得られる多重グラフである.
- (ii) c は, Γ において 2 重以上の辺で結ばれている 2 頂点の集合 $\{\alpha, \beta\}$ に対して, α と β のうち長いほうを対応させる写像である.

命題 2.5 ルート系 R とその基底 B に対して, 次の 2 条件は同値である.

- (a) R は既約である.
- (b) (R, B) の Dynkin 図形は連結である.

証明 命題 1.49 のいいかえにすぎない. □

定理 1.47 と系 1.48 より, 被約なルート系の同型類は Cartan 行列の同型類と一対一に対応し, したがって, Dynkin 図形の同型類とも一対一に対応する. さらに, 命題 2.5 より, その中で, 被約な既約ルート系の同型類と連結 Dynkin 図形の同型類が一対一に対応する. よって, 被約な既約ルート系を分類するためには, 連結 Dynkin 図形としてありうるものを絞り込んだ上で, それらの連結 Dynkin 図形に対応する既約ルート系が構成できるかどうかを考えればよい.

2.2 Dynkin 図形の分類

R は有限次元実内積空間 V 上のルート系であり、その内積は $W(R)$ -不変であるとする。 B を R の基底とすると、

- B は V の基底だから、特に線型独立である。
- 任意の $\alpha, \beta \in B$ に対して、 $\langle \alpha, \beta \rangle \leq 0$ である (命題 1.37)。
- (R, B) の Dynkin 図形において、 α と β を結ぶ辺の本数は

$$n(\alpha, \beta)n(\beta, \alpha) = \frac{2\langle \alpha, \beta \rangle}{\langle \beta, \beta \rangle} \cdot \frac{2\langle \beta, \alpha \rangle}{\langle \alpha, \alpha \rangle} = 4 \left\langle \frac{\alpha}{\|\alpha\|}, \frac{\beta}{\|\beta\|} \right\rangle^2$$

であり (系 1.8 (2)), これは 0, 1, 2, 3 のいずれかである (定理 1.23)。

これを踏まえて、次のように定義する。

定義 2.6 (許容可能なベクトルの集合) V を有限次元実内積空間とする。単位ベクトルの集合 S が許容可能 (admissible) であるとは、次の 2 条件を満たすことをいう。

- (i) S は線型独立である。
- (ii) 任意の異なる 2 元 $v, w \in S$ に対して、 $\langle v, w \rangle \leq 0$ かつ $4\langle v, w \rangle^2 \in \{0, 1, 2, 3\}$ である (あるいは同値だが、 $\angle(v, w) \in \{90^\circ, 120^\circ, 135^\circ, 150^\circ\}$ である)。

定義 2.7 (許容可能な多重グラフ) 許容可能な単位ベクトルの集合 S に対して、多重グラフ $\Gamma(S)$ を、 S を頂点集合とし、異なる 2 頂点 $v, w \in S$ が $4\langle v, w \rangle^2$ 本の辺で結ばれるものとして定める。多重グラフ Γ は、ある許容可能な単位ベクトルの集合 S に対する $\Gamma(S)$ に同型であるとき、許容可能 (admissible) であるという。

注意 2.8 R を有限次元 \mathbb{K} -線型空間 V 上のルート系、 B をその基底とし、 (Γ, c) を (R, B) の Dynkin 図形とする。 R を有限次元実線型空間 $V_{\mathbb{R}} = V_{\mathbb{Q}} \otimes_{\mathbb{Q}} \mathbb{R}$ ($V_{\mathbb{Q}} = \text{span}_{\mathbb{Q}} R$) 上のルート系とみなし (命題 1.7), $V_{\mathbb{R}}$ 上の $W(R)$ -不変な内積 $\langle -, - \rangle$ を固定する (系 1.8 (1))。このとき、

$$S = \left\{ \frac{\alpha}{\|\alpha\|} \mid \alpha \in B \right\}$$

は許容可能な単位ベクトルの集合であり、対応する多重グラフ $\Gamma(S)$ は Γ に等しい。よって、 Γ は許容可能である。

以下、許容可能な連結多重グラフを分類する。

補題 2.9 許容可能な多重グラフは、(長さ 3 以上の) サイクルを含まない。

証明 S を許容可能な単位ベクトルの集合とし、 $\Gamma(S)$ において $S_0 \subseteq S$ がサイクルをなすとする。 $v, w \in S_0$ を異なる 2 頂点とすると $\langle v, w \rangle \leq 0$ だが、 S_0 に属する頂点どうしを結ぶ辺は少なくとも $\#S_0$ 本あるから、このうち少なくとも $2\#S_0$ 組の (v, w) (順序を考慮するため 2 倍になる) に対して $\langle v, w \rangle \leq -1/2$ である。したがって、

