

# 統合数学環境 Sageへの招待

- Python で記述された統合数学環境 -

USO837 版 - 宇佐子の雛祭 -

横田博史

平成 28 年 03 月 03 日 (水)

統合数学環境 Sage への招待 ©(2016) 横田 博史著  
この著作の誤り、誤植等で生じた損害に対して MathLibre  
のメンバー、著者は一切の責任を負いません。

# まえがき

Sage は非常にユニークなシステムです。開発手法のユニークさに加え、Sage が土台にしている Python 言語の柔軟度の高さによって他の数式処理システムとの違いを際立たせています。この点は Sage という数式処理が既存のさまざまなアプリケーションを組み込んでゆくことで仮想環境やクラウド環境へ柔軟に対応しながら機能を拡充していくことに顕著に現われています。ともあれ Sage は鶴やキメラのような存在ですが、システムとして大きな統一感を Python が齎しているのです。このことは非常に重大なことです。巨大なシステムを構築する際にフルスクラッチで全てを構成するよりも既存のものを上手く使う方がコスト的にもスケジュール的にも、さらには実現可能な機能の見積の上でも有利な訳で、この Sage の手法はその面からも非常に興味深いシステムなのです。

この文書は Sage の解説書と銘打っているものの、読んで頂ければ判りますが、実質的に Python の話が主になります。そして、私自身の興味も数学上の概念を Python でどのようにして表現するかということに集中しているために、そのことに必要と思われる哲学的なことや数学的なことがら、それと Python 自体のことを鬼火がフラフラと漂うように記述することになるでしょう。その意味でこの文書は Sage を直ちに習得することには向かないと思います。

なお、この文書はまだ下書き以前の段階で、多少の間違いどころか致命的な間違いや嘘も大量に含んでいます！だから USO800 版なのです。だから現時点ではこの文書の内容の保証は十分できないこと、そのためにはこの文書の二次配布はご遠慮願います。とはいっても絶対秘密の文書ではありません。GitHub で公開しているので、リンク先の紹介等は構いませんし、間違いや問題点の指摘は歓迎します。どこに転がるか判らない代物ですが、どうぞ（生？）暖く見守ってやって下さい。

平成 28 年 02 月 24 日 (水)

狸穴主人 横田博史

# 目次

<b>第 1 章 Sage について</b>	<b>1</b>
1.1 背景 . . . . .	2
1.2 Sage の使い方 . . . . .	13
1.3 Sage が目指すものは? . . . . .	22
1.4 Sage が包含するアプリケーションとライブラリ . . . . .	25
1.5 一般の Python パッケージ . . . . .	32
1.6 この本の方針 . . . . .	32
<b>第 2 章 オブジェクト指向について</b>	<b>35</b>
2.1 Sage と Python の関係 . . . . .	36
2.2 Python はどのような言語か . . . . .	36
2.3 オブジェクト指向プログラミングの哲学的側面 . . . . .	37
2.4 集合論について . . . . .	53
2.5 圏 (Category) . . . . .	61
2.6 トポス (Topos) . . . . .	88
2.7 高階論理 $\lambda$ -h.o.l. とトポス . . . . .	91
<b>第 3 章 Python について</b>	<b>101</b>
3.1 この章の目的 . . . . .	102
3.2 簡素化された構文 . . . . .	102
3.3 Backus-Naur 記法 (BNF) . . . . .	119
3.4 字句解析 . . . . .	123
3.5 データモデル . . . . .	132
3.6 名前空間とスコープ . . . . .	157
3.7 実行モデル . . . . .	158
3.8 名前付けと束縛 . . . . .	158
3.9 例外 . . . . .	160
3.10 Python の式 . . . . .	160

---

3.11	単純文 . . . . .	167
3.12	複合文 . . . . .	171
<b>第 4 章</b>	<b>プログラム開発の指針</b>	175
4.1	はじめに . . . . .	176
4.2	PEP(Python Enhancement Proposal)について . . . . .	176
4.3	ファイル名やディレクトリ名に関する指針 . . . . .	182
4.4	ライブラリに関する指針 . . . . .	183
4.5	文書文字列の利用について . . . . .	183
4.6	reStructuredTextについて . . . . .	184
<b>第 5 章</b>	<b>数学的対象の表現</b>	213
5.1	はじめに . . . . .	214
5.2	数の構成 . . . . .	215
<b>第 6 章</b>	<b>SQLiteについて</b>	217
6.1	SQLite 速習 . . . . .	218
6.2	SQLite のキーワード . . . . .	221
6.3	Sage から SQLite を使う . . . . .	221
6.4	結び目と絡み目について . . . . .	225
6.5	結び目/絡み目とは . . . . .	225
6.6	正則射影図 . . . . .	226
6.7	結び目/絡み目の同値性 . . . . .	228
6.8	群について . . . . .	230
6.9	結び目/絡み目を表現する群 . . . . .	234
6.10	組紐群と置換群 . . . . .	241
6.11	多項式不变量 . . . . .	256
6.12	Kauffman ブラケット多項式を計算するプログラム . . . . .	259
6.13	BraidGroup クラス . . . . .	270
<b>第 7 章</b>	<b>Sageで画像処理</b>	279
7.1	画像の読み込み . . . . .	280
<b>第 8 章</b>	<b>Sage の拡張</b>	285
8.1	sagemath からのパッケージ入手 . . . . .	286
8.2	一般の Python パッケージのインストール . . . . .	286
8.3	GNU R のパッケージのインストール . . . . .	286

---

<b>第 9 章</b>	SageMathCloud	287
9.1	SageMathCloud(SMC) とは . . . . .	288
9.2	利用者登録について . . . . .	289
9.3	基本設定 . . . . .	290
9.4	プロジェクト . . . . .	291
9.5	ファイルのアップロードとダウンロード . . . . .	293
9.6	端末, Jupiter, LATEX の利用について . . . . .	295
<b>第 10 章</b>	手引 (ポルピュリオス)	301
10.1	概要 . . . . .	302
10.2	はじめに . . . . .	306
10.3	類について . . . . .	307
10.4	種について . . . . .	309
10.5	種差について . . . . .	314
10.6	特有性について . . . . .	318
10.7	偶有性について . . . . .	318
10.8	共通の特徴 . . . . .	319
10.9	類と種差 . . . . .	319
10.10	類と種 . . . . .	321
10.11	類と特有性 . . . . .	322
10.12	類と偶有性 . . . . .	323
10.13	種差と種 . . . . .	324
10.14	種差と特有性 . . . . .	325
10.15	種差と偶有性 . . . . .	325
10.16	種と特有性 . . . . .	326
10.17	種と偶有性 . . . . .	327
10.18	特有性と偶有性 . . . . .	328
<b>第 11 章</b>	Python のライブラリ	329
11.1	PIL . . . . .	330
11.2	Pillow . . . . .	331
11.3	Matplotlib . . . . .	333
11.4	SciPy . . . . .	335
<b>参考文献</b>		337
<b>索引</b>		339

## 第1章

### Sageについて

πάντες ἄνθρωποι τοῦ εἰδέναι ὁρέγονται φύσει.

全ての人は自然に知ることを欲する。

アリストテレス, 形而上学

## 1.1 背景

### 1.1.1 車輪の再発明はしない

Sage は非常にユニークなオープンソース ソフトウェア (Open Source Software, OSS と略記) のシステムです。この Sage は数式処理システムの *Mathematica* や数値行列処理システムの MATLAB の代替となる OSS の数学環境を実現することを目的にしていますが、そのために Sage の開発で採用した手法・手段が今まで存在した OSS のシステムが採用した方法と比較して非常にユニークであることに尽きます。実際、Sage の開発者のが「車輪の再発明はしない」との言葉からも判るように最初から独自のソフトウェアを構築するのではなく、それどころか既存の優れたソフトウェアを取込むことで必要な機能を実現するという手法なのです。このような開発手法が可能である背景には研究目的のために開発された高機能の OSS のアプリケーションが存在していることに加え、それらを動作させるための環境にも余裕があるという二つの前提があります。これらの事実の背景について簡単に説明しておきましょう。

まず、高機能の OSS のアプリケーションの多くは研究の成果として一般に公開され、研究者が関心を持っている分野では非常に優れたものです。しかし、限られた用途や利用者を対象とするために処理言語やデータ構造が独特なものになりやすく、その結果、使い難いもののが多かったり、逆に GUI や使い勝手が良かったとしても今度は特定の専門分野に限定されているために入力データの作成に専門的な知識等が必要とされ、誰にでも使えるというものではないということが現状です。とは言え他の分野に全く使えないという本質的に特殊なものばかりではなく、他の処理に転用の効くものが多くあります。

そこで個々のアプリケーションの土台を Python で構築することで、その処理言語を Python で統一し、さらにデータ構造を Pyrhon 上で定義して、それからデータを各アプリケーションとの間でやりとりするインターフェイスを作ってしまうとどうなるでしょうか？このときに利用者に見えるのは処理言語の Python と定義したデータでしかありません。こうすることで利用者に要求されるのは共通の基盤の Python 言語と対象が Python でどのように表現されているかということに落し込むことができるのです。すると Python 上で対象がどのように表現され、どのように処理すればよいかが理解できてさえいれば、それなりに高度な計算が行えることだけではなく、同時に専門家にとっても統一的な操作が可能な環境が得られることで、それまで利用することができなかつた別分野の専門のアプリケーションを利用するための基盤が整備されることにもなるのです。

このように既存のアプリケーションを繋げて使うという Sage のやり方が十分に実用的になった背景に、現在の計算機環境が従来と比べると格段に贅沢な環境になっているという事実があります。実際、2015 年現在の携帯電話でさえも 1GHz 以上の動作周波数で複数のコアを持つ CPU、それに加えて 1GB から 3GB 程度の記憶容量、そして、最低でも 8GB 程度の記憶媒体を持ち、さらに高速ネットワークに当たり前のように接続可能な環境になっていますね。このような「**贅沢な環境**」になる以前はプログラムサイズを可能な限り小さくし、さらに実用的な処理速度を得るためにアセンブリやコンパイラ言語を利用する等の工夫や調整を行う必要がありました。しかし、このような贅沢な環境では既存のアプリケーションを Python のような比較的低速な対話処理言語で繋ぎ合せたシステムでも十分に実用的な処理速度で動作してしまうのです。そして、こちらの方が職人技で最適化したシステムよりも全体的なコストは安く上がるというおまけまであるのです<sup>\*1</sup>。

### 1.1.2 CAE アプリケーションの場合

この Sage に見られるように多様なアプリケーションを Python で結合するという手法は近年の商用の CAE(Computer Aided Engineering) ソフトで数多く見られる手法です。この経緯や理由も簡単に説明しておきましょう。

1980 年代から 1990 年代前半にかけて、その当時のいわゆる「西側諸国」でサッチャリズムで代表される新自由主義の影響を受けた政策によって、国公立の大学や研究機関の研究成果を利用したビジネスの展開が強く要求されるようになりました。その結果、それらの研究機関で開発したソフトウェアを商用化し、販売・サポートを目的とした研究機関を母体とするベンチャー企業が数多く創業されました。こうして研究機関から商用化されたソフトウェアは企業の製品開発等でも幅広く利用されるようになります、やがて市場も成熟してゆきます。このように市場が成熟してゆくにつれて研究機関を母体とするベンチャー企業が当初想定していた大学や研究機関に近い研究者や専門家を中心とした利用者から、手続に沿った作業を行うオペレーター的な利用者へと比重が変化することになり、その結果、非専門家でも操作が可能なシステムが市場から強く求められるようになります。そうなると多少性能が良いだけでは市場で生き残ることが困難になり始め、本筋の機能に加えて操作性の良さや他のアプリケーションとの連携といったことを特徴に挙げるものが増えてゆきます。1990 年代の後半になると市場の支持を得ることに成功した企業によって、その他のベンチャー企業の多くが買収されるようになります、アプリケーションのファミリー展開が行われるようになります。

---

<sup>\*1</sup> だからといって高速処理への要求がなくなるという訳ではありません。あくまでもコストと所要時間のどちらかを取るかという選択なの問題なのです。

これと平行して製品開発から生産までの工程を一貫して扱おうとする動きが企業からも出てきます。たとえば、設計では CAD( Computer Aided Design) を使ったシステムが現在では主流になっていますが、80年代末から90年代初頭の手書きから CAD の導入段階では計算機の処理能力の問題もあって2次元 CAD が主流で、それも製図手段が計算機で置き換えられた程度で、紙の図面を他の工程に回すものでした。そのこともあって、計算機を使った解析ではあらかじめ CAD から出力した紙の図面から形状等の情報を読み出して解析モデルの構築を行い、それから解析を行っていました。しかし、この中間段階の紙は絶対的に必要なものではなく、設計図データをそのまま解析モデルに変換できてしまえば解析モデル構築のための座標の読取といった作業が不要になります。とはいえ、2次元モデルの CAD では解析モデルの構築も2次元のままで解析モデルを構築するのか、あるいは2次元の図面から3次元化するのであれば、そのための手間やノウハウも必要だったので。これが90年代の後半になると2次元が中心だった CAD も計算機の処理能力の向上とともに3次元 CAD が主流になります。この時点では紙の図面に落す方が面倒で、解析モデルも最初から3次元モデルになっています。そんな状態で物差、分度器やコンパスを使った座標の読取を行って解析モデルを構築するということは、その処理に費す時間がコスト的に割に合わなくなる程の複雑なものになります。さらに計算機の処理能力も、そのような複雑な形状であっても処理ができる程の能力を持っており、計算機の能力の低さから2次元モデルに限定する理由が希薄になっているのです。この状況下では CAD の図面データをそのまま解析ツールに流し込んでモデル化した方が遙かに効率的で正確なモデルが構築可能なのです。

さらに実際の製品開発では形状の設計や部品の幾何学的な動きだけを設計しているのではなく、その製品の開発と平行して機能的な設計、たとえば、あるスイッチを押すとどういった動きをするかといったこと、全体の制御をどのように行うかといった制御系の設計、色々な電子部品が組込まれるのでどうやって効率的な放熱やノイズ対策を行うかといったこと、さらには携帯電話のように落し易い製品で、もしも落したときでも部品が衝撃で脱落し難いように内部部品の配置をどのように行うかといったさまざまな観点からの設計が必要になります。これらの作業を実際に装置に組込む前に計算機モデルで動作の検証や調整が行えれば、それまでの中間的な作業、たとえば、図面からの座標の読取を行って幾何的情報を取出すといった作業が不要になり、さらに各工程でモデルを共有することで全体的な作業の流れがより簡素化されて明瞭なものとなります。たとえば、放熱効果が悪いという解析や実験の結果が出て、それに対応して製品の形状を変更したとき、紙ベースであればその図面から座標の読取といった処理を行ってモデルの修正を行わなければなりません。それを関係する部署で独立して行うとなれば、最新の図面の版が何なのかを確認する手間も含めて大変なことですが、CAD データとして一元的に管理していれば大本を変更を変更すれば共通するものであれば自動的に更新されるでしょうし、そうでなくとも何

を参照すべきか混乱することも減るでしょう。このように各工程の結果だけではなく、モデルも含めて一貫して扱った方が、版の管理の問題やより単純なところではデータの変換の手間も省けてより効率的なことが理解されるでしょう。これが MATLAB の開発元の MathWork Inc. が提唱している「**モデルベース・デザイン（モデルベース開発）**」に繋がります。

このモデルベース・デザインは製品の設計・開発から製造に至るまでの各段階を一貫して扱おうとする手法で、この手法では製品開発の概念設計の段階から計算機を用いることになります<sup>\*2</sup>。そして、製品の開発にしても従来の単発的な処理ではなく、モデルを共有することで総合的な開発を行うようになっています。このことは「モデルベース開発のための複合物理領域モデリング」[7] に自動車業界の話が出ていますが、自動車もエンジンと車体だけの話ではなく、ハイブリッド車であれば電池の化学反応（温度に依存）といった化学的な解析も必要で、このように物理的な話以外のさまざまなことを考慮した開発になっていることが判るでしょう。このようになると最早、モデルもあるアプリケーション特有の書式でよいのかという問題もあり、MapleSoft の Maple で動作する解析シミュレータ MapleSim<sup>\*3</sup>では Modelica 言語でモデルを記述し、それから代数方程式を生成する手法になっています。また、製品がどのようなものであるべきかを設計する人は解析の専門家であるとは限りません。あくまでも設計を行う上の参考として色々と計算する程度で、解析に重点を置くよりはプロジェクトや文書の作成や管理の方が重要であったりもします。そのために CAE の裾野が広がるにつれて当初の利用者であった解析の専門家向けから、文書作成やプロジェクト管理が行えるといった解析以外の機能が拡張された「**より敷居の低い**」アプリケーションが歓迎されるようになります。そのはじめの段階では MS-Office(特に Excel)への対応と GUI による操作性を売りにする製品が出始めますが、この時点では Tcl/Tk で構築した GUI を従来のアプリケーションに被せる方式がよく用いられてきました。

ここで解析ソフトウェアを機能や目的で大きく分けると、モデルの構築を行う「**プリ**」、解析を行う「**ソルバ**」、結果の可視化等の後処理を行う「**ポスト**」の三種類に分類できます。これらは機能や性格が大きく異なるために操作体系も大きく異なった別個のアプリケーションとなっていることが多い、そのこともあって最初に GUI を導入した時点で各機能の GUI に統一感がないどころか操作体系自体が大きく異っていることさえも普通でした。しかし、それでは流石に不便なのでアプリケーションのファミリー展開が行われる

<sup>\*2</sup> ここで解説している製品開発分野でのモデルベース・デザインについては MathWorks Inc. やサイバネットシステム株式会社のウェブページに解説文があるので、そちらも参考にされると良いでしょう。

<sup>\*3</sup> MATLAB の Simulink に相当する数式処理システム Maple の独立したパッケージで、Modelica 言語にまともに対応している数少ないパッケージです。

ようになると操作性に統一感を持たせるようになります。このときの基準となつたのが Microsoft の Office もので、MS-Word や Excel との連携が中心です。このような操作性の向上が図られる一方で、アプリケーションの中身はさほどの変更はありません。実際、アプリケーション内部も含めて修正するということは開発者にとって簡単なことではありません。そもそも、まともに動作しているアプリケーションの中核を担う箇所を無理に弄って、その結果、従来と異なる結果を出して信頼性を落としてしまうことだけは避けなければなりません。そのような冒険をするよりも可能な限り本体はそのままにして入力出力データを生成する GUI を工夫して作る方が安全であり、皮肉な話ですが、その操作性の向上の方が一般受けは良いのです。そうなると自動処理、カスタマイズやネットワーク越しでの利用といったことも考慮しなければなりませんが、GUI ビルダーとしての色彩の強い Tcl/Tk を用いるよりも Java や Python のように必要とされる機能を持ち、拡張が容易で、ネットワークにも対応した一般的な言語を用いる方が間違いがありません。

### 1.1.3 Java と Python

そこで最初に注目された言語が Java です。Java は「一度書けばどこでも動かせる」というキャッチフレーズに加え、ネットワークにもとより対応し、言語的に C に似ている点、オブジェクト指向の言語でプログラムの再利用が容易であるといったことから急速に普及し、現在は幅広い分野で使われ、最適化も進んだパフォーマンスが高い言語の一つになっています。この Java はネットワーク越しに Oracle 等の RDB の制御を行うアプリケーション、さまざまな環境で均質な動作環境が実現できることから GUI を駆使した Cinderella や GeoGebra のようなアプリケーション、Eclipse のような統合開発環境やアップレット等で用いられています。

また Python は言語仕様が比較的単純なために学習し易く、その一方で拡張性が高い言語であり、既存のアプリケーションを繋ぎ合せるための「**接着剤**」としての働きを Python にさせることができます。ただし、処理速度は Java と比較してさほど高速ではありません。しかし、Python が苦手とする部分は既存のより高速なアプリケーションやライブラリで処理させ、その結果だけ横取りするようにすればこの処理の問題は大きく改善されます。また、このときに入出力を抽象化しておきさえすればより高速なエンジンとなるアプリケーションやライブラリが現われればそれを用いれば良いのです。つまるところ個々のアプリケーションやライブラリは今後もより高度化してゆくでしょう。しかし、利用者が得たい結果は数値や数式であったり、グラフ等の画像であったりと、内容はさておいて外見に極端に大きな違いがある訳ではありません。むしろ、システム全体としてどうあるべきかが問われているのです。また Python 言語のオーバーヘッドの問題も計算機環境の改善によって現在は昔程は問題になってはいないのです（とはいえ、それを気にする案件も

もちろんありますが、総合的な経済性の問題があるのです）。また、前述のように Python の言語仕様は他の言語と比べて簡素であるために学習に費す手間も少なく済み、過剰に技巧的なプログラムに凝る必要もありません。それに加えてシステムを Python で記述しておけば独自の処理言語を作成しなくても Python をシステムの処理言語にすることができることに加え、オブジェクト指向言語なのでプログラム資産の継承や拡張が容易である点も挙げられます。このような利点もあって、2000 年以降、Python を使って既存のアプリケーションを繋いだシステムを構築したものが増えているのです。

#### 1.1.4 Multi-paradigm 言語

Python にはオブジェクト指向の考えが取り入れられていますが原理主義的でガチガチなオブジェクト指向の言語ではない「**multi-paradigm 言語**」と呼ばれる多様なプログラム様式を許容する言語になっています。たとえば、伝統的なオブジェクト指向の考え方を取り入れた数式処理システムの多くではオブジェクトの実体化としてインスタンスを生成しない限り、そのオブジェクトに付随するメソッドが使えません。この理由ですが、クラスはこれから扱おうとするデータの属性を表現するもので、このクラスによって「**オブジェクトのあつまり**」（オブジェクトの類）が定められますが、このときにオブジェクトは「**類の元**」として、クラスで記述された属性を持ち、そのメソッドは集合内の元に対して許容された「**演算/処理**」に相当することになります。

このことを多項式の因子分解という処理を通して考えてみましょう。オブジェクト指向のプログラム技法で多項式の因子分解を計算したければ、最初にすべきことは、その多項式が所属するクラスを使ってインスタンスとして多項式を表現することで、因子分解はそのクラスのメソッドとして用意されていることになります。また、多項式のクラスが存在していないければ、既存のクラスを使って多項式のクラスを創らなければなりません。この場合は、多項式がどのような性質を持ち、どのような演算や処理が必要であるかを属性やメソッドで表現することになります。そのために多項式というクラスやこの多項式の類から派生した類に属さないデータは当然、多項式のクラスのメソッドが使えないことになります。と、メソッドは領域が限定された函数になっているのでメソッドも式、つまり、オブジェクトがどのクラスに属するかで動作が異なることもあります<sup>4</sup>。実際、因子分解一つでも  $x^2 + 1$  という式は整数、有理数、実数係数の多項式環ではこれ以上は分解できませんが、複素係数環であれば分解できて  $(x - i)(x + i)$  になりますね。つまり、多項式の因子分解を行うだけでも、まず、その式の係数が整数なのか、有理数なのか、それとも実数なのか、あるいは複素数なのかを考えて、それらに対応するクラスのインスタンスとして多項式を

---

<sup>4</sup> メソッドのオーバーライドによるものです。

生成すればメソッドを使って因子分解が行えるということになります。つまり、多項式の展開をするだけでもそういった多項式が所属する世界のことを考えなければまともに処理が行えないということを意味するのです。

このような処理に慣れてしまえば「あたりまえ」のことになるでしょうが、単純に「**整数係数の多項式の因子分解を素早く行いたい**」だけであれば、利用者にとっては本筋から外れた作業になるのです。その定義が覚え難いものであったり、紛らわしいものであれば、この問題点はより一層、大きなものとなるでしょう。こういったことを真面目にやっていく数式処理ソフトに Singular があります。このアプリケーションでは「環」と呼ばれる数学上の対象を「**世界**」として定めることでやっと多項式の処理が行えますが、何も指定しなければ整数の四則演算しかできません。そのために計算を行うために何かと必要なクラスのインスタンスを生成する必要が生じます。このときに前提となる概念の知識があれば利用する上での手助けになりますが、そうでなければ何かと「**堅苦しい言語**」になってしまう傾向があります。このことは多項式の展開を覚えたての中学生にさえも計算機で多項式の展開をさせるときに「環」の概念を要求することになり、ただでさえ堅苦しい言語に数学的な概念というさらに厄介な障壁(?)が加わることになり兼ねません。もちろん、こうした処理を「**魔法の呪文**」だと思ってしまう手もあります。が、何れにせよ道具を使う都度、「**呪文**」で呼び出さねばならないということは煩雑でしょう。

ところが Python は前述のように**多重模範 (multi-paradigm)** の言語であるお陰でメソッドを通常の函数のように扱うことができたりと、オブジェクト指向の言語としての側面を全面に出さずに利用することができます。そのためにいきなり多項式を入力して因子分解といったことができるのです。また多項式の計算で、「**最初に整数係数の多項式環を生成して、それから因子分解メソッド factor を使って式の因子分解を行う**」と覚えなくとも「**多項式を入力して、その式に函数 factor() を作用させる**」だけで済ますことも可能なのです。この点は一般の利用者にとって非常に有り難い点ではないでしょうか？

この実例を示しておきましょう：

---

```
sage: a = x^4 + 4*x^3 + 6*x^2 + 4*x + 1
sage: a.factor()
(x + 1)^4
sage: factor(a)
(x + 1)^4
```

---

ここで式の因子分解では式の因子分解を行うメソッド factor() を利用して ‘a.factor()’ で分解したり、函数として ‘factor(a)’ で分解させています。どちらにしても多項式環は表に出でていません。とは言え、多項式環が表から見えないだけで実際は厳として存在して

います。実際, Sage が立ち上がった時点で変数  $x$  の多項式環が定義されており, このことは ‘`type(x)`’ の結果が ‘`<type 'sage.symbolic.expression.Expression'>`’ と返却されることから容易に判ります。この返却値の意味することは Sage ではあらかじめ変数  $x$  の多項式環が定義されているということなのです。ただ変数を増やすこともそういった多項式環を意識せずに, 変数として宣言するだけで良いようになっているのです。