$$\left\| \sum_{v \in S_0} v \right\|^2 = \#S_0 + \sum_{v, w \in S_0, v \neq w} \langle v, w \rangle \leq \#S_0 + 2\#S_0 \cdot \left(-\frac{1}{2}\right) = 0$$

であり, $\sum_{v \in S_0} v = 0$ を得るが, これは S が線型独立であることに反する. よって, 背理法より, $\Gamma(S)$ はサイクルを含まない. \square

補題 2.10 許容可能な多重グラフにおいて, 各頂点の次数 (その頂点から伸びている辺の本数) は 3 以下である.

証明 S を許容可能な単位ベクトルの集合とする. $v \in S$ とし, $\Gamma(S)$ において v と辺で結ばれている頂点全体の集合を S_v と置く. 補題 2.9 より, S_v に属するどの 2 頂点も辺で結ばれていないから, S_v は正規直交系をなす. S が線型独立であることより $v \notin \text{span}_{\mathbb{R}} S_v$ だから,

$$4 \sum_{w \in S_v} \langle v, w \rangle^2 < 4 \|v\|^2 = 4$$

である. 頂点 v と w は $4\langle v, w \rangle^2$ 本の辺で結ばれているから, 上式は, 頂点 v の次数が 3 以下であることを示す. \square

補題 2.11 Γ を許容可能な多重グラフとする. v_0, \dots, v_k ($k \in \mathbb{N}$) は Γ の異なる頂点の列であり, 各 $1 \leq i \leq k-1$ に対して, v_i は v_{i-1} および v_{i+1} とそれぞれちょうど 1 本の辺で結ばれ, それ以外の頂点とは辺で結ばれていないとする. このとき, v_0, \dots, v_k を一つの頂点に潰して得られる多重グラフ Γ' は, また許容可能である.

証明 Γ は, 許容可能な単位ベクトルの集合 S に対応する多重グラフ $\Gamma(S)$ であるとしてよい. $v = v_0 + \dots + v_k$, $S' = (S \setminus \{v_0, \dots, v_k\}) \cup \{v\}$ と置く (S は線型独立だから, $v \notin S$ である). すると,

- S は線型独立だから, S' も線型独立である.
- $\|v\|^2 = \sum_{0 \leq i, j \leq k} \langle v_i, v_j \rangle = k - (k-1) = 1$ である.
- 任意の $w \in S' \setminus \{v\}$ について, 仮定より $\langle v_i, w \rangle = 0$ ($1 \leq i \leq k-1$) であり, 補題 2.9 より $\langle v_0, w \rangle$ と $\langle v_k, w \rangle$ のうち少なくとも一方は 0 である. したがって, $\langle v, w \rangle = \sum_{i=0}^k \langle v_i, w \rangle$ は 0 または $\langle v_0, w \rangle$ または $\langle v_k, w \rangle$ に等しく, いずれにしても $\langle v, w \rangle \leq 0$ かつ $4\langle v, w \rangle^2 \in \{0, 1, 2, 3\}$ である.

よって, S' は許容可能な単位ベクトルの集合であり, 対応する多重グラフ $\Gamma(S')$ は Γ' に同型である. よって, Γ' は許容可能である. \square

定理 2.12 (許容可能な連結多重グラフの分類) 許容可能な連結多重グラフは, 表 2 に挙げたもののいずれかただ一つに同型である.

証明 S を許容可能な単位ベクトルの集合とし, $\Gamma = \Gamma(S)$ と置く. Γ は連結であるとする.

(I) Γ が 3 重辺をもつ場合, 補題 2.10 より, Γ は G_2 に同型である.

(II) Γ が 3 重辺をもたず 2 重辺をもつ場合, 2 重辺はただ一つであり, 2 重辺の両端以外に次数 3 以上の頂点は存在しない (存在するとすると, 補題 2.11 の操作により次数 4 以上の頂点を作ることができ, 補題 2.10 に反する). したがって, Γ は次の形である ($1 \leq p \leq q$).