では, 面倒なことが多そうなオブジェクト指向の言語には一体どのような有り難さがあるのでしょうか? まず, プログラムを作成する上で, クラスの定義やメソッドの作成で, 概念を実装し易いようによく考える必要がある点もあるでしょうが, より大規模なプログラムの開発をする段階になると顕著になります。その大きなもの一つが「**継承**」と呼ばれる機能です。つまり, 既存のクラスを雛形として, 新しいクラスを構築すると雛形のクラスに付随するメソッドがそのまま新しいクラスのメソッドとして使えるのです。たとえば貴方が開発した言語には実数があっても複素数がない言語だとします。その言語を使って複素数を扱う必要が生じたとしましょう。この場合は実数を使って複素数を定義することになりますが, オブジェクト指向言語であれば実数というクラスに付随するメソッドの四則演算が貴方の定義する複素数クラスにそのまま継承されます。その結果, 複素数上の四則演算を頭から構築する必要はなく, 実数の四則演算を活用して複素数の四則演算を定めることができます。

このようにオブジェクト指向の考えを取り入れている Python を基底に用いている Sage 上で数学上の概念を表現, 演算や処理も既存のものを活用できるという非常に大きな利点も持つことを意味するのです。もちろん, オブジェクト指向の有難味はこれだけではありません。プログラムを作成する前に対象の抽象化が必要とされるため, この抽象化を行うことによって, より普遍性を持ったクラスを構築し, その実体として現実の事象にあてはめることとなり, プログラムに普遍性を持たせることが挙げられるでしょう。これらのこととはプログラムを「**資産**」として考えると, それがその場限りや, 精々, 一世代のみの有効なものに限定されず, 以降, 様々な類似の問題への適用が可能となることが最大の長所であると言えるでしょう。

### 1.1.5 電池込みだよ

Sage は Python で記述された数式処理のためのライブラリ SymPy をその基底として, 数式処理だけでも汎用の **Maxima**, 数論向けの **PARI/GP**, 群論向けの **GAP**, 可換環向けの **Singular** といった専門家向けのツールを組込んでいます。しかし, 通常の利用ではそのことを意識する必要はありません。あくまでも利用者にとっては Python を使って処理を行うことしか通常は見えません。また, 必要に応じてこれらの専門ツールだけを表

に出して使えるようにもなっています、その意味でも、Sage は独自のシステムというよりはむしろ数学上の問題を解くための計算機環境としての側面を強く持ちます。

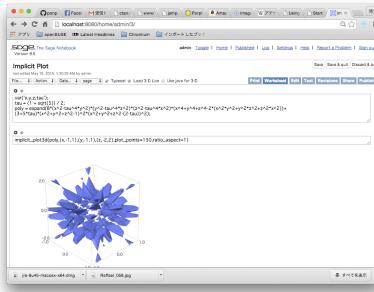


図 1.1 ウエブ ブラウザを用いた Sage のノートブック

そしてフロントエンドも仮想端末上でのテキストによるプリティプリントから、ウェブ ブラウザ上で jsMath を利用したノートブック形式の二つが標準で選べます。後者のウェブ ブラウザを使うノートブック形式は IPython notebook を利用したもので、ワークシートを公開することでアニメーション表示だけではなくネットワーク上で協調作業をも可能にし、既存の数式処理システムと比較しても見劣りしないどころか、その柔軟性の高さでは勝るシステムです。この非常に柔軟な発想法は Python のいわゆる「電池込みだよ (Battery Included)」<sup>\*5</sup>を彷彿させるものもあります。

### 1.1.6 Sage が使える環境は？

Sage は UNIX 環境で動作します。これは既存の使えるシステムを活用しようとする方針から生じる制約で、この点は仕方がないことです。さて、UNIX 環境には Solaris, FreeBSD や Linux 等といったものがあります。さらに Apple の OSX 上で動作する Sage もあり、こちらは Linux 版のように仮想端末上で動作するものと OSX のアプリケーションとして動作するものの二種類があります。さて、ここで Sage が Linux 上で動作すると主張したところで、この Linux にはディストリビューションの違いがあり、また同じディストリビューションでもバージョンの違い、同じバージョンでも個々のライブラリ等のアップデートの違いといった些細な違いがあります。こういった要因が組み合わさると Sage のような非常に複合的なシステムではコンパイルを含めてインストールを行うのも大変な作業となり、さらに苦労して構築した環境が実際に正常に動作するかどうかも明瞭とは言い難くなります。そこで Sage の開発者が採用した手法の面白い点は、Sage が必要

<sup>\*5</sup> 子供の玩具を買って店から出て、パッケージに「電池別売」と貼ってあるシールを見て、ある種の落胆を感じたことがあるのは私だけではないでしょう。

な必要とするアプリケーションやライブラリといったものを一切合財を収録した巨大なパッケージとして配布することです。こうすることで微妙なバージョンの違いで悩まされる可能性を大きく下げることができます。さらに MS-Windows 環境のように UNIX 環境と比べてあまりにも異質な環境には無理に移植せずに仮想化環境 (VMware や Oracle VirtualBox) を活用しています。この場合はウェブ ブラウザを使うので、MS-Windows 上の仮想計算機環境で動作している事情は末端の利用者に判りません。ちなみに Sage はソースファイルで 280MB 程度、MS-Windows 版になると仮想計算機込みで 1GB 程度と大きなシステムですが、近年の計算機の能力の向上、記憶容量の増大、高速ネットワーク環境といった御利益があるためにさほどの負担にはならなくなっているのが現状です<sup>6</sup>。

この Sage の導入については UNIX 系の OS であればソースファイルからの構築やバイナリ版の入手による導入の二つの方法が選べます。なお、Sage のコンパイルは比較的重い処理で、十分な時間がないのであればバイナリ版の入手を勧めます。ただしバイナリ版でも圧縮した状態で 700MB 程、展開するだけで 2.5GB とインストールするだけでも 3GB は軽く必要になるので計算機に USB メモリスティック分の空容量が必要になることは覚悟して下さい。ただし Sage で必要なものは全て含まれるので環境を導入するのだと思えばそれ程、悪いものではないでしょう。

なお、OSX 版には前述のように UNIX 環境に対応する仮想端末を使うバイナリ版と OSX の通常のアプリケーションとして利用できるものの二種類があります。何が何でも OSX を UNIX として利用する意図でもでない限り、OSX 版を素直に利用する方が良いと私は思います。その理由は Sage.app を起動すると Finder 上に Sage のアイコンが現れて図 1.2 に示すように、そこから選べるメニューに Sage のノートブック形式や仮想端末上の CUI 形式の Sage、さらには Maxima, R や Singular 等のアプリケーションを個別に仮想端末上で動かすこ

とができるからです。と、このように Sage.App を導入するだけで色々なオマケが効せずに得られるのです。だから OSX で科学技術計算を Python で行なっている方は是非とも Sage を導入すべきなのです。ちなみに主要な Linux のディストリビューションであれば科学技術計算を行うためのアプリケーションは難無くインストールできる筈ですが、OSX の場合は「FINK」、「MacPort」や「Homebrew」といったパッケージ管理システムが複

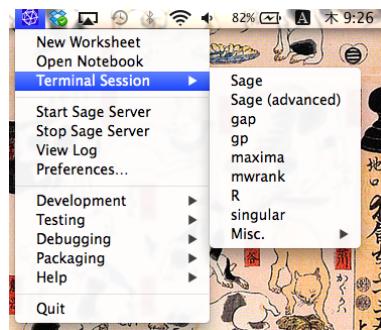


図 1.2 Sage.app のメニュー

<sup>6</sup> そこそこ高画質の動画配信で 2 時間程度でしかないのです。

数存在しています。残念なことに主要な Linux ディストリビューションのパッケージ管理と比べて優れている訳ではありません。だから、あれやこれやと導入していると微妙なライブラリ等の整合性の問題が生じ易くなります。しかし、数式処理、統計計算や数値計算にグラフ処理を行うためのアプリケーションが一通り揃った Sage を導入することで、そのようなリスクを抑えて必要とする一通りの環境を容易に整えることができるというのが長所です<sup>\*7</sup>。

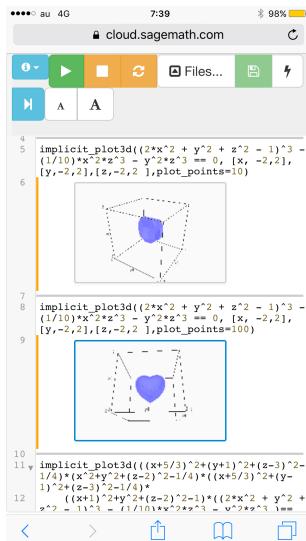


図 1.3 スマートフォンで利用

また、計算機のディスクや処理能力に余裕があるのであれば、いっそのこと MathLibre<sup>\*8</sup> を導入するのは如何でしょうか？ MathLibre は ISO イメージで 3G 程度になりますが、Sage だけではなくさまざまな数学アプリケーションや TeX 環境、さらには数学アプリケーションに関する日本語文書も含まれています。Sage で遊ぶも良いし、他のアプリケーションで遊ぶのも楽しいでしょう。そして、これらのアプリケーションの中から自分に本当に必要なものを見付けることもできるでしょう！ MathLibre はそのようなソフトウェアのカタログとしても使えるのです<sup>\*9</sup>。また、Sage のためにディスクを割けない場合も USB メモリにインストールして、そこから起動といった手段もあります。

残念ながら Sage をインストールすることや仮想計算機が利用できなければ、最後の手段として SageMathCloud(SMC)<sup>\*10</sup>を使うという手段があります。この SMC については §9 でも説明していますが、クラウドベースの Sage でちょっとした計算であれば無課金で利用することが出来ます。こちらは LATEX 等の揃った Ubuntu のシステムとしても使えるので非常に便利です。図 1.3 には iPhone6 Plus から SageMathCloud に接続して(ハート状の)代数曲面の表示を行った様子を示しています。このように最近の大画面化したスマートフォンでもちょっとした計算が可能で、三次

<sup>\*7</sup> とは言え特定のアプリケーションを徹底的に利用している場合、Sage に含まれるアプリケーションについても同様の環境が構築できるとは限りません。それと Sage がバージョンアップした場合、折角、構築した環境を再度構築しなおす必要もあったりと、多少の手間が必要になります。この点は統合的な環境としての Sage と専門的な自分の環境の双方を持つことで、両者の長所を生かす方向に持ってゆくのが妥当なところでしょう。

<sup>\*8</sup> 以前は KNOPPIX ベースの「KNOPPIX/Math」として開発・配布されていましたが、現在は Debian Live ベースになっています。

<sup>\*9</sup> とは言え、Sage の容量が TeXLive 等の他のアプリケーションをこのところ顕著に圧迫しているのが現状です。

<sup>\*10</sup> <https://cloud.sagemath.com>

元グラフの表示も容易に行えるだけの能力を持っているのです。

### 1.1.7 Sage の情報

Sage の情報は本家サイト: <http://www.sagemath.org> から得られます。また、日本語の情報源として Google Group に「**Sage Japan**」もあります。ただし、こちらはあまり活発な活動をしておらず、今後に期待といった状態なので、この本を読まれた方は是非参加して盛り上げて頂ければと思います。さらに日本でも **Sage Days in Japan** というワークショップが開かれることがあります。売り物の書籍としては「群論の味わい-置換群で解き明かすルービックキューブと 15 パズル」が現在販売されている程度です。その他には「Sage for Newbies」の抄訳の「はじめての Sage」がウェブで公開されています<sup>\*11</sup>。この文書は MathLibre(KNOPPIX/Math) の DVD にも収録されていますが、Sage に限らず計算機一般の話もあって非常に面白い文書ですが、この文書は Python について幾らかの知識を要求しています。実際、Sage は Python で新たに構成された処理言語を使うシステムではなく、むしろ、さまざまな数学上の問題に対応できる Python 環境でしかないので逆に言えば、その場限りの処理言語を覚えるのではなくて、より汎用性のある Python を学習するだけでよいのです。実際、この Python を使う上で要求される水準はそれほど高いものではなく、それに加えて Python 自体が学習しやすいという大きな長所があるのです。そして Python を習得するということは汎用性の高い言語環境を習得することになるという大きな利点があるのであります。

## 1.2 Sage の使い方

### 1.2.1 IPython を用いたユーザインターフェイス

さて、ここでは Sage があらかじめ貴方の計算機に導入されていると仮定して解説します。最初に仮想端末上で `sage` と入力してみてください。すると Python の Shell である IPython が立ち上ります。この IPython は標準の Python よりも履歴機能、ログ出力や GUI 等の機能が強化されています：

---

```
| Sage Version 6.5, Release Date: 2015-02-17
| Type "notebook()" for the browser-based notebook interface.
| Type "help()" for help.
```

---

```
sage: 1 + 1
2
```

<sup>\*11</sup> 筆者のサイトから辿って入手することができます。

---

```
sage: 1 + 1;
sage: p1 = (x + 1)^3
sage: p1
(x + 1)^3
sage:
```

---

この例では p1 に ‘ $(x + 1)^3$ ’ を割当てていますが、この式は数式  $(x + 1)^3$  に対応します。ちなみに、Python では幕乗の演算子は “\*\*” で、演算子 “^” はビット単位の演算子の排他的論理和の XOR に相当しますが、Sage では演算子 “^” は幕乗の演算子として扱われていることに注意して下さい。そして ‘sage:’ が Sage の入力行であることを示すプロンプトで、ここに続けて式の入力を行います。なお、プロンプトが “sage:” になっていますが実質は Python のシェルである IPython がフロントエンドとなっています。そして、入力式の評価は **Enter** キーで行います。だから数式処理関連のさまざまなライブラリが含まれている Python として使えばよいのです。さて、ここでの例でも判るように Sage には Maxima のように入力行の末尾あることを示す記号はありません。Maxima では行末尾に記号 “;” を入れなければなりませんが、Python では入力行末尾に記号 “;” を置くと結果のエコーバックを行わないという作用があり、全く別の意味になります。また値の割当は記号 “=” で行いますが、この割当でエコーバックは行われません。そこで割当てられた値の確認は上の例のように変数名を入力するか、函数 print() を用いるのも一手でしょう。

さて、Sage はオブジェクト指向のシステムです。では p1 にはどのようなオブジェクトが束縛されているのでしょうか？ Sage でオブジェクトの型を調べるときは函数 type() を用います：

---

```
sage: type(p1)
sage.symbolic.expression.Expression
```

---

この函数 type() の結果から変数 p1 には ‘symbolic.expression.Expression’ というクラスのオブジェクトが束縛されていることが判ります。では、このクラスのオブジェクトはどういうように処理できるのでしょうか？それを簡単に知る方法があります。Sage に **p1.** と入力して **TAB** キーを押して下さい。すると下記のように一覧が表示されます：

---

```
sage: p1.
Display all 190 possibilities? (y or n)
p1.N          p1.gamma          p1.op
p1.Order      p1.gcd            p1.operands略
()
p1.full_simplify p1.numerator_denominator
p1.function    p1.numerical_approx
sage: p1.
```

---

ここでは途中を省略していますが、最初に記述があるように 190 個程のメソッドの一覧が表示されます。この機能は IPython の命令補完機能を利用したもので、Python の構文や函数、およびメソッドの補完が TAB キーを併用することで行えるのです。この機能は後述のウェブ ブラウザを UI として用いる場合でも同様に表示が行われます。この機能は函数 dir() の機能を利用したもので、途中まで入力した文字列を持つ「名前空間」に含まれる名前の一覧を出力しているのです。ここで名前空間が何であるかはあとで説明することとして、とりあえず ‘p1.expa’ と入力して TAB キーを押してみて下さい：

---

```
sage: p2 = p1.expa
p1.expand          p1.expand_log      p1.expand_rational  p1.expand_trig
sage: p2 = p1.expand
```

---

すると ‘p1.expand’ と補完されて候補が幾つか表示されます。このように Sage の UI には TAB を用いた入力の補完機能があります。この補完機能は名前空間に含まれる名前を補完したり、候補が複数存在する場合はその候補を列記するものです。ここでやろうとしていることは名前 p1 に束縛された多項式の展開です。この一覧に含まれている ‘expand\_log’ は指数函数を含む式の展開、‘expand\_trig’ は三角函数を含む式の展開に適した処理を行うもので、処理をしようとしている式は整数係数の多項式なので ‘expand’ か ‘expand\_rational’ で十分です。そこで ‘expand()’ で処理することにしましょう：

---

```
sage: p2 = p1.expand()
sage: p2
x^3 + 3*x^2 + 3*x + 1
sage: expand(p1)
x^3 + 3*x^2 + 3*x + 1
```

---

この式の展開ではオブジェクトの情報だけで式の展開が行えるので、‘p1.expand()’ で展開することができます。ところで、Python は Multi-paradigm と呼ばれる言語で、オブジェクト指向言語の特徴を全面に出すことなしに使うこともできます。つまり、メソッドを通常の函数として用いることができます。だから、‘expand(p1)’ と記述することもできます。この函数風に処理する場合でも、TAB を使った補完機能は有効です。このように他の Maxima や Mathematica といった数式処理と大差のない使い方もできることが分かるでしょう。

次に  $x^2 - y^2$  の因子分解を Sage で試してみましょう：

---

```
sage: (x^2-y^2).factor()
```

---

```
NameError                                Traceback (most recent call last)
<ipython-input-1-93bdb3cd19b8> in <module>()
      1 (x**Integer(2)-y**Integer(2)).factor()
```

---

```
NameError: name 'y' is not defined
```

---

今度はエラーが出ました! このエラーの内容は「**y** が何なのか判らない」ということです。ところで名前 ‘x’ については文句を言いませんね。これはなぜでしょうか? そこで、函数 type() で名前 ‘x’ の型を確認しておきましょう:

---

```
sage: type(x)
<type 'sage.symbolic.expression.Expression'>
sage: type(y)
```

---

```
NameError Traceback (most recent call last)
<ipython-input-6-6848eca1ead4> in <module>()
      1 type(y)
```

---

```
NameError: name 'y' is not defined
```

---

この結果から名前 ‘x’ には ‘sage.symbolic.expression.Expression’ という型のオブジェクトが束縛されていることが判りますが、名前 ‘y’ には当然、何も束縛されていない状態であるために未定義とされていることが ‘NameError:’ に続く「name ’y’ が未定義」という文言からも判ります。ここで「NameError」や「name ’y’」という表記ですが、これは Python の**名前空間 (name space)** が関係しています。つまり Python では名前でオブジェクトの参照を行う方法になっており、この名前から構成で構成された集まりのことを**名前空間**と呼びます。ここで名前とオブジェクトとの対応付けは「**名前への束縛**」と呼ばれる操作で行われます。そして、この名前空間に含まれている名前の一覧は函数 dir() で確認することができます。

さて、ここでのエラーは名前 ‘y’ に対応するオブジェクトがないことに起因しするものです。また、‘x’ でエラーが出なかった理由は名前 ‘x’ に対応するオブジェクトが存在しているからです。そして、名前 ‘x’ に対応するオブジェクトが存在している理由はあらかじめ変数として名前 ‘x’ が定義されているからです。このように Sage は Multi-Paradigm 言語だからといって、全く無条件に Maxima のように利用できる訳ではなく、式を利用する上で必要な名前やオブジェクトをあらかじめ用意しておく必要があります。この場合は函数 var() を使って名前 ‘y’ が式の変数であることを Sage に教えてやれば良いのです:

---

```
sage: var('y')
y
sage: (x^2-y^2).factor()
(x + y)*(x - y)
```

---

ここでは ‘var(’y’ )’ で名前 ‘y’ が名前空間に変数として加えられたために以降の処理で名前 ‘y’ を含む式を入力しても、前のようなエラーは出なくなります。なお、複数の名前を

変数として登録するときは、単純に函数 var() の引数として文字列のリストを与えることになります：

---

```
sage: var(['x1', 'x2'])
(x1, x2)
sage: (x1^6-x2^3).factor()
(x1^4 + x1^2*x2 + x2^2)*(x1^2 - x2)
```

---

ここで Sage のリストは Python のリストと同一で、演算子 “[ ]” を使ってオブジェクトや名前の列を ‘[‘x’, ‘y’]’ のように括ったものです。なお、Sage のリストの生成では使い易いように拡張されたものとなっており、たとえば 1 から 10 までの自然数のリストの生成は ‘[1..10]’ で行うことができます：

---

```
sage: L = [1..10]
sage: L[0]
1
sage: L[1]
2
sage: L[0:5]
[1, 2, 3, 4, 5]
sage: L[-1]
10
sage: L[-4:-1]
[7, 8, 9]
sage: L[-1:-4:-1]
[10, 9, 8]
```

---

この例では自然数のリストを生成し、それからリストの成分の取り出しを行っています。なお、Python では配列、リスト等の添字は 1 からではなく、C と同様に 0 から開始することに注意して下さい。また、Python では MATLAB 風のリスト処理として**スライス処理**と呼ばれる処理がおこなえます。ただし、添字が 0 から開始するために微妙な違いが生じるので注意が必要になります。たとえば ‘L[0:5]’ で添字が 0 から 4 までの名前 L に束縛されたリストを返却します。また、添字を負の整数とすることでリストの末尾、つまり右端からの成分を返却することができます。たとえば ‘L[-4:-1]’ で添字が -4, -3, -2 の L の成分のリストを返却します。また、‘L[-1:-4:-1]’ で初期値が -1、増分 -1 で -4 までの添字、つまり，-1, -2, -3 の添字の L の成分リストを返却します。

次に代数方程式を解いてみましょう。Sage では代数方程式を函数 solve() で解くことができます：

---

```
sage: solve(x-123,x)
[x == 123]
```

```
sage: solve(x^2-3*x+1 == 0,x)
[x == -1/2*sqrt(5) + 3/2, x == 1/2*sqrt(5) + 3/2]
sage: var(['y','z'])
(y, z)
sage: solve([2*x -y + z == 0, x^2-y^2+z^2-1 == 0,x^3-z^2+2*y-1 == 0],[x,y,z])
[[x == (0.0255946656987 - 1.63139339042*I), y == (0.0295897155531 - 2.19244726264*I), z == (-0.0215946656987 + 1.63139339042*I)]]
```

この函数 `solve()` は引数として方程式と変数の二つを少なくとも引数として取ります。ここで方程式は演算子 “`==`”を持つ式ですが、0 と等しくなる場合は演算子 “`==`” と 0 を削除して、式のみでも構いません。たとえば方程式  $x - 123 = 0$ ’ を解く場合、‘`solve(x - 123 == 0,x)`’ でも ‘`solve(x-123,x)`’ でも構いません。そして、函数 `solve()` は常にリストの書式で解を返却します。また、函数 `solve()` を使って連立方程式を解くこともできます。この場合、連立方程式は式のリストとして表現し、求めるべき変数も変数リストとして表現します。函数 `solve` は可能であれば代数的数<sup>\*12</sup> を用いた厳密解を返却しますが、代数的に解けないときは浮動小数点数を用いた近似解を返却します。

では最後に ‘`help(expand)`’ と入力してみましょう。こうすることで函数やモジュールのヘルプを読むことができます。このヘルプの内容は文書文字列 (docstring) と呼ばれるプログラム内に記述された文字列が対応します。Python では文書文字列に関しても PEP と呼ばれる規約があります (PEP-257 等)。なお、函数 `help()` は文書文字列の表示を行う Python 組込の函数ですが、Python 向けの shell である IPython<sup>\*13</sup>では記号 “`?`” もオンラインヘルプとして使えます。たとえば函数 `expand()` を調べる場合は `?expand` や `? expand` のように記号 “`?`” のうしろに調べる事項を記述します。この記号 “`?`” を使ったオンラインヘルプは IPython の機能のために通常の Python のシェルでは使えません。

### 1.2.2 ノートブック形式のユーザインターフェイス

Sage にはよりモダンな環境があります。この環境はノートブックを模したもので、出力式を美しくレンダリングしたり、グラフやアニメーションのノートブックへの表示といったことが行えます。このノートブックを実現するために IPython Notebook が用いられています。そのためおおよその操作は IPython Notebook に準じることになります。なお、§9 で解説する SageMathCloud では IPython Notebook のフロントエンドを GNU R や Julia といった Python 以外の言語にも対応できるようにした後継の Jupyter が用いられます。

<sup>\*12</sup> 整数係数の多項式の零点となる数です。代表的な数として、整数、有理数、純虚数や  $n$  乗根が挙げられます。

<sup>\*13</sup> IPython と matplotlib の組合せは MATLAB 利用者にとっても馴染易い環境になります。

ています<sup>\*14</sup>.

さて、ノートブック形式で利用するときは Unix 環境であれば仮想端末上で `sage -notebook` と入力するか、仮想端末上で Sage を起動させているのであれば `notebook()` と入力することでウェブ ブラウザが立ち上がり、そのウェブ ブラウザに Sage の Notebook が表示されます。貴方が MathLibre 上で Sage を使おうとしているのであれば  $\sqrt{Math}$  メニュー や Launcher から Sage を選択すればノートブック形式の Sage が立ち上がり、OSX 上の Sage.app を利用しているのであれば、普通の OSX アプリケーションと同様に Launchpad から呼び出せばウェブ ブラウザを起動し、ノートブック形式の Sage が立ち上がります。また、Finder 上には Sage のアイコンメニューが現われる所以、そこからノートブック形式で Sage を開いたり、仮想端末から Sage を起動することもできます。ただし、ノートブック形式で Sage をはじめて立上げるときにパスワードの設定を最初に行う必要があります。このパスワードの設定後にノートブック形式でウェブ ブラウザに表示され、それから `New Worksheet` ボタンを押すとノートブック名を設定する入力ウィンドウが表示され、このウィンドウを閉じるとワークシートへの入力ができるようになります。ここで jsMath がインストールされた環境であれば、Typeset のチェックボックスにチェックを入れておけば数式が綺麗にレンダリングされます。

また、あなたの計算機（あるいは携帯電話！）がインターネットに接続しているのであれば <https://cloud.sagemath.com/> に接続してみましょう。このサイトは JavaScript に対応したウェブ ブラウザであれば式の表示や 2 次元グラフとそのアニメーションが利用できます。もちろん、PC だけではなく Android 携帯、iPhone や iPad でも利用できますが、3 次元グラフ表示は Java が使えないからなので Android や iPhone/iPad での機能は使えません<sup>\*15</sup>。こちらの初回の利用も利用者登録が必要ですが通常の利用では無課金です。この SageMathCloud の利用の詳細については §9 を参照して下さい。

さて、Sage のノートブックで式を評価するためには Mathematica のフロントエンドと同様に、式をセルに入力したのちに `Shift+Enter` でその式の評価を行います。すると計算結果が入力の下に表示されます。ここで数式は既定値としては昔風のキャラクタを用いた数式の表示となります。jsMath が利用可能な環境であれば上の Typeset にチェックを入れると数式が綺麗にレンダリングされます。そして、このワークシートを公開したり、ワークシートを複数の利用者間で共有することもできます。

---

<sup>\*14</sup> IPython Notebook もその後継の Jupyter も、Mathematica 流儀のセル単位のノートブックで、セルの評価の方法や命令等の補完といったことは Mathematica と似た操作になります。

<sup>\*15</sup> 3 次元グラフでは Java アプリケーションが用いられているためです。なお、この JMol が JavaScript に移植されたので将来は Java が不要になるかもしれません。

ここでは例として画像の読み込みを行ってみましょう。Sageには画像処理用のライブラリが色々ありますが、ここではMatplotlibを用いることにします。このMatplotlibライブラリについては§7でも解説しますが、このライブラリのモジュールを用いることで画像を多次元の数値配列に変換することができるのです。さて、Matplotlibを利用することにしましたが、ここでSage上でライブラリの読み込みを行う必要があります。SageはPythonを骨格とするので結局、ここでしなければならないことはPythonでライブラリを読み込むことと同じです。このライブラリの読み込みはPythonではimport文を用います：

---

```
sage: import matplotlib.pyplot as plt
sage: from matplotlib import image as mi
sage: i1=mi.imread('Documents/ScuolaDiAtene.png')
sage: matrix_plot(i1).show()
sage: type(i1)
<type 'numpy.ndarray'>
sage: i1.shape
(509, 800, 3)
```

---

この例では画像の描画用にMatplotlibライブラリのpyplotモジュール、画像読み込み用のimageモジュールをそれぞれimportでSageに読み込みます。このときに描画用ライブラリは‘plt’、画像読み込みライブラリは‘mi’と読み替えておきます。ここで一方が‘import ...’でもう一方が‘from ...’になっていますが、これらはライブラリを構成するモジュールの呼び出し方の例です。つまり、Pythonではモジュールは階層構造を持っており、Matplotlibの直下にpyplotとimageというモジュールがあります<sup>\*16</sup>。最初の‘import ...’では‘matplotlib.pyplot’とありますが、このような形で直接pyplotの読み込みを行っています。一方の‘from ...’の例では、‘from matplotlib’から親のライブラリ名を指定し、その下にある‘image’モジュールを読み込めという命令になっているのです。さて、ここで‘as’を用いてモジュールの読み替えを行っていますが、その理由は次の行で判ります。まず画像の読み込みで‘mi.imread()’としていますね。これはモジュールimageの下にある函数imread()を用いるという意味で、本来ならば‘matplotlib.image.imread()’としなければならないところを‘matplotlib.image’を‘mi’と読み替することで‘mi.imread()’とできるのです。つまり、このような呼出ができるようにすることが読み替なのです。さて、画像はカレントディレクトリからみて‘Documents’ディレクトリ内にある‘ScuolaDiAtene.png’ファイルです。この画像をここでは函数imread()で読み込みますが、この函数で読み込まれた画像は多次元の数値配列に変換されます。この数値配列はNumPyと呼ばれるライブラリで定義された数値配列になります。実際、この画像オブジェクトがPythonでどのような代物になっているかは函数type()を使って調べることができますが、この例では‘numpy.ndarray’という文字列が結果に現われていますね。これは読み込んだ画像のインスタン

---

<sup>\*16</sup> この階層はクラスの継承関係に基づくものもあります。

ス `i1` が NumPy ライブライで定義された多次元数値配列であることを示しているのです。そしてこの数値配列の具体的の形（大きさ）はメソッド `shape()` で調べることができます。ここでは ‘(509, 800, 3)’ と返却されていますね。このことから本来の画像は  $509 \times 800$  の大きさの RGB 画像であることが判ります。というのも最初の二つの整数値が画像の縦と横の画素数で、最後の ‘3’ が Red, Green, Blue の RGB に対応する数値配列であることを示しているのです。なお、函数 `imread()` で読込んだ画像は 0 から 1 までの浮動小数点数で輝度が表現された数値配列として生成されています。それから数値配列を `matrix_plot` を使って表示することができるのです。ここで表示した画像の様子を図 1.4 に示しておきましょう：

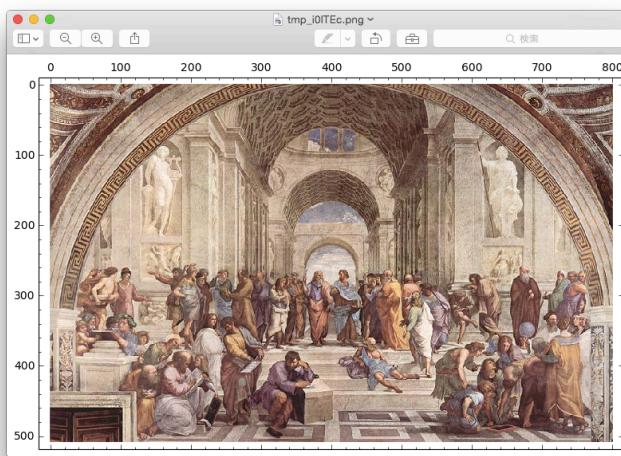


図 1.4 読込画像の表示例

ここまで処理は Sage でなくとも Python で PIL/Pillow, NumPy や PyLab があればできることです。そこで折角ノートブック形式の UI を使っているので、今度は絵をノートに貼ってしまいましょう。これには特殊な処理は不要です。単純に Image モジュールの函数 `save()` を使って画像を保存してしまえば、あとは Sage のノートブック側でその画像を貼ってくれます。ここでは ‘`im.save('test.png')`’ で画像の保存を行うと、この式のセルのすぐ下に画像を貼ってくれます。とは言え、表示領域を自動調整してくれる訳ではありません：

と、このように表示されるのです。さらに、Sage のノートブック形式の UI で処理した結果はワークシートとして保存することが可能ですし、そのワークシートを一般に公開したり共有することも可能なのです！

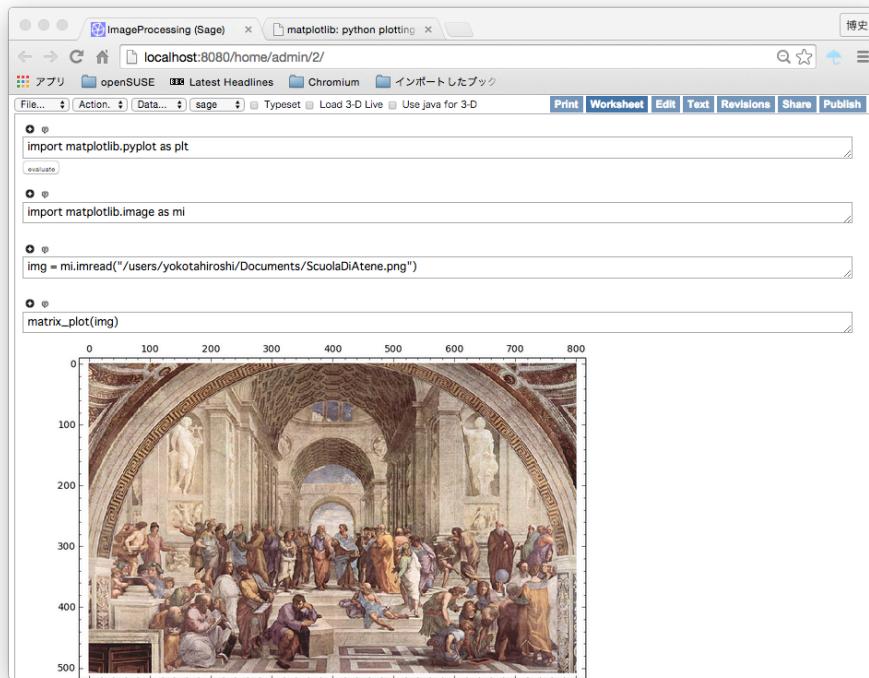


図 1.5 ノートブックへの画像の表示例

いかがでしょうか？このように Sage では商用の数式処理システムと大差がない程の使い勝手と機能を実現させているのです。そして、数式処理システムと身構える必要もなしに、ノートブック環境を持った Python 環境としても使えばよいのです。だから、Python を使って科学技術計算をしたいのであれば、なおさら Sage を導入しないという理由は皆無なのです。

### 1.3 Sage が目指すものは？

まず Sage の大きな特徴は、それ自体が一つの大きな Python 環境であるということです。ここで「**大きな Python 環境である**」と述べましたが、Sage のように数多くの OSS を利用することを考えれば利用するライブラリやアプリケーションの整合性という非常に厄介な問題が前面に出てきます。この Sage の動作環境に Linux がありますが、この Linux 環境と一言で括ってみても、実際は Debian, RedHat, openSUSE, Fedra, UbuntuCentOS, Gentoo 等々といったさまざまなディストリビューションと呼ばれるパッケージ管理の手法や/etc 以下のディレクトリ構成の違いを持つ了 Linux があり、同じ

ディストリビューションでも、公開された時期やライブラリの更新によって生じる微妙な差異も、このように大きなアプリケーションになると無視できなくなります。このことはさまざまなライブラリの参照を行うアプリケーションをコンパイルした方ならしばしば体験されたことと思いますが、ライブラリ間の依存関係でアプリケーションのコンパイルに失敗したり、ライブラリやディレクトリ構成の些細な変更が原因で一部の機能がまともに動作しないといったことが生じるのです。現在の Linux ディストリビューションの多くは (MS-Windows 以上にまともな) パッケージ管理が行われていて、そこでシステムやパッケージの自動更新が行われていたりしていますが、こういった点が Sage のように巨大なシステムになればなる程、ライブラリやアプリケーションの依存関係の管理という点では問題が生じ易くなるのです。

そこで Sage の開発者が採用した方法は、Sage のコンパイル、あるいは動作に必要なライブラリや実行ファイルといったものを全部一纏めにして配布することです。こうしてしまえばライブラリ等の整合性の問題に踏み込まずに済むことになります。これは決定的と言える程の手法ですが、その代わりに利用者は大きな Sage のパッケージを入手しなければなりません。しかし、この制約はブロードバンド環境が一般化した現在では、さほどに困難なことではなくなっているのが実情です。実際、Sage のソースが<sup>17</sup> 700MB と CD-ROM 一枚分になりますが、通常の映画 DVD の ISO イメージが 4.7GB 程度となるネット経由の DVD レンタルを考えると大きな問題ではないでしょう。また、多少時間がかかるっても良いのであれば入手に Torrent を使う方法もあるのです<sup>17</sup>。

さて、Sage には必要なアプリケーション一切合切を取り込んだパッケージであるということは判りました。では Sage を構成しているパッケージには何があるのでしょうか？これらのパッケージを分析するだけでも、Sage がシステムとしてどのような趣向があるかが判別できるというものです。

まず、Sage は何よりも数式処理システムですが、表は IPython をシェル<sup>18</sup>とし、数式自体の基本的な定義は SymPy が受け持っています。では、SymPy の能力を越える処理はどうしているのでしょうか？そのため Sage は数式処理エンジンとして GAP, Maxima, PARI/GP, Singular 等の専門の数式処理システムを取り込んでいます。まず、GAP は群論、PARI/GP は数論、Singular は可換環向け、そして Maxima が汎用の数式処理です。こ

\*<sup>17</sup> 昔話になりますが、1996 年頃はブロードバンドも一般的でなかったために、OLD-World Mac 上で動作する Linux である MkLinux の新しい開発版が公開されるとパッケージをダウンロードした CD-ROM を仲間内で郵送することで OS をインストールしたものです。それを考えると今は夢のような時代なのです。

\*<sup>18</sup> 利用者とプログラム本体との間を取り持つプログラムのことです。CUI によるユーザインターフェイスと思って良いでしょう。

ここで Maxima は Common Lisp 上で動作するために組込に適した Common Lisp の ECL が用いられています。さて、このように数式処理だけでも 4 種類あり、専門分野だけでなく処理言語さえも、それぞれが異なります。これらの数式処理のアプリケーションを繋げているものが Python という処理言語です。この Python の拡張は各種のライブラリを追加で読み込むことで行いますが、SymPy という数式処理を Python 上で行うためのライブラリがあるので基本的な数式の定義といったことは SymPy に任せています。

それから Sage には統計処理アプリケーションの GNU R を包含しています。この GNU R については、ここ最近、関連書籍も多く出版されている統計処理では標準的なアプリケーションで、Sage に含まれているということは高度な数式処理に加えて高度な統計処理も可能であることを意味します。ただし、Sage に含まれた GNU R は公開された R 向けに公開されたパッケージを全て含むものではなく基本的なパッケージを含むものです。この GNU R で公開されたパッケージの多くを追加することも可能ですが、全てができる訳はないようです。とは言え、GNU R を単体で用いることと比べ、さまざまなツールを駆使して作業を進めることができます。

では数値計算はどうでしょうか？たとえば、Sage に含まれている Maxima にも一応 LAPACK ライブラリが存在しますが、こちらは Common Lisp のコードに LAPACK の函数を単純に変換したもので、計算機の構造にまで踏込んで最適化したものではありません。それに対して Sage の数値計算は遙かに本格的です。Sage に付属の線形代数ライブラリには netlib 版の BLAS, LAPACK に加え ATLAS があります。まず、BLAS や LAPACK は線形代数の諸問題を効率的に解くためのライブラリで netlib で公開されていますが、これらのライブラリは特定の CPU に最適化が行われたものではありません。それに対して ATLAS は CPU への最適化が行われた LAPACK ライブラリで、当然、netlib で公開されている素の BLAS や LAPACK 以上の高速処理が望めます<sup>\*19</sup>。そして、これらのライブラリを Python で使うための Python ライブラリとして NumPy もあります。

さらに Sage には上述の数学関連のアプリケーションだけではなく、SQLite や ZODB3 といったデータベース関連のパッケージさえも含まれています。このことから分るように、Sage は単に豪華な Maxima のような単体の数式処理システムを目指しているのだけではなく、実用に耐え得る本格的な数値計算や数式処理機能を持ち、数学の諸問題に対処可能な環境を構築するという非常に野心的なプロジェクトであるという側面が如実に現われているのです。

---

<sup>\*19</sup> とは言え、商用の LAPACK(Intel の MKL や AMD の ACML) や GotoBLAS と比べるとやや劣ります。

## 1.4 Sage が包含するアプリケーションとライブラリ

Sage は様々なアプリケーションやライブラリで構成された巨大なシステムですが、それらを Python を使って繋ぎ合せたもので、その繋ぎ合せ方も一般の利用者が Python のことさえ理解さえしていれば容易に使えるようにできています。とは言え、どのようなアプリケーションやライブラリで Sage が成り立っているかを知っていれば、Sage を利用するにあたって「車輪の再発明」をするような二度手間を避けることができるでしょう。そのために、ここでは Sage を構成するアプリケーションやライブラリ等の概要をまとめておきます。

### 1.4.1 Sage の中核としての Python

Sage は Python を使って骨格が構成されています。現在、Python には 2.X 系と 3.X 系がありますが Sage は 2.X 系で構築されています。ちなみに 3.X 系では 2.X にある「古典的クラス型」が廃止されといった点や、他にも細かな違いがあつて上位互換性があるとも言えません<sup>\*20</sup>。そしてこの Python という言語は Sage というシステムを構築するだけではなく、全体を統括する処理言語としても用いられています。それから利用者と Sage との対話処理を行うためのシェル<sup>\*21</sup>として IPython を用いています。この IPython を用いることで入力の履歴の保存と再利用、入力行の編集処理といった利用者に役立つ機能を提供できます。さらにウェブ ブラウザ上の GUI として IPython Notebook が用いられています。この IPython Notebook はノートブック形式の UI をウェブ ブラウザ上で実現するもので、ノートブックの共用といったことも可能になります。また、IPython Notebook から Python だけではなく他の言語 (GNU R, Julia, Bash 等) も利用できるように言語に依存しない部分の切り分けを行った Jupyter というものがあり、こちらは SageMath Cloud にて GNU R, Julia や Bash を利用するために用意されています。なお、SageMath Cloud 上の Sage のフロントエンドは通常 IPython Notebook になっていますが、UI のデザインは正規の Sage のノートブックよりも洗練されたものになっています。この SageMathCloud については §9 を参照して下さい。

つぎに Python 上で多項式の四則演算、展開や因子分解、初等函数の初步的な微分積分といった比較的簡易な数式処理を可能とするライブラリの SymPy が Sage では用いられています。Sage ではこの SymPy を数式処理の骨格として用います。つまり、多項式や初

<sup>\*20</sup> 詳細は「What's New In Python 3.0」(<https://docs.python.org/3/whatsnew/3.0.html>) を参照して下さい。

<sup>\*21</sup> 利用者とアプリケーション（ここでは Python）との間を取り持つ役割をするアプリケーションです。

等函数等の数式の記号処理に必要な基本的なオブジェクトが SymPy であらかじめ定義されているので、あとはそれらを拡張することで Maxima や Singular といったより本格的な数式処理にオブジェクトを引き渡し、処理した結果を受け取るという手法を用いているのです。なお、この SymPy はオプションの描画機能以外では Python の他のライブラリに依存しないライブラリでもあります。それから大規模な数値多次元配列を扱うための基本的な数値計算ライブラリである **NumPy** があります。この NumPy を基に科学技術計算を強化した **SciPy** では、信号処理、フーリエ変換、数値積分、線形代数、行列処理、最適化や統計処理ライブラリ等を含みます。また、NumPy で定義された数値配列の可視化を行うライブラリとして **Matplotlib** があります。そして、NumPy を中核とした SciPy や Matplotlib の組合せによって Python で MATLAB 並の数値配列処理と可視化を可能にしています。一般的に数式処理は一般的に数値計算や数値配列の計算で MATLAB のような数値計算システムに対して精度では勝ることがあっても処理速度で劣ったり、そもそも中規模な数値配列ですら能力的に扱えない面がありますが、Sage では NumPy を中核とする SciPy 等のライブラリを組み合わせて用いることで大規模な数値配列の計算でさえ MATLAB と同水準の処理を可能にしているのです。

Python で画像を処理するための基本的なライブラリとして **PIL** があります。この PIL を用いることで画像データの取込、画像データへの出力とさまざまな画像処理が可能になります。なお、PIL 自体は setuptools に対応しておらず、Python 2.X 環境のみの対応で開発が止っているので、この PIL から分岐した Pillow が 2.X でも広く用いられています。ただし、MATLAB 上で行うように画像を数値配列として読み込んで処理を行うのであれば上述の Matplotlib を使うことになります。そして、PIL で読み込んだ画像データを NumPy の数値配列に変換することも Matplotlib で行うことができます。

また、Python で記述されたライブラリの導入のために **setuptools** もありますが、**setuptools** を用いなくても Sage に用意されたライブラリを別途入手して拡張することも可能です。このことは後の章で述べることにします。また技術計算分野では沢山の C で記述されたライブラリが存在します。これらのライブラリを利用すれば Python で同機能のライブラリを構築する手間が省けるだけではなく、C を併用することでより高速な処理が可能となるでしょう。その目的のために **Cython** があります。

その他の Python パッケージを列記しておきましょう。**Pygments** は Python の構文に従って命令等に着色したテキストを出力するためのライブラリです。**PyCRYPTO** は Python の暗号化ツールキットで、たとえば SSH 接続でネットワークに繋った計算機（実物、仮想も含めて）間でのデータ転送を行うといったときに必要となります。**python\_gnults** は libgnutls のラッパーです。**SQLAlchemy** は Python のための

ORM(Object Relational Mapping) ライブラリです。これはデータベースとオブジェクト指向言語との間のデータの変換で用いられるものです。**mpmath** は多倍長浮動小数点数演算ライブラリです。**Pynac** は C++ の数式処理ライブラリ GiNaC (GiNaC is Not a Computer algebra System) の Python への実装です。**CVXOPT** は Python の凸最適化 (convex optimization) のためのパッケージです。**NetworkX** は Python で記述されたネットワーク分析用のライブラリですが Sage ではグラフ描画で用いられています。**Sphinx** は文書整形ツールで, Python の文書文字列の整形で用いられる標準的なツールの一つで, Sage では文書生成ツールとして用いられます。ちなみに Sage のマニュアルは **reST(reStructuredText)** と呼ばれる組版指示 (markup) 言語のテキストファイルとして記述されています。なお, Python で記述された **Docutils** の命令を用いることで reST から HTML, XML, LaTeX, ODF 等の各書式に変換することができます。**Pexpect** は Python 向けの疑似端末モジュールで, 他のプログラムの制御や自動化のためのツールです。名前から予想されるように (Pexpect= Python+expect), Unix の expect 命令のような処理ができます。**Mercurial** はライブラリ等のバージョン管理のために Python で記述された分散型のバージョン管理システムです。**Twisted** はイベント駆動型のネットワークロギングフレームワークです。**MoinMoin** はウェブ ブラウザを利用した UI の構築で用いられています。この MoinMoin は Wiki のクローンで **PikiPiki** を基としたものです。ちなみに「**Moin moin**」の意味ははドイツ語の挨拶の俗語で「おはよう」, 「こんにちは」, 「こんばんは」等の意味に対応することです。

#### 1.4.2 Python 以外の処理言語

Sage は Python でさまざまなアプリケーションやライブラリを繋ぎ合せたシステムです。逆に言えばそういったアプリケーションやライブラリー式が一纏めになっており, Python を介さなくとも単体で使うこともできるのです。ただし, このために UNIX 環境ではパスの設定を適切に行う必要があります。また OSX 版の Sage.App の場合は Finder に表示される Sage メニューから「Terminal Session」→「Misc.」で ecl, Python, iPython といった主要なアプリケーション単体の起動が行えるだけではなく, Bash を起動させる「sh」を選択することで, Sage に含まれて Sage から利用できるアプリケーションやライブラリを利用するための設定が行われた Bash が起動されるので, その環境で C や FORTRAN 等の利用も行えるのです。

#### 1.4.3 数式処理と統計に関連するアプリケーション

Sage の基となっている Python パッケージは SymPy です。この SymPy 単体だけで多项式の展開や因子分解といった基本的な処理, 初等函数の微分や積分といった計算が可能

ですが、この汎用の数式処理である Maxima を併用することで数式処理システムとしての Sage の骨格を構成します。ただし、Maxima は Common LISP 上で動作する数式処理であるために数値計算はそれ程得意ではありません。また、汎用の数式処理であるために各分野の専門アプリケーションと比べると機能的に劣ります。そのために Sage では数学の専門分野で主要なアプリケーションが利用できます。たとえば、数論に関しては数論専門の数式処理の PARI/GP や GAP、可換環論向けには Singular が利用できます。まず、PARI/GP は数論向けに優れたライブラリを持っています。ちなみに数式処理システム RISA/Asir も Sage と同様に数論関数等で PARI ライブラリを利用しています。そして、GAP は莫大な群のデータを持っています。また、Maxima は 1960 年代に開発が進められた古参の数式処理システムのために近年、応用が進んでいる Gröbner 基底を扱うパッケージの機能はそれ程高いものではありません。そのために可換環専門の数式処理の Singular を用います。また、統計については GNU R を包含しています。この GNU R には莫大なパッケージが CRAN<sup>\*22</sup>で公開されていますが、Sage 付属の GNU R にはそれらのパッケージが全て含まれていません。しかし、岡田氏の RjpWiki<sup>\*23</sup>の「追加パッケージをなんでもかんでも追加する」でパッケージを追加する方法が紹介されており、この方法で Sage の GNU R に相当数のパッケージを入れることができます。

#### 1.4.4 光線追跡

3D グラフィックス処理では光線追跡ソフトウェアの Tachyon があります。この Tachyon には 3 次元分子可視化プログラムの VMD(Visual Molecular Dynamics) が組込まれています。ところのこの VMD は本来は分子動力学計算アプリケーションのプリ・ポストアプリケーションとして用いられていたようですが、さまざまな方面で利用されています。このように Sage では本来の目的とは別の目的で機能が用いられているアプリケーションが多くあります。ここで Sage で Tachyon を利用した例を示しておきます：

---

```
t6 = Tachyon(camera_center=(0,-4,1), xres = 800, yres = 600,
               raydepth = 12, aspectratio=.75, antialiasing = True)
t6.light((0.02,0.012,0.001), 0.01, (1,0,0))
t6.light((0,0,10), 0.01, (0,0,1))
t6.texture('s', color = (.8,1,1), opacity = .9, specular = .95,
           diffuse = .3, ambient = 0.05)
t6.texture('p', color = (0,0,1), opacity = 1, specular = .2)
t6.sphere((-1,-.57735,-0.7071),1,'s')
t6.sphere((1,-.57735,-0.7071),1,'s')
t6.sphere((0,1.15465,-0.7071),1,'s')
```

---

<sup>\*22</sup> <http://cran.r-project.org/>

<sup>\*23</sup> <http://www.okada.jp.org/RWiki/>

```
t6.sphere((0,0,0.9259),1,'s')
t6.plane((0,0,-1.9259),(0,0,1),'p')
t6.show()
```

この例では Tachyon のオブジェクトをあらかじめ生成し、そのオブジェクトに光線追跡すべきオブジェクトや光源の情報を追加してメソッド `show()` で初めて光線追跡の計算実行と結果表示を行います。ここで生成した画像を図 1.6 に示しておきますが、メソッド `show()` によって Sage を仮想端末上で動かしている場合は外部アプリケーションを使って、Sage のノートブックを利用すればノートブックに画像が表示されます：

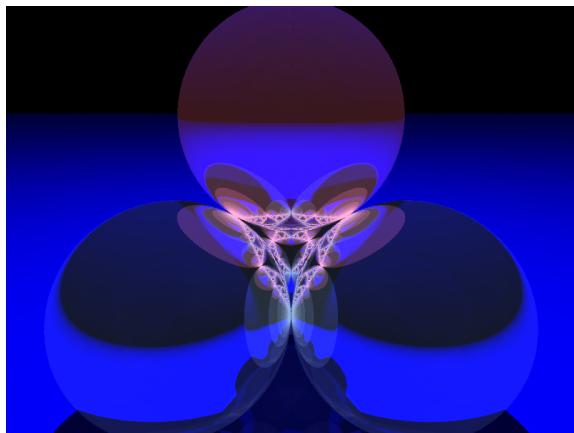


図 1.6 Sage から Tachyon を利用

このように Sage は雑多なアプリケーションやライブラリへの一種のシェルとして動作していることが理解できるでしょう。そして、Tachyon のように独立したアプリケーションも至って自然な形で Sage に組込まれているのです。このように Python さえ知っているれば、さまざまなアプリケーションを Python の世界でごく自然に利用できるという点が Sage の大きな特徴なのです。