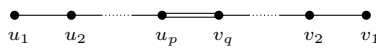


表 2 許容可能な連結多重グラフの分類

型 (l は頂点数)	多重グラフ
A_l ($l \geq 1$)	
$B_l = C_l$ ($l \geq 2$)	
D_l ($l \geq 4$)	
E_6	
E_7	
E_8	
F_4	
G_2	

ここで,

$$u = \sum_{i=1}^p i u_i, \quad v = \sum_{i=1}^q i v_i$$

と置くと,

$$\|u\|^2 = \sum_{i=1}^p i^2 - \sum_{i=1}^{p-1} i(i+1) = \frac{p(p+1)}{2}, \quad \text{同様に } \|v\|^2 = \frac{q(q+1)}{2},$$

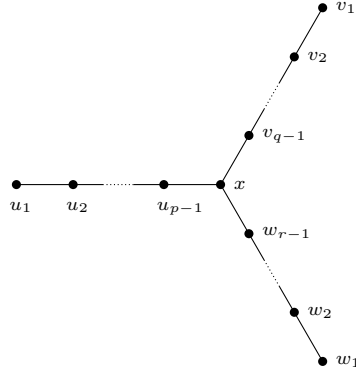
$$\langle u, v \rangle^2 = \frac{p^2 q^2}{2}$$

である. u と v が線型独立であることと Cauchy-Schwarz の不等式より $\langle u, v \rangle^2 < \|u\|^2 \|v\|^2$ だから,

$$\frac{p^2 q^2}{2} < \frac{p(p+1)}{2} \cdot \frac{q(q+1)}{2}$$

である. これを整理すると $pq < p + q + 1$ となり, これを満たす (p, q) は, $(1, l-1)$ ($l \geq 2$ は任意), $(2, 2)$ のみである. それぞれの場合, Γ は $B_l = C_l$, F_4 に同型である.

(III) Γ が 1 重辺のみをもつ場合, 次数 3 以上の頂点はたかだか一つである (二つ以上あるとすると, 補題 2.11 の操作により次数 4 以上の頂点を作ることができ, 補題 2.10 に反する). 次数 3 の頂点が存在しなければ, Γ はある A_l ($l \geq 1$) に同型である. 次数 3 の頂点が存在すれば, Γ は次の形である ($2 \leq p \leq q \leq r$).



ここで,

$$u = \sum_{i=1}^{p-1} i u_i, \quad v = \sum_{i=1}^{q-1} i v_i, \quad w = \sum_{i=1}^{r-1} i w_i$$

と置くと, u, v, w は直交系であり, (II) と同じ計算により

$$\begin{aligned} \|u\|^2 &= \frac{p(p-1)}{2}, & \|v\|^2 &= \frac{q(q-1)}{2}, & \|w\|^2 &= \frac{r(r-1)}{2}, \\ \langle u, x \rangle^2 &= \frac{(p-1)^2}{4}, & \langle v, x \rangle^2 &= \frac{(q-1)^2}{4}, & \langle w, x \rangle^2 &= \frac{(r-1)^2}{4} \end{aligned}$$

を得る. したがって, $x \notin \text{span}_{\mathbb{R}}\{u, v, w\}$ と合わせて,

$$\begin{aligned} 1 = \|x\|^2 &> \left\langle \frac{u}{\|u\|}, x \right\rangle^2 + \left\langle \frac{v}{\|v\|}, x \right\rangle^2 + \left\langle \frac{w}{\|w\|}, x \right\rangle^2 \\ &= \frac{(p-1)^2/4}{p(p-1)/2} + \frac{(q-1)^2/4}{q(q-1)/2} + \frac{(r-1)^2/4}{r(r-1)/2} \\ &= \frac{1}{2} \left(3 - \frac{1}{p} - \frac{1}{q} - \frac{1}{r} \right) \end{aligned}$$

を得る. これを整理すると $1/p + 1/q + 1/r > 1$ となり, これを満たす (p, q, r) は, $(2, 2, l-2)$ ($l \geq 4$ は任意), $(2, 3, 3)$, $(2, 3, 4)$, $(2, 3, 5)$ のみである. それぞれの場合, Γ は D_l, E_6, E_7, E_8 に同型である. \square

定理 2.13 (連結 Dynkin 図形の分類) 許容可能な連結多重グラフは, 表 3 に挙げたもののいずれかただ一つに同型である.