#### 1.4.5 数値計算ライブラリ

数値行列計算では **BLAS** や **LAPACK** といったライブラリが有名です。ここで「**LAPACK(Linear Algebra PACKage)**」は数値行列処理を目的とするライブラリで、線形方程式の求解や固有値問題を扱うことができます。この LAPACK は「**BLAS(Basic Linear Algebra Subprograms)**」と呼ばれるベクトルと行列の基本的な計算を効率良く処理することを目的としたルーチン群上で構築されています。BLAS の公式標

準実装は **netlib**<sup>\*24</sup>で公開されていますが、BLAS の性能が LAPACK の性能に直接関係するため最適化を行った BLAS が幾つか存在します。まず、フリーのものでは「**ATLAS(Automatically Tuned ALgebra Software)**」と「**GotoBLAS2(後藤 BLAS)**」<sup>\*25</sup>で、商用のものには Intel の「**MKL(Math Kernel Library)**」や AMD の「**ACML(AMD Core Math Library)**」です。これらの最適化 BLAS については一般的な利用者は MKL, ATLAS や GotoBLAS で十分、ヘビーユーザなら MKL か GotoBLAS、新規アルゴリズム開発等の学術向け用途には GotoBLAS が良いようです [9]。なお、BLAS は数値行列処理を高速に行うことを目的にしたライブラリですが、実際に効果が出るのはサイズの大きな計算量を必要とする行列で、逆に計算量が極端に小さな行列では遅くなる傾向があります。そのために BLAS を単純にブラックボックスとみなして使うべきではなく、どのような原理で動作しているかを理解しておく必要があります [9]。さて、Sage にはこの中で ATLAS が組込まれています。もし、貴方が Sage をソースファイルからコンパイルするときは、この ATLAS 関連のコンパイルで相当な時間を費します。

**GSL(GNU Scientific Library)** は C と C++ 向けの科学技術計算用のライブラリで、乱数生成、特殊函数、最小二乗法を用いたデータ補間等の 1000 を越える数学ルーチンを含んでいます。

#### 1.4.6 テキスト処理

**iconv**(Internet Codeset Conversion Library) は Shift-JIS, EUC, UTF-8 等の文字コード変換で用いられる標準 API です。

#### 1.4.7 端末関連

**freetype** はフォントエンジンを実装したライブラリで、フォント関連の処理ができます。**readline** は仮想端末上で Emacs 風の編集や履歴操作を可能とします。**termcap** は端末機能が記載されたデータベースです。

#### 1.4.8 その他のライブラリ:

**boehm\_gc** はガーベジコレクションを行うためのライブラリです。**FLINT(Fast Library for Number Theory)** は数論の計算を行うために最適化された C のライブラリであり、GMP との併用を前提としています。**MPIR** は多倍長整数、有理数ライブラリ、**MPFI** は区間数

---

<sup>\*24</sup> <http://www.netlib.org/blas/>

<sup>\*25</sup> ATLAS と GotoBLAS2 はに BSDL で配布されています。

演算ライブラリ (INRIA), **MPFR** は多倍長浮動小数点演算ライブラリ (INRIA), **NTL(Number Theory Library)** は数論向けの C++ ライブラリで, GMP との併用を前提にしています. **IML** は整数行列ライブラリで ATLAS/BLAS+GMP と併用が前提になっています. **cddlib** は多面体生成ライブラリ, **Cephes** は数学ライブラリ, **lcalc** は L-函数の計算, **GD** は画像処理ライブラリ, **PPL** は *Parma Polyhedra Library* の略から判るように多面体を扱うためのライブラリです. **Givaro** は数論や代数計算のためのライブラリで,  $\text{GP}(q)$  や  $\mathbf{Z}/p$  上のベクトルや行列が扱えます. **LibBox** は, 密, あるいは疎行列に対する計算線形代数計算向けのライブラリです. **zn\_poly** は  $\mathbf{Z}/n[x]$  上の多項式向けの計算ライブラリ, **libgpg\_error** は GnuPG 関連のライブラリとなっています. **Symmetrica** は古典群と対称群の表現, 対称函数や対称式, 有限群の函手を扱い, **Clique** はグラフのクリーク (clique) 探索が行えます. また, **Gfan** は Gröbner 基底の計算が行え, **GLPK(GNU Linear Programming Kit)** は線形計画法 (LP) や混合整数計画問題 (MIP) を解くためのソルバーです. **fplll** は LLL-reduces euclidean lattices, **PALP** は多面体の頂点や面の数え上げを行うルーチンを含んでいます. **cvxopt** は凸最適化を行うためのライブラリです. **GMP-ECM** は整数の素因子分解向けの Curve Method を収録したツールです.

#### 1.4.9 データベース関連:

**SQLite** は比較的軽量な SQL データベースエンジンで, 小規模なデータベースの構築に向いています. この SQLite はサーバが不要で, その利用で他の DB のような事前設定を行う必要がありません. だから必要に応じて思い立ったときに即座に使うことができるのです. Sage で SQLite を利用するためには sqlite3 ライブラリを用いることになります. この SQLite の利用については §6 を参照して下さい. **SQLAlchemy** は Python の SQL ツールキットです. **ZODB3** は Zope Objective Database で, **OpenCDK** は公開暗号開発キットです.

#### 1.4.10 ユーティリティ:

**f2c** は FORTRAN のコードを C のコードに変換するためのツールです. **patch** は文字通りソースファイルのパッチ当てに用いられる命令です. **lint** は C コードの検証が行えるツールです. **gnutils**, 一般的な画像ライブラリとして **libpng** と **zlib** があります. **libgrypt** は GnuPG で用いられているコードに基いた汎用的な暗号ライブラリです. **SCons** はソフトウェアのビルドツールです.

### 1.4.11 Sage のパッケージ

`extcode,boost-cropped,ratpoints` は橙円曲線上の有理点を計算するためのパッケージです。 `sympow, conway_polynomials` は Conway 多項式のパッケージです。 `gdmodule,rubiks` はルービックキューブを Sage で扱うためのパッケージです。 `genus2reduction,libm4ri,eclib, polybori,elliptic_curves` は橙円曲線パッケージです。 `graphs` はグラフ理論向けパッケージです。 `polytopes_db` は polytope のデータベースです。

## 1.5 一般の Python パッケージ

Sage に標準に含まれていない Python パッケージもインストールすることが可能なことがあります。一つは Sage の環境で Python パッケージを構築してしまえば良いのです。また、あらかじめ用意されたパッケージもあり、そのパッケージを利用するためには該当するパッケージを入手して、`sage -i パッケージ` でインストールすることができます（もちろん、全ての環境で可能とは限りません）。ここで、「`sage -i`」でパッケージをインストールする場合はパッケージの構成は Sage のディレクトリの直下の `spkg/build` で行われ、正常にインストールされると生成されません。なお、パッケージの構築やインストールの記録は `logs/pkgs` にパッケージ名に修飾子が ‘.log’ のテキストファイルとして収められます。

## 1.6 この本の方針

さて、この本はどのような方針で進めるべきでしょうか？一つの方法は Sage のマニュアルを片つ端から翻訳して載せることです。そうすると Sage だけではなく、Maxima, Singular といったアプリケーションの解説も必要になり、幾ら紙面があっても足りないでしょう。もう一つは理論的背景を解説することです。こちらも基本概念から解説することはとても大変なことです。だからと言って高校数学程度の幾つかの例題で Sage がどのように使えるかを試すことだけでは物足らないし、別に本にしなくてもワークシートをそのままインターネット上に公開する程度で十分でしょう。

ここで前述の入門書「はじめての Sage」では Sage の利用者を次の四種類に分類しています：

---

Sage 利用者の分類

---

Sage 習熟者	Python も Sage もよく判っている
Sage 知見者	Python は知っているが Sage を少し齧った程度
SAGE 新米	Python を知らないが、最低一つのプログラム言語を挙げられる
プログラム作成新米	計算機がどのように動作するのか知らないし、プログラムを組んだこともない

この分類からも判るように、SAGE を使うためには Python の知識が重要であることが判りますね。だからといって **Python というプログラム言語の A から Ω まで** をこの本で開陳する必要はないと判断します。そこで、この本では単純に「**SAGE を使ってみたいという人**」を対象にし、Sage を調べることで、Python にも慣れてしまう戦術で進めるつもりです。

そして私は特に「**Python を使って数学をどのように表現しようとし、実際にどう表現しているのか**」ということを中心に探って行きたいと思っています。具体的には Sage で数学の対象がどのように表現されているかを、PEP と呼ばれる Python の開発で重要な規格書に相当する文書の記載や、実際の実装方法を Sage のソースファイルを必要とあらば観察し、これらの表現がどのように Maxima などに引渡されているかを確認するのです。このことは何時か Sage の拡張や類似の環境を構築する際に大きく役立つ筈です。そして、この方針こそが Sage を育てて行くという観点からも重要なことではないかと私は思っています。



## 第2章

# オブジェクト指向について

Heil dir, Sonne!  
Heil dir, Licht!  
Heil dir, leuchtender Tag!  
Lang war mein Schlaf;  
ich bin erwacht.  
Wer ist der Held, der mich erweckt'?

## 2.1 Sage と Python の関係

Sage は Python で構築した数式処理アプリケーションというよりも既存の数学アプリケーションを Python で繋ぎ合せて創り上げた数学のための統合環境です。したがって数学に関するアプリケーションを使う必要があるって Python が自在に使える方にとっては是が非でも徹底的に使い倒すべきシステムなのです。そして Python について不案内な人にとっては Python がどのような言語であるかを知っておくに越したことはないという結論になります。

## 2.2 Python はどのような言語か

Python がどのような言語であるかは Google 等の検索エンジンを使って検索したり、 Wikipedia で調べればおおよそのことが判ります。実際に Wikipedia で調べてみるとオランダ人の **グイード ヴァン ロッスム (Guido van Rossum)** <sup>\*1</sup> が作った OSS(Open Source Software) のプログラム言語であること、オブジェクト指向プログラミングに対応していること、それに加えて BBC 制作のコメディ番組「**空飛ぶモンティ・パイソン**」への言及もあります。さらに記事を読み進めてゆくとプログラマの生産性とコードの信頼性を重視した設計、核となる構文や文法を必要最小限に抑えていること、そして大規模な標準ライブラリがあることが書いてあります。

しかし、Python の特徴には機能、拡張性や言語的な仕様に留まらない文化的な側面もあります。たとえば Python の開発ではコミュニティの存在が前提にあり、そこで議論を反映した「**PEP**」と呼ばれる文書を基に開発が進められている点が挙げられます。なお Sage は Python の上に立脚したプロジェクトするために Python 流儀の影響を大きく受けますが、Sage にはまた Sage の流儀があるために PEP に厳密に従っているのではなく、Python 側も周囲にその流儀を強いることがありません。この章では Python の言語仕様の基礎になるオブジェクト指向プログラミングがどのようなものであるかを語ることにします。

---

<sup>\*1</sup> カレル チャペックの戯曲「ロボット (R.U.R.)」は Rossum's Universal Robot(ロッサム汎用ロボット) だったりします。

## 2.3 オブジェクト指向プログラミングの哲学的側面

### 2.3.1 プラトンのイデア論

Python は「オブジェクト指向プログラミング (Object Oriented Programming)」に対応した計算機言語です。これはオブジェクトという概念を導入することでプログラミングの生産性向上を図っていると説明されます。このオブジェクト指向プログラミングには「クラスに基くもの (class based)」と「プロトタイプに基くもの (prototype based)」の二種類があります。Python は前者のクラスに基くもので、具体的にはクラスというオブジェクトの雛形を用意し、その雛形を使ってプログラムが扱うデータに対応するインスタンスを生成して処理を行うこと、クラスには属性やメソッドを備えているので、そのインスタンスの処理でそれらが使えること、クラスには親子関係に類似した階層構造があり、下位のクラスでは上位の属性やメソッドが継承と呼ばれる手続で利用可能であるという長所があることでしょうか。ただこの本でこういった話を延々と進めて一向に面白くないので、ここでは脇道に大きく逸れることにしましょう。

この手順を街学的に説明するためにプラトン (Πλάτων, Plato) の「イデア論 (Theory of Forms)」が引っ張り出されることがあります。このイデア論によれば我々が考察の対象とする「個体 (individual)」には「思惟によってのみ知られる世界」、すなわちイデア界に「イデア (ἰδέα, idea)」が存在して個体はそのイデアの像になります。だから貴方のそばに居る三毛猫の「みけ」はそれに対応する「三毛猫のイデア」が「イデア界」に存在し、そのイデアの現世での像が「みけ」になるという主張です。そしてイデアは思惟によつてのみ知覚できることに加え、さらには「永遠不滅」といった超越的な性質を持っています。このことからイデアは現実にある対象を「理想化したもの」で、ちょうど「鋳型」のような役割をしています。ここでプラトンはイデア界こそが真実の世界であって現世についてはイデアが投影された「影の世界」、要するに「模倣物 (εἰκόνη) の世界」と見なしています (c.f. 「洞窟の比喩」 [15])<sup>\*2</sup>。これをオブジェクト指向プログラミングに当て嵌めると、まずオブジェクトがイデアに対応し、計算機で扱う個々のデータそのものはオブジェクトが計算機内部で「実体化したもの」と説明することができます。ちなみにオブジェクトが計算機上のデータとして「実体化」することを「インスタンス化 (instantiation)」、そして、「実体化したオブジェクト」のことを「インスタンス (instance)」と呼びますが、「イデアの現世における実体化」も英語では同じ「instantiation」になります。と、このようにクラスとインスタンスの関係はイデアと個体の関係に類似していることが判り

<sup>\*2</sup> 「こんなにまずい家の普請を誰がした！」と言いたいところですが、現世の否定的側面をことさら強調したものが後述のグノーシス主義になります。

ます。

さて、誰がイデアを実体化し、それもどういった理由なのかという素朴な疑問になると途端にプラトンは歯切れが悪くなります。まず実体化させたのは「**デーミウールゴス**(δημιουργός, demiurge)」で、イデアを模倣して世界を創世した理由は貧欲な神「**エロース**(Ἔρως, Eros)」がイデアの美に憧れたためと述べていますが納得できるものではありません。また、イデアは美や善に関わるもので醜いものや惡にイデアは存在しないと述べてもいますが、それなら「**何が美なのかをヒキガエルに聞いてみろ!**」とヴォルテール(Voltaire)ならずとも言いたくなるでしょう。

このような「**機械仕掛けの神**(Deus ex machina)<sup>\*3</sup>を持ち出されても信じるしかない



図 2.1 ヘルメス・トリスマギストス

ところは哲学というよりも宗教であり、実際、イデア論はヘレニズム世界のさまざまな宗教に大きな影響を及ぼします。まずイデア論を基に超越的な「一者(το ἕν, to hen)」からの流出による世界の創造(流出説)を取り入れた「**新プラトン主義**<sup>\*4</sup>」、デーミウールゴスによる悪しき世界の創造、肉体という牢獄に囚われ星辰の支配を受ける人間、死後の超越的な神への魂の帰一を柱とする「**グノーシス主義**(Γνωστικός)」に繋がります。ここでヘルメス・トリスマギストス(三重に偉大なヘルメス、Hermes Trismegistus, Ἑρμῆς Τρισμέγιστος)が記したとされる「**ヘルメス文書**」と呼ばれる一群のグノーシス主義の文書があります。ここでのヘルメスはギリシャ神話の神ヘルメスとエジプト神話の神トート(Θωθ)<sup>\*5</sup>がヘレニズム時代に(おそらくエジプトで)融合したもので、鍊金術では「**賢者の石**<sup>\*6</sup>」を実際に手にした人物<sup>\*7</sup>とされています。そのヘルメス文書の一つの

<sup>\*3</sup> 古代ギリシャ悲劇で收拾がつかなくなった話を解決するために唐突に神が登場すること(たとえばソフォクレース(Σοφοκλής)の「ピロクテーテース(Φίλοκτήτης)」の終盤に現われるヘーラクレース(Ἡρακλῆς))です。

<sup>\*4</sup> 「後世の呼び名で、その信奉者達はプラトンの思想そのものと思っていました。

<sup>\*5</sup> 頭がトキ(ibis)の神様です。

<sup>\*6</sup> 賢者の石は鍊金術師が探し求めた究極の靈薬で、鉄などの非貴金属を貴金属の金に変え、人間を不老不死にします。

<sup>\*7</sup> 図 2.1 の恰好の人物どこかで見たことがありませんか? MIT の SICP(Structure and Interpretation of Computer Programs)の扉絵の人物に似てます。つまり  $\lambda$ -函数概念は計算機科学の「賢者の石」で「 $A$  にして  $\Omega$ 」なのです!

「ポイマンドレース (Poimandres)」[10] によると人間は元来、神の子で美しい神の似姿として創られたとされます。あるとき彼は高次で純粋な天界<sup>\*8</sup>から下位の地上に向いますが、その際に通過した恒星、土星、木星等の星辰の支配を受けることになり、地上にてフュシス ( $\phiύσις$ , 自然) 内に写った自分の姿に恋してフュシスと愛欲に陥り、**フュシスは愛する者を捕へ、全身で抱きしめて互に交わった** 結果、人間はフュシスに捕えられて肉体を牢獄とする存在になったといいます。この伝説<sup>\*9</sup>が人間の本質が神の似姿のために不死であるものの消滅する肉体に囚われ、その上、星辰に支配された存在であるという二面性を持つことの説明になっていますが、同時にヘレニズム文化圏でのオリエント諸国からの占星術の影響とイデア論を中心とした哲学が秘儀化して宗教へと変じてゆくありさまが刻印されていると言えるでしょう。なお、この世はデーモウールゴスが誤って創造したものだという厭世的な観点は新プラトン主義はもちろんのこと、キリスト教徒の主流派からも反駁されます<sup>\*10</sup>。それどころか本質的に默示的な宗教であったキリスト教は徐々に合理的な宗教へと変貌します<sup>\*11</sup>。この変貌は教父と呼ばれるキリスト教神学者によるもので、特に若い時にマニ教徒<sup>\*12</sup>でもあった教父アウグスティヌス (Augustinus Hippoensis, Augustine of Hippo) が新プラトン主義をキリスト教神学の理論付けに用いたことが大きく影響しています。このときに新プラトン主義のフィルターを介した形でアリストテレス ( $\text{Αριστοτέλης}$ , Aristotle) の哲学も部分的に受容されます。キリスト教と古代の間には大きな断絶があるのも事実ですが、ヘレニズム文明の同心円的な宇宙観、星辰信仰やイシス信仰をマリア崇敬として引継ぐ等、ヘレニズム文明の遺産を引き継いでいる一面もあるのです。

ここで本題に話を戻すと、プラトンのイデア論はオブジェクト指向プログラミングでのクラスとインスタンスの関係に類似がみられるものの、そのインスタンス化の手順の類似に留まります。実際、真っ新たなシステムで「三毛猫!」と唱えれば完全無欠な三毛猫のクラスが我等のプログラム上に降臨することはありません。そしてクラスは「**神聖ニシテ侵スヘキアラス**」な超越的な代物ではなく、現実の対象から抽出されるべきものなのです。だから我々が扱う対象は「**どのようなものであるかを語れる**」もので、クラスは対象が「**何であるかを語るもの**」でなければなりませんが、このようなものに「**概念**」があります。そこで概念が何であるかを述べることにしましょう。

\*8 この宇宙観は同心円状の天動説です。

\*9 おおよそ宗教や宗教的な代物はその伝説を続々と生成するものです。現在でもカトリックでは列聖で、共産主義は英雄で聖者と伝説を生産するという有様です。そして新たな伝説や聖人達を量産することを止めて博物館や図書館で安心して閲覧できるようになった時点が宗教の死なのです。

\*10 全知全能の神は半端なことをする筈がないという反論です。

\*11 その際にグノーシスの影響にあった教義の排除が行われています。たとえば「ユダの福音書」等を含むナグ・ハマディ文書のように瓶に入れて洞窟に埋められたりします。

\*12 マニ教 (摩尼教, Manichaeism) はマニ ( $\text{Μάνης}$ , Mani) が開祖のグノーシス主義の世界的宗教です。

### 2.3.2 概念について

プラトンのイデアは「**思惟にのみによって知覚されるもの**」で永遠不滅なものです。こういった代物が個体とは別個に勝手に実在し、その上、「**思惟で知覚できる**」ように努力しなければならないという状況は人間の手に余る状態なのです。このイデアのように思惟によって知覚されるものに「**概念 (concept)**」もあり、こちらはイデアのような超越的で天下り的なものではありません。この概念が実在するかどうかはスコラ哲学で「**普遍論争**」と呼ばれる論争になっていますが、その存在の有無はさておいて概念は我々の対象に対する理解に従うものです。実際、概念がどのようにして得られるかと言えば、対象を特徴付ける「**微表**」、つまり「**属性**」を抽出し、これらの属性を共通性で纏めることから得られます。要するに「**何であるか?**」や「**それがどのようなものであるか?**」という問への回答から、それを特徴付ける形や色や機能を纏めることで得られるものです。すなわち概念は人間が認知し得る具体的なもの、たとえば対象の形や色といった「**形相 (εἶδος)**」から出発し、我々が対象をどのように語るかということ、つまり「**説明規定 (λόγος, account)**」なのです。このように概念はイデアとは逆に個体や現象等の具体性なものから抽象性・普遍性を目指すものです。なお、概念は「**名辞 (term)**」としても現れますが、名辞はあくまでも概念が乗る器であって概念そのものではありません。

このように概念は人間が認知し得る具体的なもの、たとえば物の形や色といった現物の「**形相**」から出発するため、人間とは無関係にどこかに実在し、永遠不滅で超越的なイデアとは性質が異なるのです<sup>13</sup>。そして概念は我々が対象をどのように語るかということ、つまり、「**説明規定**」であり、だからこそ、その対象への理解が深まることで語られることの内容が深まることも理解されるでしょう。そしてこの「**それが何であるか?**」や「**それがどのようなものであるか?**」といった問への回答についてより深く考察した人物の一人がアリストテレス (*Aριστοτέλης*) です。

このアリストテレスとプラトンの思索の方向性の違いはラファエロ (Raffaello) <sup>14</sup> の有名な絵画「アテナイの学堂」[39] の中央に起立している両者の手の違いで表現されていることはよく知られています。図 2.2 に示すようにプラトンは天上 (イデア=抽象) を指し、アリストテレスは地上 (形相=具象) を示すというかたちにです。つまり、イデア

<sup>13</sup> なお、プラトンはイデアを *ἰδέα* とも *εἶδος* とも区別せずに呼んでいます。このことから判るようにイデアはものの形状に深く関係するものだったのです。これはアリストテレスも同様ですがプラトンのイデアのことを専ら *εἶδος* と呼んでいます。

<sup>14</sup> ルネサンスにヘルメス文書とプラトンの全集がフィチーノ (Fichino) によってラテン語に翻訳されます。これらは「古代神学」と呼ばれ、これを契機に新プラトン主義は大きな影響をルネッサンスに与えていました。そして「アテナイの学堂」はその影響を受けたものの一つなのです。

は地上の個体から超越した、天界に存在する超越的なものであるのに対し、概念は地上の個体の徵表から取り出されるということなのです<sup>\*15</sup>。

そうして得られた概念は複数の主語の述語になり得るという性質を持ちます。なぜなら概念はあるものを語るもので、だから対象 A を語るときに「A は X である」となれば概念は対象 A の述語 X として現れます。さらに対象 A だけに限定されずに他のある対象 B についても「B は A である」と語り得るという意味です。このように概念は複数の対象の述語と成り得る性質があります。この複数の主語に対してその述語になる性質のことを「普遍」と呼びます<sup>\*16</sup>。たとえば「猫」という「概念」は、その辺にいる「みけ」や「たま」、その他の貴方の周りで見掛ける野良猫  $x$  についても「 $x$  は猫である」という命題が作られます。だから「猫」という「概念」は普遍になります。その一方で「みけ」や「たま」は個体に強く結びつけられているために「これがたまです」と個体を特定するだけで、複数の主語を取り得るという意味の普遍でありません。この「みけ」のように個体に結び付けられた概念を「個体概念」と呼びます。

「猫」という括り(あつまり)に対して「三毛猫」、「黒猫」、「白猫」、「虎猫」等の毛並で分類することもできます。これらは「猫」の毛並について述べたもので、こちらは「猫」という概念よりも個々の猫をより詳細に説明するものになっています。このように概念には「類似する個体とまとめてより包括的に説明しようとする概念」、すなわち「個体から離れた側の概念」、それから逆に「個体をより詳しく説明しようとする概念」、すなわち「個体に近い側の概念」の二種類があることが判ります。そして、「対象を類似する対象とまとめて包括的に語ろうとする概念」は「個体をより詳しく説明する概念」を包含します。このように一つの対象を語る二つの概念があつて、一方の概念が他方の概念を包含するときに包含する側の概念を「上位概念」と呼び、逆に個体をより詳しく語ろうとする概念のことを「下位概念」と呼びます。これらの二つの概念を比較すると上位概念がより普遍で

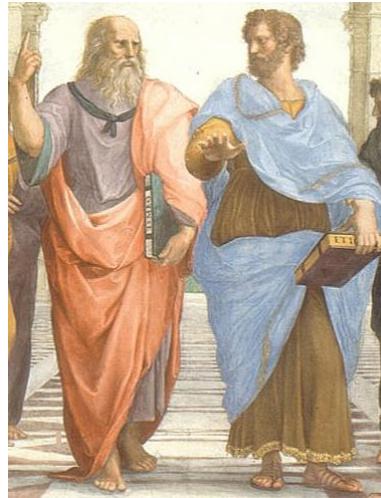


図 2.2 アテネの学堂より: プラト  
ンとアリストテレス

<sup>\*15</sup> ここからも神的なものは天界にあるという同心円状の天動説に基づく宇宙論が伺えます。

<sup>\*16</sup> いろいろなものを取り替えて使えるものに「ユニバーサル」の名前を冠していることはこのように主語を取り替えられる性質に擬したもので、

す。たとえば「三毛猫は猫である」という命題では「猫」が上位概念で「三毛猫」が下位概念になります。そして、「猫」と「三毛猫」の二つの概念を比べると、より細かく個体の「みけ」を説明している概念が下位概念の「三毛猫」です。実際、「三毛猫」は「猫である」ことに加え、「毛の色が黒・茶・白の三色である」の二つの性質が述べられるからです。

また上位概念を「類概念」、あるいは「類 (genus)」、下位概念を「種概念」、あるいは「種 (species)」と呼びます<sup>17</sup>。先程の「猫」で解説するならば「三毛猫の類概念」が「猫」、「三毛猫」が「猫の種概念」になります。そして種の違いを示す微表(特徴)を「種差」と呼びます。たとえば先程の「三毛猫」、[虎猫]、… の例では「毛並」の違いが種差になっています。それから「上位」と「下位」の意味はどちらがより普遍的であるかということに対応しており、より普遍的である上位概念は下位概念を包含します。そしてには概念には上限と下限があり、最上位の概念を「範疇 (カテゴリー, Category)」、最下位の概念を「単独概念」、あるいは「個体概念」と呼びます。この個体概念は個体を直接指示する概念であり、当然、個体に最も近い概念になります。それに対して範疇は個体を含む概念の中で最も普遍的な概念となります<sup>18</sup>。

この概念の階層構造についてはアリストテレスが「範疇 (カテゴリー) 論」等の著作で述べています。ところで、ともすればプラトンに批判的なアリストテレスをイデア論が秘儀化しはじめた新プラトン主義の哲学者達は「師の思想を秘匿するために批判していた」と捉えるようになっており、アリストテレスの論理学は新プラトン主義の哲学への入門書としても重要視されています<sup>19</sup>。このアリストテレスの受容に決定的だったのはポルピュリオス ( $\Pi\sigma\varphi\mu\rho\iota\sigma$ , Porphyry of Tyre) が記述した「手引 (エイサゴーゲー, *Eἰσαγωγή*, Isagoge [26])」<sup>20</sup>です。この「手引」でポルピュリオスはプラトンとアリストテレスを無理なく結び付けることに成功し、その結果、この「手引」は(新プラトン主義の)哲学を学ぶにあたって最初に読むべき本とされます。さらにはこの「手引」は西ローマ帝国崩壊の混乱の中に西ヨーロッパに残された数少ない哲学書のひとつになり、その結果、西ヨーロッパの哲学に大きな影響を及ぼすことになります。さて、この手引によるものごとを語るということには「類」、「種」、「種差」に加えて「特有性」と「偶

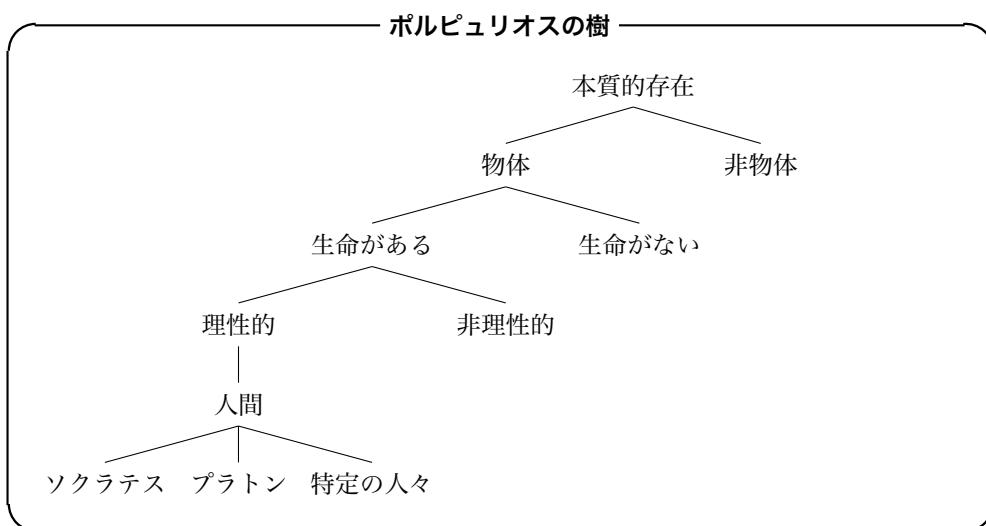
<sup>17</sup> 類と種の関係を上位概念と下位概念として述べていますが、「種類」という言葉があるように類 (genus) と種 (species) は分類学では属 (genus) と種 (species) に対応し、属の直下に種があり、その間には何かが入るものではなく、種は類の直下の概念としての性格があります。

<sup>18</sup> だからメニュー等では最上段が「カテゴリー」という名称で分類されているのです。

<sup>19</sup> 当時のライバルのストア派 ( $\Sigma\tauωικισμός$ , Stoics) の論理学は現代論理学に類似した命題論理学です。ただしストア派の論理学は断片でしか伝わっていません。

<sup>20</sup> 英訳はボエティウス (Boethius) のラテン語訳 (イサゴーゲー, Isagoge) を オーエン (Owen) が翻訳したもの [33] とバーンズ (Barnes) がギリシャ語文献から翻訳したもの [26] があります。前者はエイサゴーゲーが範疇論の入門書との立場、後者がアリストテレスの論理学全体への入門書として捉えており、さらに詳細な解説があります。

「有性」があります。ここで類や種は「それが何であるか?」という問への回答で、これら類 (genus) と種 (species) の語源はギリシャ語の  $\gammaένος$  と  $\epsilonιδός$  で共に「形」という意味があります。このことから判るように概念は形の類似や違いをもとにしていた経緯が判ります<sup>\*21</sup>。それから「種差」と「特有性」と「偶有性」は「それがどのようなものであるか?」という問への回答です。まず「種差」については「種を特徴付けるもの」、それから「特有性」は「それが何であるかを語るものではないが指摘できるようなもの」、つまり固有の特徴です。それに対して「偶有性」は「その程度を語ることができるもの」で、たとえば日焼けした子供のように「薄く日焼けしている」、「良く日焼けしている」のようにその程度が表現可能で、そうでない「日焼けしていない」という状況も考えられる特徴のことです。このポルピュリオスによる述語の「類」、「種」、「種差」、「特有性」と「偶有性」による分類は大きな影響をさまざまな分野に与えています。その一つに「ポルピュリオスの樹 (Arbor Porphyrianae)」と呼ばれるものがあります：



これは類を種で分類するということをのちの「手引」の註釈者達が視覚化したもので、さまざまな分野で階層構造を示す「樹形図」として用いられています。またリンネ (Carl von Linné) が始めた学名の命名方法は「二名法」と呼ばれる方法ですが、これは種による類の分類そのものです。つまりこの命名方法は動物/植物が属する種とその種を包含する属に対して最初に属 (genus) のラテン語名、それから種 (species) のラテン語名を列記するというものです。たとえば人類の学名は ‘Homo sapiens’ で属が Homo、種が sapiens です。この二名法はオブジェクト指向プログラミングでもクラス属性やメソッド、あるいはクラスとその直下のサブクラスの表記でも用いられています。そしてサブクラスの表記で

<sup>\*21</sup> 分類学でも当初は形態、ダーウィン以降は進化、現在は DNA の分析が入っています。

は二名法の繰返しで実に長いクラスのメソッドの指定を行いますが、このときにさきほどの樹形図を用いることでしょう。

### 2.3.3 内包と外延

「概念」を語る場合はまず「**それが何であるか?**」という問に対しても我々はそれがどのようなものであるかを説明するか、それでもなければ個体を列挙して説明するかどちらかになります。このように説明の方法には二通りの方法、一つは「**内包**」、もう一つが「**外延**」と呼ばれる方法です。最初の「**内包**」は概念が持つ微表/属性で構成され、「**外延**」は概念が適用される対象を列記することで構成されます。「**猫**」という概念であれば、その内包は「**動物である**」、「**4本足で歩く**」、「**柔らかい肉球を持つ**」、「**ニヤオと鳴く**」等の属性から構成されるでしょう。一方で外延なら「**ペルシャ猫**」、「**シャム猫**」といった猫の種、「**黒猫**」、「**白猫**」、「**虎猫**」、「**三毛猫**」といった毛並で分類する方法、あるいは「**栗根さんのペットのタマ**」のように個体を列記する方法になるでしょう。このように内包は概念を説明する述語から、外延は概念に対応する具体的な個体や下位概念の列記から構成されます。

これら内包と外延には「**内包外延反比例増減の法則**」と呼ばれる関係があります。これは内包が増大するに従って外延が減少し、外延が増加すれば内包が減少するという反比例関係のことです。たとえば「**猫**」という概念に対して「茶、黒、白の三色の毛並である」という内包を追加すると「**三毛猫**」以外の「**白猫**」、「**黒猫**」等の猫が「**猫**」と「茶、黒、白の三色の毛並」の外延から消えてしまいます。逆に「**三毛猫**」という外延に「**白猫**」という外延を追加すると「茶、黒、白の三色の毛並である」という内包が消えてしまいます。つまり、内包が増えるということは、それだけ述語付けられることで個体に近付く結果、外延を構成する個体が絞られ、逆に外延を構成する個体が増えれば個体から離れて普遍的な事柄を抽出するために内包が減少することなのです。このことからも判るように上位概念とその下位概念とを外延で比較すれば、より大きな外延を上位概念が持ち、逆に下位概念は外延が小さくなるものの、内包に関しては逆に下位概念が上位概念より大きなも内包を有するというものです。

外延で表現された概念は内包で説明規定することができますが、逆に内包で説明規定された概念は外延で表現できるとは限りません。さらに任意の命題が外延を持つとは限りません。たとえば ' $x \neq x$ ' という命題の外延は存在しません。これは発見者のイギリスの哲学者ラッセル (Russell) の名前から「**ラッセルの逆理**」と呼ばれる有名な逆理です。一般にはラッセルが言い換えた「**床屋の逆理**」の名前で知られています：

## — 床屋の逆理 —

とある村には床屋が一軒だけあります。その床屋の主人は自分で髪を剃らない人の髪だけを剃ると言っています。では、その床屋の主人の髪を誰が剃ればよいのでしょうか？

この逆理は古来より「クレタ人の逆理」として知られていました：

## — クレタ人の逆理 —

クレタ人はうそつきである。

この命題をエジプト人やギリシャ人が主張したのであれば問題がないのですが、エピメニデス (*Ἐπιμενίδης*, Epimenides) というクレタ人<sup>\*22</sup>が主張したためにややこしくなったものです。これらの逆理の本質は前述の ' $x \notin x$ ' で「**自分自身を元として持たないもの**」と自分を定義するために自己を引用するという循環的な定義になっています。このようにラッセルの逆理は非常に単純な式ですがその効果は絶大で、ラッセルが書き上げたばかりの著作「Principles of Mathematics」[35] やドイツの数学者フレーゲ (Frege) が独自の図式のために嫌がる出版社を説得して二部に分けて出版した「算術の基本法則」[17] といった著作の成果を葬り去るに十分でした<sup>\*23</sup>。

ラッセルやフレーゲの論理主義<sup>\*24</sup>やカントール (Cantor) の(素朴)集合論<sup>\*25</sup>に批判的であったポアンカレ (Poincaré) は彼のエッセイ集「科学と方法」[18] で幾つかの逆理を分析しています。たとえば「偶数の集合」や「身長 170cm 以下の人の集合」といった集合の定義では「自然数の集合」や「人間の集合」といった集合の概念に触れずに集合がきちんと定義ができます。これらの定義方法を「**可述的**」と呼びますが、床屋の逆理のような循環論法に訴えなければ自分自身を定義できない定義を「**非可述的**」と呼び、ポアンカレは非可述的な定義に問題があると述べています ([18], p.204)。この指摘に対してラッセルは「**型理論**」と「**悪循環原理**」を導入することで非可述的な命題の排除に成功したもの。今度は数学的帰納法が使えないという重大な副作用が生じます。そこで「**還元可能性公理**」と呼ばれる公理<sup>\*26</sup>を導入すれば今度はその天下り的な性格が問題になるといったありさまでラッセルの試みが成功したとは言えません。なお、現在の集合論では後述の集合の公理系で「**集合**」を定め、それ以外の命題の外延のことを「**類**」、あるいは「**クラス**」と

<sup>\*22</sup> 紀元前 6 世紀頃のクレタのクノッソスの哲学者だそうです。

<sup>\*23</sup> フレーゲは「算術の基本法則」のあとがきにこの逆理に対する悲痛なコメントを残しています。

<sup>\*24</sup> 論理学から数学を導出しようとする数学上の哲学です。この立場は最終的にはラッセルとホワイトヘッドの「Principia Mathematica」[36] で完成しています。この立場の成果はドイツの数学者ヒルベルト (Hilbert) の形式主義に引き継がれ、現在の数学の基礎の一つになっています。

<sup>\*25</sup> 素朴集合論とは命題の外延を集合とみなす立場の集合論です。

<sup>\*26</sup> 「任意の階の命題函数には、それと同値な可述的函数が存在する」、Principia Mathematica の表記を用いると  $(\exists \varphi). \psi x. \equiv_x .\varphi!x.$  と記述されます。

呼んで集合と区分して「ラッセルの逆理」を排除しています。

### 2.3.4 定義すること

さて我々は事物を抽象することで概念に辿りつきました。逆に名辞 Y について「X を充すものが Y である」とも言える筈です。この操作を「定義付ける」と言います。具体的には「定義付ける」ということには「タマは猫である」のように類や種で定義付ける「実体的定義」、あるいは「分析的定義」と呼ばれる方法、「点は平面上の平行でない二直線の交わりとして構成される」という点の定義のように対象がどのような条件で発生、あるいは成立するかを記述する「発生的定義」、または「総合的定義」と呼ばれる内包的な定義、それと外延的な定義として「実例、または代表・典型を用いた定義」があります。ちなみにアリストテレスが創始者である逍遥学派の「定義」は類と種や種差を用いてその「説明規定」( $\lambdaόγος$ , logos, account) を与えることを指します。

### 2.3.5 プラトニズム

では概念やイデアは実在するものでしょうか？イデア論を認めるのであれば、イデアは個体から独立して存在しますが、概念となるとなかなか厄介な問題です。たとえば「三毛猫のみけ」を観察することで「猫」や「三毛猫」といった概念に到達できるとはいえ、だからといって「みけ」が「猫」や「三毛猫」といった概念に先立って存在している訳ではありません。それ以前に存在した猫や三毛猫によって「猫」や「三毛猫」といった類や種が定義されているからです。ここでアリストテレスは範疇論で類や種を第二の本質的な存在と呼んでいますが、それが実際に存在するものかどうかを明確に述べていません。また入門書として著名な「手引(エイサゴーケ)」で著者のポルピュリオスは類や種といった概念(普遍)が存在するものであるかどうかを触れないことを最初の章で述べています。この手引をラテン語に翻訳したボエティウス(Boethius)は手引の註釈を記していますが、特にその第二註釈が西ヨーロッパ中世のスコラ哲学にて「普遍論争」を引き起すことになります[21]。

この概念/イデアの存在は物理学の原理や数学の定理の方が先に存在して、それらを学者が発見すると考えるか、到達した概念から原理や定理が導出されると考えるかといった議論にも繋がります。ここで事物の前に概念があると考える立場を「**プラトニズム(Platonism)**」、あるいはプラトンの「**実在論(Realism)**」と呼びます。それに対して事物のあとに概念があると考える立場を「**唯名論(Nominalism)**」と呼びます。

ここで実在が問題となった背景ですが、アリストテレスが創始し、その後に発展した

論理学、いわゆる伝統的論理学で扱う命題には「**存在含意 (external import)**」と呼ばれる条件が付随しています。この存在含意は命題の主語が実際に存在しているという一種の暗黙の条件です。このことはアリストテレスが用いた古代ギリシア語が属する印欧語族では‘A = B’という命題にて、その主語 A と述語 B の関係として表現する「**繋辞 (copula)**」として主語 A が存在する意味が付随する「**存在動詞**」と呼ばれる動詞が用いられることがあります。たとえば日本語の「A は B である」<sup>\*27</sup>を印欧語族の一つである英語で「A is B」と置換した場合、日本語の「は」は A と B が一致すること意味する以上の意味を持ちませんが、be 動詞は主語の A が存在するという意味が付随する「**存在動詞**」と呼ばれる動詞であるために「A = B」の意味だけではなく、むしろ「A が存在して A = B である」の意味を持つ命題になるのです。このように伝統的論理学の命題には主語の隠れた存在性という条件である存在含意が含まれているのです。ただし、この存在含意は現代の論理学の創始者のフレーゲ (Frege) の概念記法では除外され、現在の論理学にもありません。これは現代の論理学が命題を扱う命題論理学であるからです。

また伝統的論理学では主語と述語の関係の考察を中心に行っており、「**名辞論理学**」と呼ばれます。それに対して論理学は命題の真偽を基に命題の考察を行うために「**命題論理学**」と呼ばれます<sup>\*28</sup>。さて、伝統的論理学の命題は、その主語に対して存在含意を前提にして論理学が構築されているために「**非存在**」のもの、したがって存在が不確かな「**仮説**」に対して「**三段論法 (Syllogism)**」と呼ばれる推論が伝統的論理学では使えないのです。この「**三段論法**」は「**大前提**」、「**小前提**」と「**結論**」の三つの命題から構成される「**推論の規則**」です。たとえば「**提言三段論法**」の例を次に示しておきましょう：

定言三段論法の例

- 大前提： 人間は死すべきものである
- 小前提： ソクラテスは人間である
- 結論： 故にソクラテスは死すべきものである

三段論法の大前提に使える命題は「**明らかに真であると判断できるもの**」や「**帰納的に求められるもの**」でなければなりません。ここでイデアや概念といった普遍の存在を認めてしまえば存在含意を充すので、この推論を行う際の障害がなくなります。ところが存在が不確かな仮説となると、どのような結論が出ても不思議はないのです。実際、イスラム哲学においてアッバース朝の公認神学であった「**ムアタズィラ (Mu'tahzilah)**」と呼ばれ

<sup>\*27</sup> 「A は B である」という命題に「ある」が何気に含まれていることに、このような用語を作り定着させた明治の人々の何気ない凄さを私は感じます。

<sup>\*28</sup> 古代ギリシャの哲学学派ストア派にも論理学があり、こちらも命題論理学です。ただし、ストア派の論理学や伝統的論理学に欠けているのが「**すべて**」や「**存在する**」に対応する量化詞です。量化詞は 19 世紀末にフレーゲが函数概念と一緒に導入しています。

る超合理主義派は、自らを「正義と神の唯一性の提唱者」と自称していた程ですが、彼等は三段論法を駆使してともすれば異端的な結論を導出していたとのことです[5]。それに加えて「神の人格表現の否定」を主張してクルアーン（コーラン）で述べられた神の人間的表現を字義通りではなく一種の比喩として捉え、神を知識や理性と見なしました<sup>\*29</sup>。つまるところ「哲学こそが全て、宗教は一般大衆向けの幼稚な哲学」という考え方を持っており、のちの「正統派」によってムアタズィラの著作が根絶させられるという憂き目にあっています。この様子は19世紀以降、ヨーロッパ諸国の軍事力に圧倒された結果、世俗的な社会改革を行うものの宗教的保守派や原理主義、そして改革を受けれない大多数の大衆によって再三、妨げられ、改革の失敗後に極端な復古が生じるというイスラム教諸国でよく見られる動向と類似していなくありません<sup>\*30</sup>。

### 2.3.6 イデア論の問題点

ところでイデア論にもいろいろと問題があります。イデア論に対する反論で有名なものが「第三の人間」と呼ばれるものです。これはイデアの存在を認めると「人間自身」という人間の類としてのイデアと「ソクラテス」や「プラトン」といった個体のイデアが存在します。すると、これらに対して人間として類似していることを示す尺度としての「人間のイデア」が必要になり、これを「第三の人間」と呼びます。この第三の人間を認めると「第三の人間」とその他のイデアに対しても類似の尺度になるイデアが存在しなければならず、以降、第四、第五、第六…の人間が存在することになります。このように議論が收拾できないこと自体にイデア論に無理があるのではないかという反論です。この有様にアリストテレスも「形而上学」にて「物を数えようとする場合に、数が少なくては数えられないと思って、その数を増やして数えようとする者のごときである」とイデア論を批判しています[2]<sup>\*31</sup>。

また理想的な人間として例えられるソクラテスにしても、赤ん坊、子供、若者、壮年、老年といった過程を辿ることになりますが、それぞれの瞬間にイデアがある筈で、その瞬間瞬間のイデア同士の関係はどうなるのかと話が簡単になるどころか逆に複雑になっているあります。また種から芽が出てやがて木になり、それが老木になって倒れて腐るといった個体の生成、変化や運動、最後に消滅する理由がイデア論からは説明できません。結局、機械仕掛けの神を引っ張り出して創世神話や生物の生殖の理由を説明したとしても、何気ない現象の説明にはとても無理があるのです。

<sup>\*29</sup> νοῦς や λόγος とみなす訳です。その為に同時代の神学者からは「神よ」と呼びかけるのではなく「知恵よ」と呼びかけばいいではないかと皮肉られています。

<sup>\*30</sup> ゲーテンベルクの印刷術が西欧諸国で宗教改革に大きく関与したのと同様に、インターネットが現在のイスラム教国の原理主義にエネルギーを与えている点は実に皮肉なことです。

<sup>\*31</sup> 形而上学 第一卷九章

### 2.3.7 形相 ( $\epsilon\hat{i}\delta\omega\varsigma$ )

アリストテレスは師匠のプラトンと異なり、観察に立脚したより現実に則した考え方をしています。まず、アルストテレスの「形相 ( $\epsilon\hat{i}\delta\omega\varsigma$ , eidos)」はプラトンの「イデア ( $i\delta\varepsilon\alpha$ )」のような「個体から離れた存在」( $\chi\omega\rho\omega\tau\alpha$ )ではなく、むしろ、現実にある個体はこの「形相」と、これといった特性を持たない「質料 ( $\mu\lambda\eta$ )」との「結合体 ( $\sigma\omega\nu\omega\lambda\omega\varsigma$ )」として捉えて形相こそがその個体を個体たらしめる原因、つまり「形相因」という設計図とプログラムのような働きをするものとして捉えています。これを木の種の話に戻すと、まず、種に木としての形相が内部に存在し、その形相が結合体としてのもう一方の質料に働きかけることで木として育ち、やがて形相が木から消えることで木としての特性を失つて朽ちてゆくという説明になります。このアリストテレスの考察を現在の科学と比べてどうかと言えば、細かな点では怪しいかもしれません。しかし現代の科学でも結局、対象が何であるか、どのような理由でそれがそれ自体であるかを説明しようとするものであり、この流儀はアリストテレスの考察にその源流があることが判ります。だからこそアリストテレスは「万学の祖」なのです。

さて、この形相と質料を計算機上で考えるとそれなりに面白いことが判ります。まず、質料はそれ自体では何らの特性を持たないのですが、これをビットの列に、それから形相をデータ構造等の意味付けに対応付けることができるでしょう。すると計算機内部のデータは形相と質料の結合として表現されることになります。この形相因は時計をモデルにした機械論では何とも不明瞭なもので、それこそ機械仕掛けの神でも出さなければ收拾がつかないのですが、現在のようにプログラムといったソフトウェアも含めて考慮するとき、形相因は非常に説得力のあるものなのです。

### 2.3.8 アリストテレスの範疇 (Category)

個体が何であり、どのようなものであるかを語ること、すなわち、どのように述語付けられるかをアリストテレスは「範疇論」[1] で「範疇 (カテゴリー)」によって分類します。ここで範疇 (Category) は最上位の概念であり、最も普遍的な概念であると述べましたが、この「範疇」に対応するギリシャ語のカテゴーリー ( $\kappa\alpha\tau\eta\gamma\omega\varsigma$ ) は法律用語の「責を負わせる」という意味のカタゴレイスタイ ( $\kappa\alpha\tau\eta\gamma\omega\beta\epsilon\sigma\tau\alpha\iota$ ) に由来し、実際に、それが何であり、どのようなものであるかを語るように責を負わされています。そして「A は B である」という命題の述語 B を次の 10 種類の範疇に分類しています：

## アリストテレスによる範疇

1. まさにそれであるもの(本質的存在, 実体): 「人間」, 「猫」
2. どれだけか(量): 「128cm」
3. どのようにか(性質, 質): 「面白い」, 「文法的」
4. 何に対する(関係): 「二倍」, 「半分」, 「より大きい」, 「より小さい」
5. どこか(場所): 「千代田公園」, 「ペットショップ」
6. 何時か(時間): 「昨日」, 「去年」
7. 置かれている(態勢): 「寝転んでいる」, 「立っている」
8. 持っている(所有): 「靴を履いている」, 「首輪を付けている」
9. 作用する(能動): 「齧る」
10. 作用を受ける(受動): 「齧られる」

ここでの「**本質的存在(実体, οὐσία)**」は「**第二の本質的存在(第二実体)**」と呼ばれるもので、「人間」, 「猫」, 「哲学者」等の主語にも述語になり得るもの, すなわち類や種になり得るもので、ちなみに「**第一の本質的存在**」は「私」, 「みけ」, 「ソクラテス」等の個体により近くて普遍性を持たないものです。これらの本質的存在はギリシア語で「**ウーシア(οὐσία)**」と呼ばれ、「存在」を意味する動詞 *εἰναι* を名詞化したものに由来し、「**実体**」が訛語として当てられています。このアリストテレスの分類に対し、18世紀の哲学者カント(Kant)は量, 質, 関係と様相の4綱目に分け、さらに各自を3項目に分けて12の範疇に分類しています：

## カントによる範疇の分類

- |           |            |
|-----------|------------|
| 量         | 单一性        |
|           | 数多性        |
| 質         | 全体性        |
|           | 实在性        |
| 関係        | 否定性        |
|           | 制限性        |
| 様相        | 属性と実体性     |
|           | 因果性(原因と結果) |
|           | 交互性        |
|           | 可能性(不可能性)  |
| 現実性(非現実性) |            |
| 必然性(偶然性)  |            |

これらの範疇で重要なことは、「**それが何であるか?**」や「**それがどのようなものであるか?**」という問に対する答は、ここで述べた範疇の何れかになるということなのです。ま

た, そのようにして語られるものには, 類, 種, 種差, 特有性と偶有性によって階層構造が入るのです. そしてこれらは, これから我々が考察するオブジェクト指向プログラミングにおけるクラスの表現とその構造に深く関わるのです.