証明 (Γ, c) を連結 Dynkin 図形とすると, Γ は許容可能な連結多重グラフである (注意 2.8). 許容可能な連結多重グラフ Γ は定理 2.12 で分類されており, 対応する c としてありうるものは, 同型を除いて, 表 3 に挙げたもので尽くされる. よって, 連結 Dynkin 図形は, 表 3 に挙げたもののいずれかただ一つに同型である. \square

表 3 に従って, A_l ($l \geq 1$), B_l ($l \geq 2$), C_l ($l \geq 3$), D_l ($l \geq 4$), E_6, E_7, E_8, F_4, G_2 型の Dynkin 図形を定める. 便宜上, A_1 型を B_1, C_1 型, B_2 型を C_2 型, A_1 型の二つの直和を D_2 型, A_3 型を D_3 型ともいう. A_l ($l \geq 1$), B_l ($l \geq 1$), C_l ($l \geq 1$), D_l ($l \geq 2$), E_6, E_7, E_8, F_4, G_2 型のルート系とは, 被約なルート系であって, 対応する型の Dynkin 図形をもつものをいう. これらは, D_2 型のルート系を除いては, 既約である.

表 3 連結 Dynkin 図形の分類

型 (l は頂点数)	Dynkin 図形
A_l ($l \geq 1$)	
B_l ($l \geq 2$)	
C_l ($l \geq 3$)	
D_l ($l \geq 4$)	
E_6	
E_7	
E_8	
F_4	
G_2	

2.3 被約な既約ルート系の構成と分類

本節では、定理 2.13 で示した連結 Dynkin 図形に対応する被約な既約ルート系を、具体的に構成する。以下、 \mathbb{K}^n の標準基底を $(\epsilon_1, \dots, \epsilon_n)$ と書く。構成は、 \mathbb{K}^n あるいはその部分線型空間上で行い、標準的な対称双線型形式 $(\sum_{i=1}^n a_i \epsilon_i, \sum_{i=1}^n b_i \epsilon_i) \mapsto \sum_{i=1}^n a_i b_i$ が Weyl 群 $W(R)$ に関して不変となるようにする。

A_l 型 ($l \geq 1$) の既約ルート系

$$V = \{ \sum_{i=1}^{l+1} t_i \epsilon_i \in \mathbb{K}^{l+1} \mid t_i \in \mathbb{K}, \sum_{i=1}^{l+1} t_i = 0 \} \text{ の部分集合}$$

$$R = \{ \pm(\epsilon_i - \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l+1 \}$$

は、 $l(l+1)$ 個のルートからなる V 上のルート系である。 R は、 A_l 型の既約ルート系である。 実際、

$$\alpha_i = \epsilon_i - \epsilon_{i+1} \quad (1 \leq i \leq l)$$

と置くと、 $B = \{ \alpha_1, \dots, \alpha_n \}$ は R の基底であり、 対応する Dynkin 図形は



である。

B_l 型 ($l \geq 1$) の既約ルート系

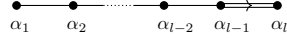
$$V = \mathbb{K}^l \text{ の部分集合}$$

$$R = \{ \pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l \} \cup \{ \pm \epsilon_i \mid 1 \leq i \leq l \}$$

は, $2l^2$ 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, B_l 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_i = \epsilon_i - \epsilon_{i+1} \quad (1 \leq i \leq l-1), \quad \alpha_l = \epsilon_l$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

C_l 型 ($l \geq 1$) の既約ルート系

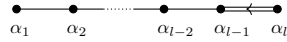
$V = \mathbb{K}^l$ の部分集合

$$R = \{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l\} \cup \{\pm 2\epsilon_i \mid 1 \leq i \leq l\}$$

は, $2l^2$ 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, C_l 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_i = \epsilon_i - \epsilon_{i+1} \quad (1 \leq i \leq l-1), \quad \alpha_l = 2\epsilon_l$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