### 2.3.9 オブジェクト指向プログラミングにおけるクラスの表現

ここでようやくオブジェクト指向プログラミングの話に戻しましょう. まず, 扱うべき実際のデータが個体であり, このデータをオブジェクトが実体化したものとして捉えられ, それから個体を何であるか, 何であるべきかを定める形相に相当するものがオブジェクトのクラスに対応し, クラスの記述では, そのクラスを具体的に定める属性を記載することになりますが, 属性は「どのようなものなのか」という問に対する答が何らかの値で表現されるのであればその値, 何らかの機能であれば, それをメソッドとして表現すれば良いのです. たとえば, 「猫」であれば「柔らかい肉球を持つ」, 「猫パンチで殴る」, 「雨の前に顔を洗うような仕草をする」等の属性や機能があるでしょう. すると, 「猫」というクラスはこれらの猫の特徴(足の本数, 尻尾の有無等々)を列記し, 猫が持つ機能(「猫パンチ」, 「忍び足」, 「雨の前に顔を洗うような仕草」, 「ネズミを掴まえる」等々)をメソッドとして列記します. そして, そのクラスで表現されたがオブジェクトが「猫」であり, 「みけ」は「猫」というオブジェクトが実体化したもの, すなわち, インスタンスとして捉えられるという訳です. このときにクラス間の関係はどのようになるでしょうか? 概念では類と種といった階層が入ります. これに似たものとして次に述べる「継承」という関係があります.

### 2.3.10 継承

概念には先程の説明のようにより大きな外延を持つ概念と, より小さな外延を持つ概念があり, より大きな外延を持つ概念を上位概念, 小さな外延を持つ概念のことを下位概念と呼びました. 概念を内包で書換えてしまうと下位概念の内包は上位概念の内包を基に上位概念に含まれない内包を付与したものになります. このことは「上位概念」に含まれる属性をそのまま引き継いで, その概念に新しい「属性」を与えれば新たに「下位概念」が構築できることを意味します. この操作がオブジェクト指向プログラミングでの「継承」に相当します.

この継承という考えは非常に自然な考え方です. 実際, ある新しい動物を発見したときに, その動物が何に属するといった系譜が創られます. その動物の調査が進むにつれてさらに細かく分類されてゆくこともあります. この場合, 新しく分岐する動物はもとの動物の分類を基にして新しい分類が行われるでしょう. これと同様に扱うべきデータをある

オブジェクトの実体化として記述したとしても、のちにデータの理解が深まることで、そのデータがより細かく分類されることはそう珍しいことではありません。このことは最初に大きく分類したクラスをより下位のクラス、すなわち、サブクラスへとさらに細かく分割することに相当しますが、この細分化は上位のクラスにない値やメソッドを追加することを行われます。このことは最初のクラス構築が間違っていない限り、システムの大枠を変更することなしに自然に拡張が行えることを意味します。

ただし、この継承を上手く行うためには、系統立った分析が必要になることが言うまでありません。この分析を誤れば、継承が自然に行うことのできないシステムが出来上ることになります。ここで継承関係が一子相伝的な継承であれば、その属性やメソッドが何処から引き継がれたかを探すことが直線的な関係になるので容易です。しかし、実際の継承は複数のクラスからの継承を含む複雑なものになるでしょう。それに加えて経済的な側面も考えなくてはなりません。実際、あまりにも複雑怪異な継承関係は扱う側にとっても不要な混乱を招く畏れがあるだけではなく、メソッドや属性の検索という観点からも不利になる可能性があります。実際、クラスをあまりにも小分けにすることで分類を細かくしてしまえばどうなるでしょうか？たとえば「猫」から個体の「みけ」に至るまでに「三毛猫」が間に一つ入ると、「アジアの猫」、「東アジアの猫」、「日本猫」、「三毛猫」が入ると素朴に考えても、猫の毛並だけを考えているのであれば、「アジア」、「東アジア」、「日本」といったことはさほど問題にはならず、冗長でさえあることは理解できるでしょう。さて、このような直系的な継承関係であったとしても、ここで「みけ」が持つ「猫の属性」や「猫の習性」を知りたくなったときにどのようなことが生じるでしょうか？このときに最初に「みけ」が属するクラスから順に調べてゆくことになりますね。すると、最初の継承関係であれば「三毛猫」を間に一つ挟む程度で済むことが、後者の継承関係になると「アジアの猫」、「東アジアの猫」と「日本猫」の三つのクラスを間に挟むため、これらのクラスで検索を行う必要が出てくるのです。このように検索の手間が増えてしまいます。これが複数のクラスを継承する関係であれば、属性やメソッドの検索により多くの時間を要する可能性が生じることが理解できるでしょう。さらに、この検索の手間の問題だけではなく、この属性やメソッドの検索順位をどのように定めるかで、新しいクラスの属性やメソッドが反映されなくなる可能性も出てきます。この問題については「**C3 MRO**」といった手法で改善が図られていますが、最初のクラスの分析が非常に重要なことは言うまでもないでしょう。

## 2.4 集合論について

### 2.4.1 集合論言語について

ここからは唐突ですが集合論について解説を進めて行こうと思います。その理由ですが、「これが何であるか?」と言う問に対しても我々はさまざまな説明を行います。この説明では、そのものの特徴やものの程度といったことで、これらのことの整理することで概念に到達すると前の節で述べました。そうするとその概念で説明され得るものがあつまりが外延になります。それが類や種であったりするのです。ところでフレーゲが概念記法で開始した論理主義は非常に厳密な数学の基礎を与えるかのように見えましたが、「**それ自身でないものがあつまり**」というものを考えることで呆気なく破綻してしまいました。つまり、「**任意の命題はその外延を持つ**」という前提で構築していたにもかかわらず「**ラッセルの逆理**」のような命題をその体系から排除できなかったために矛盾が生じてしまったのです。この論理主義の失敗から単純に「**命題を充すものがあつまり**」と「**集合**」との間に境界線が必要との認識が生じます。そこから発生したのがここで述べる集合論なのです。この集合論にはツエルメロ (Zermelo) の公理系を基にフレンケル (Frankel) の公理等を追加した公理系と、それらの公理とは独立した「**選択公理**」と呼ばれる重要な公理があり、これらの公理の組み合わせで Z, ZF や ZFC 等と略記されますが、これらの公理系を基に集合論が構築されています。ところで、この集合論にはその体系で扱う対象を語るための「**言語**」があります。それが「**集合論言語**」と呼ばれるものです。ここではまず集合論の論理式で用いる記号について説明しておきましょう：

—集合論で用いる記号系—

1. 基本述語:  $=$ ,  $\in$ .
2. 変項:  $x, y, z, u, w, \dots$ .
3. 論理記号:  $\vee, \wedge, \supset, \neg, \equiv, \exists, \forall$ .
4. その他の記号:  $(, )$ ,  $,$

ここでは元が集合に属するという意味で用いる記号 “ $\in$ ” と対象の同値性を示す記号 “ $=$ ” の他は論理式の論理和 “ $\vee$ ”, 論理積 “ $\wedge$ ”, 否定 “ $\neg$ ” と含意 “ $\supset$ ”, それと量化詞の記号で「全て」に対応する “ $\forall$ ” と「存在」に対応する “ $\exists$ ”, 最後にその他の記号として論理式のグループ化を行う括弧 “(” と “)”, それに区切記号の “,” が記号系に含まれます。またこの本では式  $a$  を  $b$  で定義することを記号 “ $\stackrel{\text{def}}{=}$ ” を導入して ‘ $a \stackrel{\text{def}}{=} b$ ’ と表記します。それから記号 “ $\equiv$ ” を同値性を意味する記号として  $A \equiv B \stackrel{\text{def}}{=} (A \supset B) \wedge (B \supset A)$  で定義します。また、集合の重要な記号に記号 “ $\cup$ ” や記号 “ $\cap$ ” 等がありますが、これらの記号は後述の集合論の公理から順に定めることにします。

これらの集合論の記号系に含まれる記号を用いて、集合論で用いられる論理式を次の形成規則に従って定義することができます：

論理式の形成規則

1.  $x = y$  と  $x \in y$  は集合論の論理式である。
2.  $A, B$  を集合論の論理式とするとき、 $A \vee B, A \wedge B, A \supset B, \neg A, A \equiv B, \exists x A(x), \forall x A(x)$  も集合論の論理式である。
3. 上記の方法で構成されたもののみが集合論の論理式である。

この論理式の形成規則を持つ系を「**集合論言語**」と呼び  $\mathcal{L}$  と表記します。なお、以降の説明では集合論言語  $\mathcal{L}$  の記号や形成方法を用いて、記号 “ $\cup$ ” や記号 “ $\cap$ ” といった記号を必要に応じて定義します。

#### 2.4.2 集合論の公理系

では、この集合論言語  $\mathcal{L}$  を用いて集合論の公理系を以下に記しておきましょう：

集合論の公理系

- |    |        |   |
|----|--------|---|
| A1 | 外延公理   | $\forall x \forall y (\forall z (z \in x \equiv z \in y) \supset x = y)$  |
| A2 | 対集合公理  | $\forall x \forall y \exists z (\forall u \in z \equiv (u = x \wedge u = y))$   |
| A3 | 和公理    | $\forall x \exists y \forall z (z \in y \equiv \exists u (z \in u \wedge u \in x))$   |
| A4 | 囂集合公理  | $\forall x \exists y \forall z (z \in y \equiv z \subseteq x)$  |
| A5 | 空集合公理  | $\exists x \forall y \neg (y \in x)$  |
| A6 | 無限集合公理 | $\exists x (\emptyset \in x \wedge \forall y (y \in x \supset y \cup \{y\} \in x))$   |
| A7 | 置換公理図式 | $\forall x \forall y \forall z (\phi(x, y) \wedge \phi(x, z) \supset y = z) \supset \exists u \forall y (y \in u \equiv \exists (x \in u \wedge \phi(x, y)))$                   |
| A8 | 正則性公理  | $\neg (x = \emptyset) \supset \exists y (y \in x \wedge y \cap x = \emptyset)$  |
| A9 | 選択公理   | $\forall x \in u (\neg x = \emptyset) \wedge \forall x, y \in u (\neg x = y \supset x \cap y = \emptyset) \supset \exists v \forall x \in u \exists t (t \in x \wedge t \in v)$ |

では「**集合論の公理系**」で挙げた公理について順番に解説しましょう。

■**外延性公理 (Axiom of extensionality)** 外延から集合が一意に定まることを保証する公理です。また、この公理によって以降の公理から存在を保証される集合を一意に定義することができます。なお、ここで集合の外延は  $\{a, b, c, d\}$  のように括弧  $\{ \}$  に集合の構成元、成分あるいは元を  $a, b, c, d$  のように区切記号 “,” を使って列記することで得られ、このときの括弧  $\{ \}$  内の成分の順番は集合の違いに影響しません。

**■対公理 (Axiom of pairing)** 集合  $x, y$  を成分とする「**対集合**」の存在を保証する公理で、ここでは集合  $x, y$  の対集合を  $\{x, y\}$  と記述します。特に  $\{x, x\}$  を  $\{x\}$  と表記して「**1-要素集合**」と呼びます。この対集合  $\{x, y\}$  は集合  $x$  と  $y$  をその成分として持つということを意味するだけで、集合  $x$  と集合  $y$  の順序に関しては何も述べてはいません。そこで  $\langle x, y \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \{\{x\}, \{x, y\}\}$  によって集合  $x, y$  の順で順序を持つ「**順序対**」と呼ばれる集合  $\langle x, y \rangle$  を定義します。ここで成分が 3 以上の場合も順序対を構成することができます。この順序対の構成を以下に纏めておきましょう：

順序対の構成方法

$$\begin{aligned} \langle x_1, x_2 \rangle &\stackrel{\text{def}}{=} \{x_1, \{x_1, x_2\}\} \\ \langle x_1, x_2, \dots, x_n \rangle &\stackrel{\text{def}}{=} \langle x_1, \langle x_2, \dots, x_n \rangle \rangle \quad n > 2 \end{aligned}$$

**■和集合公理 (Axiom of union set)** 「**集合族**」(=集合の集合)  $x$  の成分となる集合の成分を全て含む集合の存在を保証する公理です。この公理から保証される集合を  $\cup x$  と表記し、「**和集合**」と呼びます。また、対集合  $\{x, y\}$  の和集合は特別に  $x \cup y \stackrel{\text{def}}{=} \cup\{x, y\}$  によって式  $x \cup y$  を定め、この集合  $x \cup y$  を「**集合  $x, y$  の和集合**」と呼びます。

**■幂集合公理 (Axiom of power set)** この公理に現われる記号 “ $\subseteq$ ” は  $a \subseteq b \stackrel{\text{def}}{=} \forall x(x \in a \supseteq x \in b \vee x = b)$  で定義される記号で、この公理の意味は集合  $x$  の任意の成分を外延として持つ集合の存在を保証します。この公理と外延性公理から唯一存在が保証される集合を「**幂集合**」と呼び、 $\mathcal{P}(x)$  で集合  $x$  の幂集合を表記します。

**■空集合公理 (Axiom of empty set)** 元を持たない集合の存在を保証する公理です。この公理と外延公理から唯一存在が保証される集合を「**空集合**」と呼び、記号  $\emptyset$  で空集合を表記します。

**■無限集合公理 (Axiom of infinity set)** 無限集合の一つの作り方を定める公理です。 $v$  が集合のときに  $\emptyset \cup \{v\}$  が集合となることを保証します。さて、空集合公理から空集合  $\emptyset$  は集合です。この空集合と無限集合公理から  $\emptyset \cup \{\emptyset\}$  も集合になることが保証されます。さらに  $\emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset\}\}$  を構成すると、これも集合になることが無限集合公理から保証されます。このように空集合  $\emptyset$  から開始して、この処理を繰り返すことで  $\emptyset, \emptyset \cup \{\emptyset\}, \emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset\}\}, \dots$  という集合の無限列が構成できます。実は、この集合の無限列を自然数の定義とすることができます：

## 自然数の定義

$$\begin{aligned}
 0 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \\
 1 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \cup \{\emptyset\} (= \{0\}) \\
 2 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset\}\} (= \{0, 1\}) \\
 3 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset\}\}\} (= \{0, 1, 2\}) \\
 \dots &\dots \dots \\
 n+1 &\stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\emptyset \cup \{\dots\}\}\} (= \{0, 1, 2, \dots, n\}) \\
 \dots &\dots \dots
 \end{aligned}$$

この定義では、空集合  $\emptyset$  が自然数の 0,  $\emptyset \cup \{\emptyset\}$  が自然数の 1 に対応し、以降、集合の無限公理で認められた集合の生成規則に従って他の自然数が続々と生成されるというものです。このように空集合公理と無限集合公理を含む公理系においては自然数を構成することが可能であり、逆に言えば自然数を保持していると言えるのです。

さらに「超限順序数」を上述の方法で構成した集合全ての和集合として定義します：

## 超限順序数

$$\omega \stackrel{\text{def}}{=} \{0, 1, 2, 3, \dots\}$$

ここで定義した自然数に「大小関係」を導入することができます。つまり、自然数  $a, b$  に対して  $a < b \stackrel{\text{def}}{=} a \in b$  で記号 “ $<$ ” を導入し、同様に記号 “ $\leq$ ” を  $a \leq b \stackrel{\text{def}}{=} a \in b \vee a = b$  で定義します。それによって定義した自然数に大小関係が自然に導入できます。さらに自然数  $a$  に対して  $a + 1$  を  $a + 1 \stackrel{\text{def}}{=} \emptyset \cup \{a\}$  で定め、この  $a + 1$  を  $a$  の「後継」、あるいは「後者」と呼びます<sup>\*32</sup>。この自然数については順序数で再度触れることにしましょう。

■置換公理図式 (Axiom schema of replacement) 図式のはじめの  $\phi(x, y) = \phi(x, z) \supset y = z$  を  $F(x) = y$  で置換えると、集合  $x$  の函数  $F$  による像も集合となる公理であると言えますが、それと同時に素朴集合論とは異なり、集合そのものに制約を入れる公理です。

この公理はフレンケルによって導入されたのですが、もともとツエルメロが入れていた公理は「分出公理 (Axiom of displacement)」と呼ばれる次の公理です：

## 分出公理 (Axiom of displacement)

$$\text{A7'} \quad \forall x \exists y \forall u (u \in x \equiv (u \in x \wedge \phi(u)))$$

<sup>\*32</sup> 自然数の後者関係についてはフレーゲの「概念記法」[16] ではじめて厳密に述べられています。

この分出公理の意味は、素朴集合論のように任意の命題が外延を持つというものではなく、既存の集合から指定された命題を充す集合が存在するという公理で、置換公理図式から導くことができます。実際、置換公理図式 A8 の  $\phi(x, y)$  を  $\psi(x) \wedge x = y$  で置換えることで分出公理 A7' が直ちに得られます。そして、この分出公理から得られる集合を  $\{u \in x : \phi(u)\}$  と表記することにします。

この分出公理によって幾つかの重要な集合の生成方法が定義できます。まず、集合  $x, y$  に対して  $\{u \in x : u \in y\}$  で得られる集合を  $x \cap y$  と表記し、集合  $x$  と  $y$  の「**共通集合**」と呼びます。それから  $\{\langle u, v \rangle : u \in x \wedge v \in y\}$  によって得られる集合を  $x \times y$  と表記し、集合  $x$  と  $y$  の「**直積集合**」と呼びます。

ここで命題  $\phi(x)$  の外延  $\{x : \phi(x)\}$  を考えてみましょう。この外延はその元がある集合の元であると保証されないために分離公理から集合であるとは断言できません。このような命題の外延のことを「類」、あるいは「**クラス (class)**」と呼び、「**集合**」と区別します。オブジェクト指向の「**クラス**」が「**クラス**」と呼ばれるのも複数の「**述語**」に対応する「**属性値**」や「**メソッド**」から構成されるものの、それらが定める外延がとある「**集合**」から切り出したものになるとは限らないからです。

さて、素朴集合論で問題となった「ラッセルの逆理」をもう一度考えてみましょう。この逆理の本質は外延  $\{x : x \notin x\}$  が素朴集合論の集合から排除できないために生じていると述べました。そこで分出公理を認めるとあらかじめ集合として認められたものから命題  $x \notin x$  を充す  $x$  を取り出さなければなりませんが  $x \notin x$  より自分自身を包含しない集合が構成できなければ集合として存在することができないためにこの命題の外延は集合にならず、この体系から除外することができるのです。

この分出公理は逆理の排除という目的では有効ですが、この公理がフレンケルによって置換公理図式で置換えられた理由として「大きな集合の生成ができない」ということに尽きます。ここでは「選択公理と数学」[13] で紹介されている例を挙げておきましょう：

最初に函数  $f$  を

$$\begin{array}{lll} f(0) & = & \omega \\ f(1) & = & \mathfrak{P}(\omega) \\ \dots & \dots & \dots \\ f(n+1) & = & \mathfrak{P}(f(n)) \\ \dots & \dots & \dots \end{array}$$

で定めます。このとき函数  $f$  の値域  $\text{rng}(f)$  は：

$$\text{rng}(f) \stackrel{\text{def}}{=} \{\omega, \mathfrak{P}(\omega), \mathfrak{P}^2(\omega), \dots\}$$

で与えられることになりますが、この値域  $\text{rng}(f)$  が集合になることが分出公理からは導出できません。ここで置換公理を認めると函数による集合の像も集合となることが保証されるので、その値域  $\text{rng}(f)$  が集合になります。このように新たな集合を作り出せる置換公理の方が、集合から集合を取り出すということで集合であることに制約を加える分出公理よりも強力な公理であることが理解されるでしょう。

**■正則性公理 (Axiom of regularity)** この公理によって  $a \in a$  を充すものが集合から排除されるので、集合と集合の元を区別する公理です。また、この公理から  $\dots, x_3 \in x_2, x_2 \in x_1, x_1 \in x_0$  を充す**集合の底なしの無限列**: 「 $\dots x_3, x_2, x_1, x_0$ 」も排除されます。このような底なしの無限列があると困る点に軽く触れておきましょう。最初に空集合公理と無限公理の二つを認めると自然数を導入することができます。このときに大小関係も前述の方法で関係  $\in$  から導入することができますが、正則性公理があれば  $\dots \in x_2 \in x_1 \in x_0$  となる集合の列  $x_i$  は底なしの無限列にならないので必ず  $x_n \in \dots \in x_2 \in x_1 \in x_0$  を充す集合  $x_n$  が存在し、このことから有限列になることが判ります。これは自然数の列に必ず最小値が存在することに応し、その自然数の性質に反する集合の無限列の存在を気にすることなしに順序数の導入ができる利点があるからです<sup>\*33</sup>。また関係  $\in$  に対する無限降下列が存在しないことは公理 A8':

———— 無限降下列の非存在性 ————

A8' 無限降下列  $\dots \in u_2 \in u_1 \in u_0$  は存在しない

とすることができます。この「**無限降下列の非存在性公理 A8'**」と「**正則性公理 A8**」の間には  $A8 \supset A8'$  が成立しますが、その逆の  $A8' \supset A8$  が成立するためには次の「**選択公理**」が必要になります [13]。

**■選択公理 (Axiom of choice)** 空集合と異なる集合から、その成分を取り出すことができるという公理で、後述の ZFC 公理系の “C” に該当する公理です。この選択公理は他の集合論の各公理から独立した公理であり、この公理なしでも「数学」を構築することができます。この選択公理は何かと便利な公理ですが、この公理から非常に厄介な逆理が幾つか導きだせることができます。その逆理の一つの「**バナッハ-タルスキ (Banach-Tarski) の逆理**」を紹介しておきましょう：

---

<sup>\*33</sup> 底無しさ加減は落語の「頭山」のオチに通じます。ただし、「自分の頭にできた池に本人が飛び込む」という行為をとともに考えると、それこそ「底なし」の状況になるので、この喻には「オチがない」とも言えます。

## —— バナッハ-タルスキの逆理 ——

3次元ユークリッド空間  $\mathbb{R}^3$  の有界集合  $A, B$  を適当な同数個の区画に分割する:

$$\left\{ \begin{array}{l} A = A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n \\ B = B_1 \cup B_2 \cup \cdots \cup B_n \end{array} \right.$$

すると各  $A_i$  と  $B_i (1 \leq i \leq n)$  を合同にできる。

この逆理を適用するとゴルフボールの表面を適当に分割して、それらを貼り合せたもので地球が覆えることになります。牛の皮程もない蜜柑の皮で皆どこか世界征服も可能と女王ディドーも大喜びな話になります<sup>\*34</sup>。さすがにこの定理は日常的な常識から大きく外れたもので逆理としか言い様がありませんが、このような逆理が導き出せるにせよ、この公理を認めたときの御利益が大きい公理です。なお、この公理を認めない場合、任意の自然数の部分集合が最小元を持つことが利用されます。

ここで A1 から A9 までの公理系の組み合せ表を以下に示しておきましょう:

## —— 集合論の公理系 ——

Z	:	A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7'	A8
ZC	:	A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7'	A8 A9
ZF	:	A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7	A8
ZFC	:	A1	A2	A3	A4	A5	A6	A7	A8 A9

通常の集合論の公理系として用いられるのが「**ZFC 公理系**」です。この公理系は表からも判るようにツェルメロ・フレンケルの公理系 (ZF) に選択公理 (C) を追加した公理系です。

## 2.4.3 順序数

ZFC 公理系にて順序数を次で定義します。

## —— 順序数の定義 ——

$$\begin{aligned} \text{Trans}(u) &\stackrel{\text{def}}{=} \forall x, y (x \in u \wedge y \in x \supset y \in u) \\ \text{Ord}(\alpha) &\stackrel{\text{def}}{=} \text{Trans}(\alpha) \wedge \forall x, y \in \alpha (x \in y \vee x = y \vee y \in z) \end{aligned}$$

最初の述語  $\text{Trans}(u)$  は集合  $u$  が推移的であることの定義になります。ここで述語  $\text{Trans}(u)$  の意味するところは  $x$  が集合  $u$  の元であり、 $y$  が  $x$  の元であれば  $y$  も集合  $u$  の

<sup>\*34</sup> 牛の皮で覆えるだけの土地が与えられるという条件で牛の皮を細かく切って取り畳んで得た場所から発展したというカルタゴの建国神話があります。

元となるということです。ここで記号“ $\in$ ”を記号“ $<$ ”で置換えると「 $x < u$ かつ $y < x$ ならば $y < u$ 」が得られ、このことから通常の大小関係で見られる推移律に対応すること容易に判るでしょう。

同様に述語  $\text{Ord}(\alpha)$  を使って、今度は集合  $\alpha$  が順序数であるとの定義を行っています。この述語  $\text{Ord}(\alpha)$  の意味するところは、まず、集合  $\text{alpha}$  が推移的で、それから集合  $\text{alpha}$  に属する任意の  $x, y$  に対して  $x \in y, y \in x$  か  $x = y$  の何れかの関係が成立することです。ここでも記号“ $\in$ ”を記号“ $<$ ”で置換えると、順序数  $\alpha$  にたいして  $x < \alpha, y < \alpha$  となる  $x, y$  に対して  $x < y, y < x$  か  $x = y$  の何れかの大小関係が成立すること、つまり、全順序であることを意味しています。

たとえば、自然数全体の集合  $\omega = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  の元  $u$  は  $\text{Trans}(u)$  を充すために推移的で、さらには  $\text{Ord}(u)$  を充すので順序数になります。そして、この順序数の定義からはさまざまな集合の無限列からも順序数が得られることが判ります。たとえば、置換公理で紹介した  $\{\omega, \mathfrak{P}(\omega), \mathfrak{P}^2(\omega), \dots\}$  も順序集合です。しかし、 $\omega$  は自然数を含む順序数の中で最小の順序数になります。

では次に順序数全体 OR を定義しましょう：

順序数全体

$$\text{OR} \stackrel{\text{def}}{=} \{\alpha : \text{Ord}(\alpha)\}$$

ところで、この順序数全体 OR は**大き過ぎて**、集合ではなくクラス（類）になります。実際、この OR は推移的であり、また  $\in$  に関して全順序となります。ところで OR が集合であれば  $\text{OR} \in \text{OR}$  となります。そこでこの OR の後者  $\text{OR} + 1$  を考えることができます。これは  $\text{OR} \in \text{OR} + 1$  となります。しかし、OR は順序数の全体なので  $\text{OR} + 1 \in \text{OR}$  となって矛盾が生じます。これが「**プラリ=フォルティの逆理**」と呼ばれる逆理ですが、ZFC では正則性公理からこのような集合の存在が否定されるために OR は集合ではなくクラスになり、素朴集合論上の逆理も「OR は集合ではない」という定理になります。

任意の二つの順序数  $\alpha, \beta$  に対しては、その包含関係から  $\alpha \in \beta, \alpha = \beta$  か  $\alpha \in \beta$  の何れか一つが成立します。ここで順序数では関係  $\in$  を大小関係  $<$  で置換えます。つまり、 $\alpha \in \beta$  を  $\alpha < \beta$  と表記します。さらに順序数  $\alpha$  に対して  $\alpha + 1$  を  $\alpha \cup \{\alpha\}$  で定義し、この  $\alpha + 1$  を順序数  $\alpha$  の「**後続**」、あるいは「**後者**」と呼びます。そして、ある順序数の後者とならない 0 以外の順序数  $\alpha$  のことを「**極限数**」と呼び、 $\alpha \in \text{Lim}$  と表記します。極限数の例として  $\omega$  を挙げておきましょう。

#### 2.4.4 モデルと宇宙

ここで  $M$  を空集合  $\emptyset$  と異なる集合, あるいはクラスとします. さらに  $M$  上で前述の集合論言語  $\mathcal{L}$  が定められているとしましょう. このことを  $\langle M, \in \rangle$  と表記し, 集合論言語  $\mathcal{L}$  の「 $\in$ -構造」, 「 $\in$ -モデル」, あるいは単に「**モデル**」と呼びます. さらに  $M$  のことを「(集合論の) 宇宙 (universe)」と呼びます. それから集合論言語  $\mathcal{L}$  の文  $\varphi$  が  $M$  の元に対して成立するときに  $\langle M, \in \rangle$  を  $\varphi$  の「**モデル**」と呼んで  $\langle M, \in \rangle \models \varphi$ , あるいは簡潔に  $M \models \varphi$  と表記します. また, モデル  $M$  上で文  $\varphi$  が成立しないことを  $M \not\models \varphi$  と表記します.

このモデル  $M$  は集合論言語  $\mathcal{L}$  の文  $\varphi$  の意味を判断する上での文脈に相当します. ちなみに日常の文でも文脈によって, その意味が真であったり偽となったりすることがあります. たとえば, ある人達の会話で「彼はイケメン」という話が出たとき, その会話をしている人達にとっては「彼」が誰なのかは自明なことですが, この人達と無関係な人にとつて「彼」が誰を指すのか不明なために真偽の判断ができないものです. これはモデルでも同様で, モデル  $M$  で文  $\varphi$  の意味が真であったとしても別のモデル  $N$  では偽となることがあります. ところが, 文  $A \supset A$ , 日常語なら「 $A$  は  $A$  である」のように文脈と無関係に常に真となる文もあります. このように文脈とは無関係に常に真となる文のことを「**恒真式**」あるいは「**トートロジー (tautology)**」と呼びます.

### 2.5 圈 (Category)

#### 2.5.1 カテゴリーと圈

さて, ここまで集合論の話をしました. 次にここからは数学の「**圈 (Category)**」について解説します. この数学用語の「**圈**」は英語では「**Category**」が対応します. ところで, この Category という言葉は哲学用語ではアリストテレスの「**カテゴリー**」, その日本語の訳語として「**範疇**」が対応します. このカテゴリーを最初に扱ったアリストテレスの著作「**範疇 (カテゴリー) 論**」は「**真実を探求するための道具**」としての「**道具 (オルガノン (οργανον))**」と呼ばれる著作群の筆頭に置かれ, アリストテレスの哲学を学ぶ上で最初に読まれるべき書物とされていたとのことです [1]\*<sup>35</sup>. この圏論も数学の対象を語ることに関連するだけではなく, 数学を研究する上の道具として扱うという意味で類似した立場にあると言えるでしょう. 実際, MacLane[31] によると「**Category**」という言

---

\*<sup>35</sup> その注釈書としてポルピュリオス ( $\Pi\sigma\rho\phi\mu\rho\iota\sigma$ , Porphyry of Tyre) のエイサゴーゲー [33] が非常に有名でした. §10 に訳を載せています.

葉はアリストテレス (Aristotle) とカント (Kant) の「**カテゴリー論**」に由来するもので、「**functor**」はカルナップ (Carnap) の著作に由来すると述べています。

ここでは圏を MacLane の本: The Category theory for working Mathematician[31](以後, CMW と略記) の定義に沿って解説しましょう。この CMW[31] ではメタグラフとメタ圏を定義し、それから集合に対してグラフと圏を定義しています。また、集合と述べた場合は ZFC 公理系の集合で考えており、この文書でも、その考えを引き継ぐことにして解説を進めることにします。この CMW では他の圏論の本とはやや異なり、メタグラフやメタカテゴリーから話を始めます。ここで「**メタ**」が頭に付く理由ですが、後述の対象や矢の類が集合になるとは限らないものを考えており、後述のグラフや圏の一種の雛形になっていると言えるからです。そして、ここで述べる事項は数学的対象そのものや性質をより抽象化したものとなっています。このことによって、最上位の概念が範疇(カテゴリー)になるのと同様に、抽象化を行った本質的なものが圏論(カテゴリー)で扱うものになります。

### 2.5.2 メタグラフについて

メタグラフ  $\mathcal{C}$  は下記の性質を持つ対象と矢(射)で構成されます:

メタグラフ (metagraph) —————

- **対象:**  $A, B, C, \dots$
- **矢(射)** :  $f, g, h, \dots$
- **始域 (domain) と終域 (codomain)** : 矢は始域と終域と呼ばれる二つの対象の関係であり、矢  $f$  の始域を  $\text{dom } f$ 、終域を  $\text{cod } f$  と表記する。
- **矢の表記:** 矢  $f$  に対して  $A = \text{dom } f, B = \text{cod } f$  とするとき  
 $f : A \rightarrow B$ , あるいは  $A \xrightarrow{f} B$  と表記する。

この定義から、まずメタグラフは対象から構成されます。ここで対象のあつまりが集合になるとは限りません。そして、二つの対象の間に矢と呼ばれる関係があります。この矢のあつまりも集合になるとは限りませんし、任意の二つの対象の間に矢があるとも限りません。このメタグラフの対象は集合の元、矢は写像をそれぞれ抽象化したもので、この矢による関係がちょうどグラフを抽象化したものに相当しているのです。

最初に幾つかの記号を導入します。まず、メタグラフ  $\mathcal{C}$  の対象のあつまり、すなわち類(クラス)を  $\text{Obj}\mathcal{C}$ 、同様にメタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢の類を  $\text{Arr } \mathcal{C}$  と表記します。そして、メタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢の始域になり得る対象から構成される類を  $\mathcal{C}_0$ 、終域になり得る対象で構成される類を  $\mathcal{C}_1$  と表記します。同様に対象  $A$  を始域、対象  $B$  を終域とするメタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢から構成される類を  $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B), \mathcal{C}(A, B)$ 、あるいは  $\text{Hom}(A, B)$  と表記しま

す。なお、メタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢  $f$  が対象  $A$  を始域、対象  $B$  を終域とする矢のときに記号  $\in$  を用いて簡単に  $A, B \in \mathcal{C}, f \in \mathcal{C}$  と表記したり、より詳細に  $A \in \mathcal{C}_0, B \in \mathcal{C}_1$ 、および  $f \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B)$  と表記することで対象や矢の圏  $\mathcal{C}$  への包含関係を表記します。

ここでメタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢は二つの対象の間の関係を与えるものと考えた方が自然で、このときに矢の対象の順序が重要になります。さらに矢は伝統的論理学上の「**繋辞 (copula)**」として考えることもできます。ここで連続は命題「 $A$  は  $B$  である」の中の「...は...である」のように主語と述語の関係を表現する機能を持っており、伝統的論理学ではこの繋辞こそが命題を構成するものと考えられていたとのことです[4]。さて、ここで矢を  $\xrightarrow{f}$  と表記することで矢の式  $f : A \rightarrow B$  から  $A \xrightarrow{f} B$  へと図式にすることができます。そして、この図式化によって矢  $f$  が対象  $A$  と  $B$  を繋ぐ機能を持つものとしての性格が見えてきます。

### 2.5.3 矢について

さて、「メタグラフ」に含まれる「グラフ」という言葉から「**函数のグラフ**」等の「グラフ」を連想される方も多いかと思います。この函数のグラフはある函数  $f$  の XY-グラフで、これは点  $x$  における函数  $f$  の値  $f(x)$  を XY 平面上の点  $(x, f(x))$  として描いたものの類です。この座標の表記では最初の成分が X 座標、そのうしろの成分が Y 座標になり、この座標を構成する対の順序に重要な意味があります。そこで座標  $(x, f(x))$  を集合論言語  $\mathcal{L}$  の順序対  $\langle x, f(x) \rangle$  として記述してしまいましょう。このときにグラフ全体は  $\{\langle x, f(x) \rangle : x \in A\}$  で外延として記述できます。ここで対象  $A$  が ZFC 公理系の集合であれば、このグラフも置換公理図式から集合になります。このように XY-グラフは順序対の集合としての性格を持つことになります。さて、メタグラフの矢  $A \xrightarrow{f} B$  に対しても対象  $A, B$  がともに集合であれば集合  $\{\langle x, y \rangle : x \in A \wedge y \in B \wedge f x = y\}$  として矢を考えることができます。このときに  $x \in A$  に対応する対象  $B$  の元を  $f(x)$  あるいは  $f x$  と表記し、 $y = f x$  のときに  $x \mapsto y$  と表記することで  $x \in A$  と  $y \in B$  が矢  $f$  を伸立とする関係にあることを示します。ここで空集合  $\emptyset$  を始域とするメタグラフの矢  $f$  を考えると、この矢は空集合  $\emptyset$  でなければならないことが判ります。この実例として後述の Python のオブジェクトの型で None 型が挙げられます。実際、この None 型が空集合  $\emptyset$  を始域とする矢と同様の働きを持っています。

次に「**矢の合成**」と呼ばれる矢の操作について解説しましょう。この矢の合成は写像の合成を抽象化したものです。この合成を考える前に「**合成可能対**」というものを考えます。これは矢の順序対  $\langle f, g \rangle$  であり、この順序対を構成できる矢  $f, g$  は  $\text{dom } g = \text{cod } f$  を充す矢でなければなりません。この条件を充す順序対から構成される類を  $\text{Arr } \mathcal{C} \times_{\text{Obj } \mathcal{C}} \text{Arr } \mathcal{C}$

と表記し、「合成可能類」と呼びます。ここで  $\text{Arr } \mathcal{C} \times_{\text{Obj } \mathcal{C}} \text{Arr } \mathcal{C}$  に属する順序対  $\langle g, f \rangle$  で  $g \circ f$ , その始域と終域をそれぞれ  $\text{dom } f, \text{cod } g$  になる矢に対応させる操作とします。もちろん、このような操作が可能かどうかはメタグラフでは保証されません。この操作が可能な場合に得られる矢のことを矢  $f, g$  の「合成」と呼びます。ここで二つの矢  $A \xrightarrow{f} B$  と  $B \xrightarrow{g} C$  の合成  $A \xrightarrow{g \cdot f} C$  が矢  $A \xrightarrow{h} C$  と一致するときに、これらの矢の関係を次の図式として表現することができます：

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ & \searrow h & \downarrow g \\ & & C \end{array}$$

この図式では対象  $A$  から矢に沿って対象  $C$  に向う二つの経路があり、この経路に沿うことと矢の合成が一意に対応します。この図式には矢  $f$  と  $g$  を経由する経路から得られる矢  $g \cdot f$  と矢  $h$  を経由する経路の二つが存在し、これら二つの経路が一致することを意味します。この図式のように図式中のある対象を始域と終域とする複数の経路が存在し、それらの経路の何れを通っても矢の合成が一致する図式を「可換図式」と呼びます。

さて、3個の矢  $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow C, h : C \rightarrow D$  に対し、矢の合成として  $f \circ (g \circ h) \stackrel{\text{def}}{=} \langle f, \langle g, h \rangle \rangle$  と  $(f \circ g) \circ h \stackrel{\text{def}}{=} \langle \langle f, g \rangle, h \rangle$  をそれぞれ構築することができます。これらが一致するかどうかは一般的に正しいとは言えませんが、これらの矢の合成が一致するということ、すなわち  $f \circ (g \circ h) = (f \circ g) \circ h$  を「結合律」と呼びます。

また、メタグラフ  $\mathcal{C}$  の対象からそれ自身への矢を考えますが、特に任意の  $f, g \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B)$  に対して次の図式を可換とする矢を特に「同一矢（恒等射）」と呼び、 $1_A$  あるいは  $\text{id}_A$  と表記します：

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & & \\ & \searrow f & \downarrow 1_b & \swarrow g & \\ & & B & \xrightarrow{g} & C \end{array}$$

この可換図式は  $1_B \circ f = f$  と  $g \circ 1_B = g$  を充すことを意味し、この可換図式の

意味を「**同一矢の公理**」と呼びます。この公理の重要な点は同一矢が唯一に定まるることで、実際、対象  $A$  に対して二つの同一矢  $1_A$  と  $1'_A$  が存在するとき、この公理から直ちに  $1_A = 1'_A$  が導き出せるからです。このことから同一矢と対象は一対一に対応するので対象と同一矢を同一視することができます。このように圏論を中心となるのは対象ではなく、あくまでも矢や函手と呼ばれる圏の間の写像に重点があります。この点は伝統的論理学が線的に主語と述語で構成された命題の分析に費されているのと比較し、現代の論理学が Frege の函数概念と量化詞 ( $\forall$  や  $\exists$ ) の導入によって個体同士の関係へと重点が移っているとも言えるでしょう。

最初の述べたように矢は写像を抽象化したものですが、写像の単射、全射、同相に対応する性質として矢には「mono」、「epi」、そして「iso」があります。これらの性質は他の矢に対する性質として定義することができます：

mono, epi, iso

- **mono**：任意の矢  $h, g : C \rightarrow A$  に対して  $f \circ h = f \circ g$  を充せば  $h = g$  となるとき、このときに  $f : A \rightarrow B$  と表記します。
- **epi**：任意の矢  $h, g : B \rightarrow C$  に対して  $h \circ f = g \circ f$  を充せば  $h = g$  となるとき、このときに  $f : A \twoheadrightarrow B$  と表記します。
- **iso**： $g \circ f = 1_A$  かつ  $f \circ g = 1_B$  を充す矢  $g : b \rightarrow a$  が存在するとき、このとき  $A \equiv B$  と表記します。

矢の mono, epi, iso といった性質は、対象が集合であれば通常の写像の単射、全射、同射に対応します。しかし、圏の対象が集合と限らないために勝手がやや異なります。まず、矢  $f$  が iso であれば矢  $f$  は mono で epi にもなりますが、mono で epi だからといって iso になるとは限りません。ただし、対象が集合であれば矢は通常の写像が対応するために mono で epi であれば iso になります。

#### 2.5.4 メタ圏について

メタグラフ  $\mathcal{C}$  が「**メタ圏**」であるとはメタグラフ  $\mathcal{C}$  の矢の合成が可能であり、同時に同一矢の公理と結合律を充すときです：

メタ圏 (metacategory)

メタグラフ  $\mathcal{C}$  が次の性質を充すときにメタ圏と呼ぶ：

- 矢の合成が可能である
- 同一矢の公理を充す
- 矢の合成について結合律を充す

これらメタグラフとメタ圏は非常に形式的な定義です。そして、メタグラフやメタ圏を構成する対象や矢のあつまりがどのようなものであるかといった言及はありません。ここで対象の類がZFC公理系等の公理系で集合を構成するときにメタグラフやメタ圏はそれぞれ「グラフ」や「圏」と呼ばれます。

### 2.5.5 グラフと圏について

今迄、解説したメタグラフやメタ圏では、その対象や矢が何であるかということに制約はありません。実際、 $\mathcal{C}$  をメタグラフ、あるいはメタ圏としたとき、 $\mathcal{C}$  の対象が構成する類  $\mathcal{C}_0$  と  $\mathcal{C}_1$  については形式的な定義以上のものはありません。そこでメタグラフやメタ圏に制約を入れたものを考えてみましょう。つまり、対象と矢が構成する類が集合となるものに限定するのです。この制約を入れたメタグラフやメタ圏では対象や矢の性質を考察するときに集合論の成果が使えるようになります。そこで、この対象と矢が集合を構成するあつまりがZFC公理系で集合になるメタグラフ  $\mathcal{C}$  のことを「グラフ」、同様にそのようなメタ圏のことをと呼び、今後はこれらを中心に考察することにし、以下にグラフと圏の定義を纏めておきましょう：

#### グラフ (graph) の定義

グラフ  $\mathcal{C}$  は次の性質を充す：

- 対象  $A, B, C, \dots$  を包含する集合  $\mathbf{O}$
- 矢  $f, g, h, \dots$  を包含する集合  $\mathbf{A}$
- 関数  $\text{dom}, \text{cod}: \mathbf{A} \rightrightarrows \mathbf{O}$   
 $\text{dom } f \in \mathbf{A}$  に対し  $\text{dom } f$  を始域、 $\text{cod } f$  を終域と呼ぶ  
 $\text{cod } f \in \mathbf{O}$   
 $f$  の図式: 矢  $f \in \mathbf{A}$  に対し  $A = \text{dom } f, B = \text{cod } f$  であれば  
 $f$  の図式は  $f: A \rightarrow B$  あるいは  $A \xrightarrow{f} B$  で与えられる

ここでグラフ  $\mathcal{C}$  の対象全体の集合  $O$  のことをメタグラフの表記に従って  $\text{Obj } \mathcal{C}$ 、同様に矢全体の集合  $A$  の集合のことを  $\text{Arr } \mathcal{C}$  と表記することにします。ただし  $\mathbf{O}$  や  $\mathbf{A}$  も適宜用いることにします。このグラフに対して圏を次で定義します：

#### 圏 (category)

グラフ  $\mathcal{C}$  が次の性質を充すときに圏と呼ぶ：

- 矢の合成を持つ
- 同一矢の公理を充す
- 矢の合成について結合律を充す

前述のように圏では対象はさほどの意味を持たず、むしろ、矢や圏の間の写像に対応す

る函手の方が重要になります。実際、対象はその恒等矢と一对一に対応させられるために対象と矢を同一視できるからです。その結果、対象そのものよりも矢や後述の函手を用いて圏の構造や性質を探ることがより重要になります。

### 2.5.6 双対圏

圏  $\mathcal{C}$  の対象と矢に対し、対象はそのまま対象に写し、矢に対しては、その矢の始域と終域を入れ替える操作を考えます。つまり、圏  $\mathcal{C}$  の対象  $A$  はそのまま対象  $A$  に対応させる一方で、矢  $f : A \rightarrow B$  を矢  $f^{\text{op}} : B \rightarrow A$  で置換える操作です。この操作によって二つの矢  $f : A \rightarrow B$  と  $g : B \rightarrow C$  の合成  $g \circ f$  に対しては矢  $(g \circ f)^{\text{op}}$  が対応しますが、矢の合成の方法から矢  $f^{\text{op}} \circ g^{\text{op}}$  となることがわかります。この操作  ${}^{\text{op}}$  で得られるものを「**双対**」と呼びます。

この操作  ${}^{\text{op}}$  は対象に対しては恒等矢であり、矢に対しては、その矢の始域と終域を入れ替え、矢の合成に対しては、その矢の双対の順番が逆順になります。この双対によって圏  $\mathcal{C}$  から新しい圏が構築され、この圏のことを圏  $\mathcal{C}$  の「**双対圏**」と呼び、 $\mathcal{C}^{\text{op}}$  と表記します。

### 2.5.7 始対象と終対象

次に重要な対象として「**始対象 (initial object)**」と「**終対象 (terminal object)**」を定義しておきましょう：

——始対象と終対象——

- 圏  $\mathcal{C}$  の対象  $A$  が「**始対象 (initial object)**」であるとは任意の対象  $B \in \mathcal{C}$  に対して矢  $f : A \rightarrow B$  が一意に存在するときである。このとき始対象  $A$  を  $0$ 、矢  $f$  を  $0_B$  と表記する。
- 圏  $\mathcal{C}$  の対象  $B$  が「**終対象 (terminal object)**」であるとは任意の対象  $A \in \mathcal{C}$  に対して矢  $f : A \rightarrow B$  が一意に存在するときである。このとき終対象  $B$  を  $1$ 、矢  $f$  を  $!_A$  と表記する。

始対象と終対象は考察する圏によって異なります。たとえば、対象の集合を自然数  $\mathbf{N}$ 、矢を  $\leq$  とする圏  $(\mathbf{N}, \leq)$  を考えると、自然数  $0$  は任意の  $n \in \mathbf{N}$  に対して  $0 \leq n$  を充すことから始対象であることが判ります。そして矢を  $\geq$  にした圏  $(\mathbf{N}, \geq)$  では逆に任意の  $n \in \mathbf{N}$  に対して  $n \geq 0$  を充すことから  $0$  が終対象になることが判ります。このように  $0$  と  $1$  という記号は自然数だけではなく、さまざまな場面で用いられます。この本では始対象  $0$  と終対象  $1$  を自然数の  $0, 1$  と混同しないように必ず「始対象」、「終対象」という枕詞を必ず置くものとし、そうではなく単に  $0, 1$  と表記されているときは自然数  $0, 1$  を

指名するものとします。

ここで始対象と終対象は反変函手  ${}^{\text{op}}$  によってそれぞれ終対象と始対象に写すことができます。すなわち  $A$  を圏  $\mathcal{C}$  の始対象とするとき、条件から任意の  $B \in \text{Obj}\mathcal{C}$  に対して矢  $f : A \rightarrow B$  が一意に存在します。ここで双対圏  $\mathcal{C}^{\text{op}}$  を考えると対象はそのままで矢の始対象と終対象が入れ替えられるので、任意の対象  $B \in \mathcal{C}^{\text{op}}$  に対して矢  $f^{\text{op}} : B \rightarrow A$  が存在することになり、このことから対象  $A$  が圏  $\mathcal{C}^{\text{op}}$  の終対象となることが判ります。同様に終対象もその双対圏では始対象になるので 1 と 0 が互いに双対関係にあることが判ります。

なお、集合を対象とし、矢を集合間の写像とする圏 **Set** で終対象 1 は成分が一つの集合<sup>\*36</sup>  $\{*\}$  であり、矢  $1 \xrightarrow{1_A} A$  が集合  $A$  の成分を定めることになります<sup>\*37</sup>。それから始集合 0 は空集合  $\emptyset = \{\}$  になります。この圏 **Set** の例のように始集合と終集合の双方を有する圏もあります。また、この集合の圏 **Set** では自然数を  $\emptyset$  から構築することができますが、このときの 0 と 1 は圏の始対象と終対象にそれぞれ一致します。

### 2.5.8 圈の例

ここでは具体的な圏の例を挙げることにしましょう。最初にちょっと特殊な圏を考えます。この圏は有限個の元を持つ集合  $A$  で矢として恒等矢しか持たないものとします。このように恒等矢しか持たない圏は「**離散圏**」と呼ばれます。この離散圏では各対象  $A \in \mathcal{C}$  と対応する恒等矢  $A \xrightarrow{1_A} A$  の他には矢がない圏なので、この矢と繫辭の「... は... である」を対応させてみましょう。すると  $A \xrightarrow{1_A} A$  の意味を「 $A$  は  $A$  である」と解釈することができます。そして離散圏は対象  $A \in \mathcal{C}$  を始域とする矢は恒等矢  $1_A$  しか存在しないので、任意の対象  $A \in \mathcal{C}$  に対して「 $A$  は  $A$  である」としか言えない圏であることが判ります。これはキュニコス派のアンティステネス (*Αντιστένες*) の主張する「**一つの主語は一つの述語あるのみ**」<sup>\*38</sup> と普遍を認めない立場に対応します。

その他の重要な圏の例を挙げておきましょう：

- **Set**: 対象が集合で、矢が通常の写像
- **Set<sub>\*</sub>**: 対象が基点付きの集合で、矢が通常の写像
- **Cat**: 対象が圏で、矢が函手

<sup>\*36</sup> シングルトン (singleton) と呼びます。

<sup>\*37</sup> 圏 **Set** では新プラトン主義者が聞いたら喜びそうな「一者からの流出」で万物は定義されているということです。

<sup>\*38</sup> 形而上学 [2] 5 卷 29 章, 1024b34

- **Grp**: 対象が群で, 矢が準同型写像
- **Ab**: 対象が可換群 (アーベル群) で, 矢が準同型写像
- **Top**: 対象が位相空間で, 矢が連続写像
- **Top<sub>\*</sub>**: 対象が基点付きの位相空間で, 矢が連続写像
- **Toph**: 対象が位相空間で, 矢が連続写像
- $\mathcal{C}^{\text{op}}$ : 圈  $\mathcal{C}$  の双対圏

ここで述べている集合, 圈と位相空間は, より正確にはそれぞれ「**小集合 (small set)**」, 「**小圏 (small category)**」, 「**小位相空間 (small topological space)**」と呼ばれます。これは「**グロタンディーク宇宙 (Grothendieck Universe)**」との関係を表現するものです。このグロタンディーク宇宙は圏の対象全てと後述の対象の演算結果を含む大きな集合で  $U$  と表記します。のことから対象はグロタンディーク宇宙に元として包含されるために「**小**」, この宇宙そのものはグロタンディークの宇宙元として包含されないために「**大**」と呼ばれるのです。

また, 圈については「**局所的に小さい**」と「**小さい**」の二種類があります。圏  $\mathcal{C}$  が「**局所的に小さい**」とは任意の対象  $A, B \in \mathcal{C}$  に対してその矢の集合  $\text{Hom}(A, B)$  が小集合になる場合, 同様に「**小さい**」とは対象全体の集合  $\mathcal{C}_0$  と矢全体の集合  $\mathcal{C}_1$  の双方が小集合になる場合です。