D_l 型 ($l \geq 2$) の (既約) ルート系

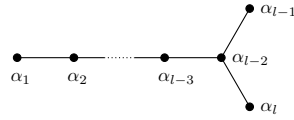
$V = \mathbb{K}^l$ の部分集合

$$R = \{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l\}$$

は, $2l(l-1)$ 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, D_l 型の ($l \geq 3$ ならば既約) ルート系である. 実際,

$$\alpha_i = \epsilon_i - \epsilon_{i+1} \quad (1 \leq i \leq l-1), \quad \alpha_l = \epsilon_{l-1} + \epsilon_l$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

E_6 型の既約ルート系

$V = \{\sum_{i=1}^8 t_i \epsilon_i \in \mathbb{K}^8 \mid t_i \in \mathbb{K}, t_6 + t_8 = t_7 + t_8 = 0\}$ の部分集合

$$R = \{\pm(\pm\epsilon_i + \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq 5\}$$

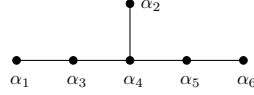
$$\cup \left\{ \pm \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^5 (-1)^{\nu(i)} \epsilon_i - \epsilon_6 - \epsilon_7 + \epsilon_8 \right) \mid \nu(i) \in \{0, 1\}, \sum_{i=1}^5 \nu(i) \in 2\mathbb{Z} \right\}$$

は, 72 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, E_6 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_1 = \frac{1}{2}(\epsilon_1 - \epsilon_2 - \epsilon_3 - \epsilon_4 - \epsilon_5 - \epsilon_6 - \epsilon_7 + \epsilon_8),$$

$$\alpha_2 = \epsilon_1 + \epsilon_2, \quad \alpha_3 = \epsilon_2 - \epsilon_1, \quad \alpha_4 = \epsilon_3 - \epsilon_2, \quad \alpha_5 = \epsilon_4 - \epsilon_3, \quad \alpha_6 = \epsilon_5 - \epsilon_4$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

E_7 型の既約ルート系

$V = \{\sum_{i=1}^8 t_i \epsilon_i \in \mathbb{K}^8 \mid t_i \in \mathbb{K}, t_7 + t_8 = 0\}$ の部分集合

$$R = \{\pm(\pm\epsilon_i + \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq 6\} \cup \{\pm(-\epsilon_7 + \epsilon_8)\}$$

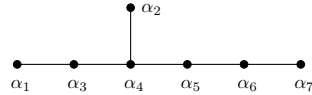
$$\cup \left\{ \pm \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^6 (-1)^{\nu(i)} \epsilon_i - \epsilon_7 + \epsilon_8 \right) \mid \nu(i) \in \{0, 1\}, \sum_{i=1}^6 \nu(i) \in 2\mathbb{Z} + 1 \right\}$$

は, 126 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, E_7 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_1 = \frac{1}{2}(\epsilon_1 - \epsilon_2 - \epsilon_3 - \epsilon_4 - \epsilon_5 - \epsilon_6 - \epsilon_7 + \epsilon_8),$$

$$\alpha_2 = \epsilon_1 + \epsilon_2, \quad \alpha_3 = \epsilon_2 - \epsilon_1, \quad \alpha_4 = \epsilon_3 - \epsilon_2, \quad \alpha_5 = \epsilon_4 - \epsilon_3, \quad \alpha_6 = \epsilon_5 - \epsilon_4, \quad \alpha_7 = \epsilon_6 - \epsilon_5$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6, \alpha_7\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

E_8 型の既約ルート系

$V = \mathbb{K}^8$ の部分集合

$$R = \{\pm(\pm\epsilon_i + \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq 8\}$$

$$\cup \left\{ \pm \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^7 (-1)^{\nu(i)} \epsilon_i + \epsilon_8 \right) \mid \nu(i) \in \{0, 1\}, \sum_{i=1}^7 \nu(i) \in 2\mathbb{Z} \right\}$$

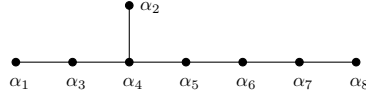
は, 240 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, E_8 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_1 = \frac{1}{2}(\epsilon_1 - \epsilon_2 - \epsilon_3 - \epsilon_4 - \epsilon_5 - \epsilon_6 - \epsilon_7 + \epsilon_8),$$

$$\alpha_2 = \epsilon_1 + \epsilon_2, \quad \alpha_3 = \epsilon_2 - \epsilon_1, \quad \alpha_4 = \epsilon_3 - \epsilon_2, \quad \alpha_5 = \epsilon_4 - \epsilon_3,$$

$$\alpha_6 = \epsilon_5 - \epsilon_4, \quad \alpha_7 = \epsilon_6 - \epsilon_5, \quad \alpha_8 = \epsilon_7 - \epsilon_6$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \alpha_6, \alpha_7, \alpha_8\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

F_4 型の既約ルート系

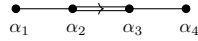
$V = \mathbb{K}^4$ の部分集合

$$R = \{\pm\epsilon_i \mid 1 \leq i \leq 4\} \cup \{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq 4\} \cup \left\{ \pm \frac{1}{2}(\epsilon_1 \pm \epsilon_2 \pm \epsilon_3 \pm \epsilon_4) \right\}$$

は, 48 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, F_4 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_1 = \epsilon_2 - \epsilon_3, \quad \alpha_2 = \epsilon_3 - \epsilon_4, \quad \alpha_3 = \epsilon_4, \quad \alpha_4 = \frac{1}{2}(\epsilon_1 - \epsilon_2 - \epsilon_3 - \epsilon_4)$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

G_2 型の既約ルート系

$V = \{\sum_{i=1}^3 t_i \epsilon_i \in \mathbb{K}^3 \mid t_i \in \mathbb{K}, t_1 + t_2 + t_3 = 0\}$ の部分集合

$$R = \{\pm(\epsilon_1 - \epsilon_2), \pm(-\epsilon_1 + \epsilon_3), \pm(-\epsilon_2 + \epsilon_3), \pm(-2\epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3), \pm(\epsilon_1 - 2\epsilon_2 + \epsilon_3), \pm(-\epsilon_1 - \epsilon_2 + 2\epsilon_3)\}$$

は, 12 個のルートからなる V 上のルート系である. R は, G_2 型の既約ルート系である. 実際,

$$\alpha_1 = \epsilon_1 - \epsilon_2, \quad \alpha_2 = -2\epsilon_1 + \epsilon_2 + \epsilon_3$$

と置くと, $B = \{\alpha_1, \alpha_2\}$ は R の基底であり, 対応する Dynkin 図形は



である.

2.4 被約でない既約ルート系の構成と分類

R を被約でない既約ルート系とすると, 定理 1.35 より,

(1) R の各ルートの最短ルートに対する長さの比は $1, \sqrt{2}, 2$ のいずれかであり,

それぞれの比をもつルートの全体を A, B, C と置くと,

(2) $2A = C$ であり,

(3) A に属する異なる二つのルートは直交し,

(4) $R' = A \cup B$ と $R'' = B \cup C$ は V 上の被約な既約ルート系である.

長さの比の条件と (3), (4) より, $R' = A \cup B$ は, B_l 型 ($l \geq 1$) の既約ルート系でなければならない. したがって, R は, 線型同型を除いて, \mathbb{K}^l の部分集合

$$\{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l\} \cup \{\pm\epsilon_i, \pm 2\epsilon_i \mid 1 \leq i \leq l\}$$

と同一視できる.

逆に, R を上記の $V = \mathbb{K}^l$ の部分集合と定めると, 容易に確かめられるように, これは V 上の $2l(l+1)$ 個のルートからなる被約でないルート系である. さらに, 割れないルートの全体

$$R' = \{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l\} \cup \{\pm\epsilon_i \mid 1 \leq i \leq l\}$$

は B_l 型の既約ルート系だから, R も既約である (命題 1.32 (1)). なお, $R'' = \{\alpha \in R \mid 2\alpha \notin R\}$ (注意 1.33) は

$$R'' = \{\pm(\epsilon_i \pm \epsilon_j) \mid 1 \leq i < j \leq l\} \cup \{\pm 2\epsilon_i \mid 1 \leq i \leq l\}$$

となり, これは C_l 型の既約ルート系である.

以上より, 各整数 $l \geq 1$ に対して, 階数 l の被約でない既約ルート系が同型を除いて一意に存在する. これを, BC_l 型のルート系という.

参考文献

- [1] N. Bourbaki, *Elements of Mathematics, Lie Groups and Lie Algebras, Chapters 4–6*, Springer, 2002.
- [2] J. Humphreys, *Introduction to Lie Algebras and Representation Theory*, Springer, 1972.