### 2.5.9 グロタンディーク宇宙について

さきほどの圏の例で, 対象が「**小集合**」等と小が付くものを示しました。ここでの大小はグロタンディーク宇宙との関係で決まると言いました。ここではもう少し細かく説明することにしましょう。

まず「**グロタンディーク宇宙**」に包含される対象なら小で, 宇宙そのものは大となります。このグロタンディーク宇宙は集合の公理系に類似する公理を充す対象の集合です。圏の場合, 対象や矢の類は集合を構成し, それらの集合に対してグロタンディーク宇宙にて次の演算が許容されています:

## —— グロタンディーク宇宙で許容される演算 ——

対集合 { }	$\{u, v\} \stackrel{\text{def}}{=} \{(x, y) : x \in u \wedge y \in v\}$
順序対 ⟨ ⟩	$\langle u, v \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \{\{u\}, \{u, v\}\}$
直積 ×	$u \times v \stackrel{\text{def}}{=} \{\langle x, y \rangle : x \in u \wedge y \in v\}$
幂集合 $\mathfrak{P}$	$\mathfrak{P}(u) \stackrel{\text{def}}{=} \{v : v \subset u\}$
和集合 $\cup$	$\cup u \stackrel{\text{def}}{=} \{x   x \in u\}$

これらの演算は ZFC 公理系であれば問題なく充される集合の演算処理です。これらの集合演算を前提として、以下に示す性質が成立する集合  $U$  のことを「**グロタンディーク宇宙 (Grothendieck Universe)**」と呼びます：

—— グロタンディーク宇宙  $U$  が充すべき性質 ——

- (i)  $x \in u \in U \supset x \in U$
- (ii)  $u \in U \wedge v \in U \supset \{x, y\} \in U \wedge \langle x, y \rangle \in U$
- (iii)  $x \in U \supset \mathfrak{P}(u) \in U \wedge \cup u \in U$
- (iv)  $\omega \in U$
- (v)  $a \in U \wedge b \subset U \wedge a \rightarrow b$  が上への写像  $\supset b \in U$

グロタンディーク宇宙  $U$  自身は ZFC 公理系の**正則公理**によって  $U$  の元として含まれることがありません。さらに、この  $U$  が集合になるとも限りません。このように宇宙  $U$  とその元には区分があり、この区分を対象が集合であれば宇宙  $U$  の元を「**小集合**」、対象が圏であれば  $U$  の元を「**小圏**」と宇宙  $U$  の元のことを、その元の型の頭に「**小 (small)**」を付けます。逆に宇宙  $U$  は頭に「**大 (large)**」を付けます。たとえば、対象が集合であれば「**大集合**」、圏であれば「**大圏**」といったあんばいです。

## 2.5.10 函手

圏  $\mathcal{C}$  と圏  $\mathcal{D}$  が与えられたとき、これらの圏に対して、圏  $\mathcal{C}$  の対象を圏  $\mathcal{D}$  の対象に対応させ、同様に圏  $\mathcal{C}$  の矢を圏  $\mathcal{D}$  の矢に対応させる写像<sup>\*39</sup>が考えられます。そして、より扱い易い性質として、圏  $\mathcal{C}$  の恒等矢  $1_A$  を圏  $\mathcal{D}$  の恒等矢  $1_B$  に写す性質があると良いでしょう。このような写像としては圏  $\mathcal{C}$  から圏  $\mathcal{C}$  自身への恒等射と、先程挙げた双対写像  $\text{op}$  です。ところで矢には合成という操作があります。たとえば、二つの矢  $A \xrightarrow{f} B$  と  $B \xrightarrow{g} C$  の合成  $A \xrightarrow{g \circ f} C$  は函手  $F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  によって  $Ff, Fg$  と  $F(g \circ f)$  に写されます。では写した先の圏  $\mathcal{D}$  で  $Ff$  と  $Fg$  を使って  $F(g \circ f)$  はどのように表記されるでしょうか？これには二通りが考えられ、一つは  $F(g \circ f) = Fg \circ Ff$  と  $f, g$  の順番を保つ

\*39 圏では対象や矢のあつまりが集合になるからです

ものと  $F(g \circ f) = Ff \circ Fg$  と逆になるものです。たとえば同じ圏への恒等射であれば矢の合成はそのままですが、双対写像  $\text{op}$  なら矢の合成が逆になります。このように矢の合成の順番を保つかどうかで函手を区分することができるのです。

まず、最初の矢の始域と終域をそのまま写し、矢の合成の順序も保つ圏から圏への写像のことを「**共変函手**」と呼びます：

—— 共変函手 (covariant functor) ——

圏  $\mathcal{C}$  から圏  $\mathcal{D}$  の写像  $F$  で以下の性質を充すものを「**共変函手**」と呼ぶ：

- $C \in \text{Obj} \mathcal{C}$  に対し  $FC \in \text{Obj} \mathcal{D}$
- 圏  $\mathcal{C}$  の矢  $A \xrightarrow{f} B$  に対して圏  $\mathcal{D}$  の矢  $F A \xrightarrow{F f} F B$  が対応
- $F 1_A = 1_{F A}$
- $F(g \circ f) = F g \circ F f$

ここで共変函手のことを単に**函手 (functor)** と呼びます。この本でも誤解がない限り、単に函手と呼ぶときは共変函手のことを指します。この共変函手の例として圏  $\mathcal{C}$  自身への恒等射が自明なものとして挙げられるでしょう。

つぎに双対写像のように矢の始域と終域を入れ替え、それから矢の合成も順序が逆になる圏から圏への写像を「**反変函手**」と呼びます：

—— 反変函手 (contravariant functor) ——

圏  $\mathcal{C}$  から圏  $\mathcal{D}$  の写像  $F$  で以下の性質を充すものを「**反変函手**」と呼ぶ：

- $C \in \text{Obj} \mathcal{C}$  に対し  $F C \in \text{Obj} \mathcal{D}$
- 圏  $\mathcal{C}$  の矢  $A \xrightarrow{f} B$  に対して圏  $\mathcal{D}$  の矢  $F A \xrightarrow{F f} F B$  が対応
- $F 1_A = 1_{F A}$
- $F(g \circ f) = F f \circ F g$

この反変函手の例としては先程の双対写像があります。また、ここで共変、反変函手の重要な例を挙げておきましょう。最初に圏  $\mathcal{C}$  の対象  $C, C'$  に対し、対象  $C'$  から対象  $C$  への矢の類  $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(C', C)$  は圏の性質から集合になります。そして矢の集合間の矢として  $\mathcal{C}$  の矢を用いることで写像  $C' \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C', C)$  と写像  $C \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C', C)$  は圏  $\mathcal{C}$  から(小)集合の圏 **Set** への写像になります。そして、これらの写像は矢の合成の関係から前者の写像  $C' \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C', C)$  が反変函手、後者の写像  $C \mapsto \text{Hom}_{\mathcal{C}}(C', C)$  が共変函手になることが判ります。

ここで函手  $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$  は集合から集合への写像であるために、通常の写像の議論ができます。そして、函手を矢の間の写像として考えるときに、それが単射、全射、同型となる場合を考えられます。ここで函手が「忠実 (faithfull)」であるとは  $\text{Hom}_{\mathcal{C}}(A, B) \xrightarrow{F} \text{Hom}_{\mathcal{D}}(FA, FB)$  同様に、この写像が通常の写像として全射になるときは「充満 (full)」と呼びます。そして、函手  $F$  と逆向きの函手  $G : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$  で  $GF = 1_{\mathcal{C}}$  と  $FG = 1_{\mathcal{D}}$  を充すものが存在するときに函手  $F$  を「同型 (isomorphism)」と呼びます。

この函手に対してはもう一つ別の対応関係を考えることができます。まず圏  $\mathcal{C}$  から圏  $\mathcal{D}$  への二つの函手  $F$  と  $G$  が与えられたときに圏  $\mathcal{C}$  の矢  $C' \xrightarrow{f} C$  の始域と終域になる対象  $C, C' \in \mathcal{C}_0$  は函手  $F$  によってそれぞれ  $FC, FC' \in \mathcal{D}_0$  に写され、また、矢  $f$  自体も圏  $\mathcal{D}$  の矢  $FC \xrightarrow{Ff} FC'$  に写されます。これは函手  $G$  も同様で、対象は  $GC, GC' \in \mathcal{D}_0$  に矢は  $GC \xrightarrow{Gf} GC'$  へとそれぞれ写されます。ところで同じ対象と矢を函手で別物に写しているので、函手  $F$  と函手  $G$  で写される対象  $FC'$  と  $GC'$ 、それと  $FC$  と  $GC$  の関係が考えられます。この  $FX$  から  $GX$  への対応関係を  $\alpha_X$  と表記しましょう。この対応関係からは圏  $\mathcal{C}$  の矢  $C \xrightarrow{f} C'$  の始域  $C$  と終域  $C'$  に写像  $\alpha$  による関係がそれぞれあるので、 $Gf \circ \alpha_{C'}$  と  $\alpha_C \circ Ff$  が等しくなるということは自然な要請になります。このように函手  $F$  から  $G$  への写像  $\alpha$  で右下の図式を可換にする写像のことを「自然変換」と呼び、 $\alpha : F \rightarrow G$  と表記します：

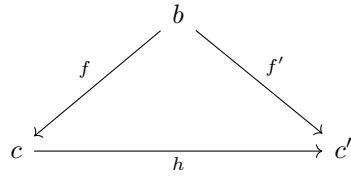
$$\begin{array}{ccc} C' & & FC' \xrightarrow{\alpha_{C'}} GC' \\ \downarrow f & & \downarrow Ff \\ C & & FC \xrightarrow{\alpha_C} GC \end{array}$$

函手と自然変換を使って新に圏を構成することができます。つまり、対象を圏  $\mathcal{C}$  から圏  $\mathcal{D}$  への函手、矢をそれらの間の自然変換とすることで新たに圏  $\mathcal{D}^{\mathcal{C}}$  を構成することができます。

### 2.5.11 コンマ圏

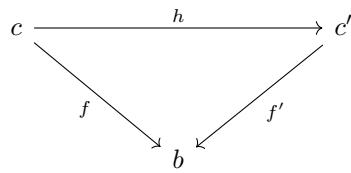
既存の圏と函手を使って新しい圏を構成することができます。ここでは「コンマ圏」と呼ばれる圏の構成について述べます。なお、コンマ圏は「スライス圏 (slice category)」とも呼ばれます。まず、コンマ圏の対象は圏  $\mathcal{C}$  の矢です。具体的に解説すると、圏  $\mathcal{C}$  との対象  $b \in \mathcal{C}$  に対して  $\text{dom } f$  が対象  $b$  となる矢  $b \xrightarrow{f} c$  を対象とし、 $\langle f, c \rangle$  と対で表記します。さて次はコンマ圏の対象  $\langle f, c \rangle$  から  $\langle f', c' \rangle$  への矢は何で与えられるでしょうか？これは圏  $\mathcal{C}$  の矢  $b \xrightarrow{h} b'$  で  $f' = h \circ f$  を充すもの、つまり、次の可換図式が成立す

るもので与えられます:



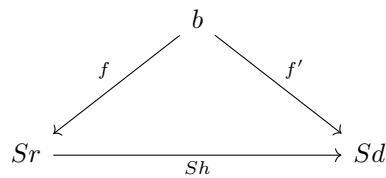
このように構成された対象と矢で構成された圏を「**コンマ圏 (comma category)**」と呼び  $(b \downarrow \mathcal{C})$ , あるいは  $\mathcal{C}/b$  と表記します.

もちろん, コンマ圏の双対を考えることができます. このときに対象は  $c \xrightarrow{f} b$  で与えられ, 対  $\langle c, f \rangle$  で表記します. また, 矢は先程のコンマ圏の矢と同様で, 次の可換図式が成立する矢  $h$  で与えられます:



このときコンマ圏の双対を  $(\mathcal{C} \downarrow b)$  と表記します.

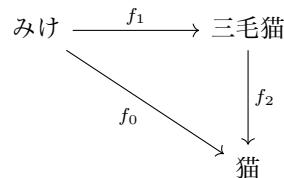
また函手  $S : \mathcal{D} \rightarrow \mathcal{C}$  を導入してコンマ圏  $(b \downarrow S)$  を構成することもできます. この場合, 対象は  $b \xrightarrow{f} Sr$ ,  $b \in \mathcal{C}, r \in \mathcal{D}$  で与えられ.  $\langle f, r \rangle$  と表記します. そして, 二つの対象  $\langle f, r \rangle, \langle g, d \rangle$  間の矢  $h$  は  $r \xrightarrow{h} d$  で与えられ, 次の可換図式が成立することになります:



### 2.5.12 普遍矢

アリストテレスの論理学で、普遍であるとは主語と述語の関係において、述語に成り得るもので、特定の主語をだけを探らないもので、つまり、主語の取り替えが効くということです。たとえば、「みけ」、「三毛猫」、「猫」で、「みけは三毛猫である」が真であれば、「三毛猫は猫である」ことから「みけは猫である」も真になります。さて、「みけ」はとある一匹の猫を指すので、別の虎猫の「とら」に対して「とらはみけである」とはなりませんし、逆も違うのです。個体は主語の取替えということでは「これ」だの「あれ」といった個体を直接指すような主語以外は取れず、その意味では普遍ではありません。ところが「猫」については「みけ」も「とら」も主語になり、「三毛猫」も同様に特定の主語を探りません<sup>\*40</sup>。ここで「猫」と「三毛猫」については「三毛猫は猫」ですが「猫は三毛猫」ではないので、「三毛猫」と「猫」は同値なものではありませんが、共に外延を持つものです。このことから「三毛猫」は「猫」と「みけ」の中間にあるものと言えます。この類と個体の間にあるものを下位の類と呼び、その下位の類のことを直上の類に対して種、直上の類のことを単に類と呼びます。この「三毛猫」と「猫」の例では「三毛猫」が個体の「みけ」に近いことから種、「猫」が類になります。そして、類と種は共に普遍なものです。

次に‘AはBである’ということを‘ $A \xrightarrow{f} B$ ’と表記してみましょう。すると‘みけは三毛猫である’,’三毛猫は猫である’と‘みけは猫である’はそれぞれ‘みけ  $\xrightarrow{f_1}$  三毛猫’, ‘三毛猫  $\xrightarrow{f_2}$  猫’と‘みけ  $\xrightarrow{f_0}$  猫’で置換えることができます。そして次の可換な図式として表現できることが判ります:



さて数学の普遍とはどのようなものでしょうか？たとえば、位相幾何学では被覆空間というものがあります。これは底空間  $B$  と全空間  $C$  と呼ばれる二つの位相空間が存在し、被覆写像と呼ばれる連続写像  $p : C \rightarrow X$  で任意の  $x \in B$  に対し、その開近傍  $U_x \subset B$  で  $p^{-1}(U_x)$  が互いに共通部分を持たない  $C$  の可算個の開集合  $\tilde{U}_i, i = 1, 2, \dots$  の和集合とな

---

<sup>\*40</sup> 道具で“universal” というと、方向が自由自在であるとか、さまざまな状況に対応できるとか、この取替えが効くという意味で用いられていますね。

る場合です。この被覆空間に対して普遍被覆空間という空間を考えることができます。まず、 $q : D \rightarrow B$  を  $B$  の被覆空間とします。それから  $p : C \rightarrow B$  を  $B$  の被覆空間とするとき、被覆写像  $f : D \rightarrow C$  が存在し、 $p \circ f = q$  となるときに  $q$  を普遍被覆空間と呼ぶのです。そして、この関係は次の可換図式で表現することができます：

$$\begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{f} & C \\ & \searrow q & \downarrow p \\ & & B \end{array}$$

ここで先程の猫の例と同一の図式が得られていますね。ただし、みけ、三毛猫、猫を安易に  $D, C, B$  に割り当てる無意味なものになってしまいますが、矢を中心と考えると非常に意味のあるものです。つまり、猫の例の矢  $f_0$  が普遍被覆  $q$  に対応し、各々が中間的な存在である「三毛猫」や位相空間  $C$  を経由する矢の合成として表現されるという意味があります。そして、この普遍の存在では、「みけ」の場合には類の「猫」が「三毛猫」を種として包含すること、写像  $p : C \rightarrow B$  が被覆空間であるということが前提となつていることです。この特徴は圏論では「**普遍矢**」として昇華されています：

普遍矢 (universal arrow)

函手  $S : D \rightarrow C$ 、対象  $c \in C$  とするときに  $c$  から  $S$  への普遍矢とは次の性質を見たす対  $\langle r, u \rangle$  のことである：

- $r \in D, c \xrightarrow{u} Sr$  とする
- 任意の  $d \in D, c \xrightarrow{f} Sd$  から対  $\langle d, f \rangle$  を定める
- $Sf' \circ u = f$  を充すただ一つの矢  $r \xrightarrow{f'} d$  が存在する

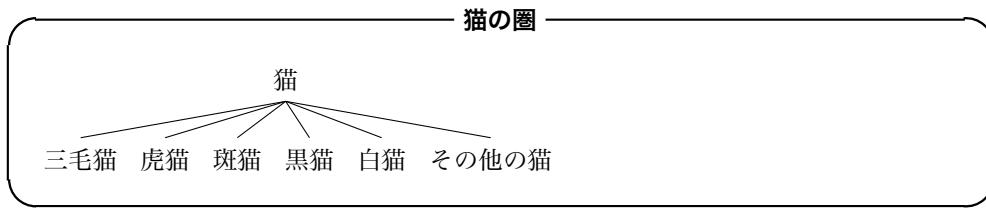
これを次の可換図式で表現することができます：

$$\begin{array}{ccc} c & \xrightarrow{u} & Sr \\ \downarrow 1_c & & \downarrow Sf \\ c & \xrightarrow{f} & Sd \end{array} \quad \begin{array}{c} r \\ \downarrow f' \\ d \end{array}$$

ここでコンマ圏 (comma category)  $\langle c, S \rangle$  を考えると普遍矢  $u$  はコンマ圏の始対象に

なります。

では先程の三毛猫のはなしはどうなるでしょうか? 「みけが三毛猫である」ということと「みけが猫である」ということは対象がある集合に含まれるという包含関係であり、「三毛猫が猫である」ということは種が類に包含されるということ、つまり、集合の包含関係になっていることが判ります。つまり、「みけが三毛猫である」と「三毛猫が猫である」の双方の繋ぎはともに包含写像であってもその対象が異なるということになります。ここで猫の圈を次のものとしましょう:



この「猫の圈」は猫の類を幾つかの種(至って適当)に分類したもので、対象は猫の種で矢は猫の種と類の関係です。それから函手  $S : \text{猫の圈} \rightarrow \mathbf{Set}$  を種を集合に、種と類の関係を集合の包含関係に置換えるものとしましょう。すると先程の可換図式は次のものになります:

$$\begin{array}{ccc}
 \text{みけ} & \xrightarrow{u=\in} & \text{三毛猫}_{\text{set}} \\
 & \searrow h=\in & \downarrow Sf=C \\
 & & \text{猫}_{\text{set}}
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ccc}
 & & \text{三毛猫}_{\text{猫の圈}} \\
 & & \downarrow f \\
 & & \text{猫}_{\text{猫の圈}}
 \end{array}$$

このとき、矢  $u$  は矢  $h$  に対して矢  $Sf$  が一意に定まるので普遍矢になりますが、この対応は「みけが猫である」に対してみけが所属する「三毛猫」について「三毛猫が猫である」が一意に対応するというものです。

もうすこし面白い例を挙げておきましょう。この例は Mac Lane の本 [31] に出ていて、ベクトル空間とその基底に関するものです。この例ではまず集合の圏  $\mathbf{Set}$  と体  $K$  を係数とするベクトル空間の圏  $\mathbf{Vect}_K$  を考えます。そして、函手  $U$  をベクトル空間の圏から集合の圏への函手とします。この函手  $U$  は対象については、ベクトル空間を、その演算を忘ることで、単に集合に写すというもので、その矢も単純にベクトル空間の線形写像の対応関係をそのまま集合の写像としての対応関係に置換えた矢とみなすだけです。次に  $X \in \mathbf{Set}$  を基底とし、係数体を  $K$  とするベクトル空間を  $V_X$  と記述すると圏

**Set** の対象  $X, U(V_X)$  間の矢  $X \xrightarrow{j} U(V_X)$  が定まります。つぎに任意の  $W \in \mathbf{Vect}_K$  に対し、 $U(W)$  を考えて  $X$  の元を  $U(W)$  に対応させることで矢  $X \xrightarrow{f} U(W)$  を構成することができます。それからこの  $f$  の対応関係を基に体  $K$  について線形になるように拡張することで新たに  $\mathbf{Vect}_K$  の矢  $V_X \xrightarrow{f'} W$  を構成することができます。以上の結果から次の可換図式が得られます：

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{j} & U(V_X) \\ f \searrow & \downarrow Uf' & \downarrow f' \\ & U(W) & W \end{array}$$

このベクトル空間の例も三毛猫の例と似た状況ですが、 $V_X, W$  は類-種のような階層構造に基づく関係ではなく、変換写像から得られた矢となっている点で異なります。

### 2.5.13 圈の演算

圏  $\mathcal{C}$  の対象について積や幂を定めることができます。最初の対象の積について述べましょう：

対象の積

下記の条件を充す  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  を  $A \times B$  と表記し、対象  $A, B$  の積と呼ぶ：

- $\mathcal{C}$  の二つの矢  $X \xrightarrow{\pi_1} A$  と  $X \xrightarrow{\pi_2} B$  が存在
- $\mathcal{C}$  の任意の対象  $C$  と  $C$  から  $A, B$  への二つの矢  $C \xrightarrow{f} A, C \xrightarrow{g} B$  について  $f = \pi_1 \circ h, g = \pi_2 \circ h$  を充す矢  $C \xrightarrow{h} X$  が一意に存在する。この矢  $h$  を  $\langle f, g \rangle$  と表記する。圏  $\mathcal{C}$  の任意の二つの対象に対して積が存在するときに圏  $\mathcal{C}$  のことを「積を有する圏」と呼ぶ。

圏の積の定義を可換図式として表現することができます：

$$\begin{array}{ccccc} & & C & & \\ & f \swarrow & \downarrow \langle f, g \rangle & \searrow g & \\ A & \xleftarrow{\pi_1} & A \times B & \xrightarrow{\pi_2} & B \end{array}$$

この定義では対象  $C$  から積  $A \times B$  への矢が一意に存在するという性質から積  $A \times B$  を定めるという定義方法になっています。この性質は  $A \rightarrow B$  という命題を考えたときに複数の主語の述語になるという性質に類似したもので、この積  $A \times B$  の性質は「普遍性」に対応するものであることが判ります。つまり、この積の定義は対象  $A \times B$  の具体的な形や構成方法について述べたものではなく、その積の普遍性に基いた定義方法となっていることに注目して下さい。また、 $C \xrightarrow{f} A$  と  $C \xrightarrow{g} B$  から  $A, B$  は  $C$  よりも普遍であり、 $C \xrightarrow{\langle f, g \rangle} A \times B$  から  $A \times B$  は  $C$  よりも普遍であるものの  $A \times B \xrightarrow{\pi_1} A$  と  $A \times B \xrightarrow{\pi_2} B$  から  $A \times B$  よりも  $A, B$  の方が普遍であるということになります。つまり、 $A \times B$  は  $A, B$  に近く、 $A, B$  よりも一段落ちる普遍であることが判ります。

なお、圏  $\mathcal{C}$  の矢が通常の写像であれば、対象  $A, B$  の積については  $A \times B = \{(x, y) | x \in A \wedge y \in B\}$  と位相空間のデカルト積になります。ところで圏  $\mathcal{C}$  の対象が順序数<sup>\*41</sup>で、矢が  $\leq$  のときの  $A \times B$  は  $A$  と  $B$  のどちらかより後者にある対象で与えられるので、対象の積は対象の成分の順序対のようなものになるとは限りません。

この対象の積については次の性質を充します:

対象の積の性質

- 可換性:  $A \times B \equiv B \times A$
- 結合律:  $A \times (B \times C) \equiv (A \times B) \times C$

対象の積が結合律を充すことから、2個以上の対象の積は  $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$  と括弧を外した形で表記することが可能であることが判ります。また、対象  $A$  の  $n$  個の積  $A \times \dots \times A$  を  $A^n$  と表記することにします。

つぎに「対角矢  $\Delta_A$ 」を定義しておきます:

---

<sup>\*41</sup> 順序数も集合です

## 対角矢

以下の可換図式を充す矢  $\langle \text{id}_A, \text{id}_A \rangle$  を特に対角矢と呼び記号  $\Delta_A$  で表現される。

$$\begin{array}{ccccc} & & A & & \\ & id_A & \swarrow & \downarrow \Delta_A & \searrow id_A \\ A & \xleftarrow{\pi_1} & A \times A & \xrightarrow{\pi_2} & A \end{array}$$

この対角矢  $\Delta_A$  は後述の特性写像  $\delta_A$  との関係で重要です。

対象の積の双対は「直和」，あるいは「双対積，coproduct」と呼ばれ， $A \amalg B$  と表記します。この直和の定義を以下に記しておきましょう：

## 対象の直和

下記の条件を充す  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  を  $A \amalg B$  と表記し，対象  $A, B$  の直和と呼ぶ：

- $\mathcal{C}$  の二つの矢  $A \xrightarrow{i_1} X$  と  $B \xrightarrow{i_2} X$  が存在
- $\mathcal{C}$  の任意の対象  $C$  と  $A$  から  $C$ ,  $B$  から  $C$  への二つの矢  $A \xrightarrow{f} C, B \xrightarrow{g} C$  について  $f = h \circ i_1, g = h \circ i_2$  を充す矢  $X \xrightarrow{h} C$  が一意に存在する。

この直和の可換図式は直積の可換図式の双対になります：

$$\begin{array}{ccccc} & & C & & \\ & f & \nearrow & \downarrow \langle f, g \rangle & \searrow g \\ A & \xrightarrow{i_1} & A \amalg B & \xleftarrow{i_2} & B \end{array}$$

この直和は  $A \xrightarrow{f} C$  と  $B \xrightarrow{g} C$  より  $C$  は  $A, B$  よりも普遍であり， $A \amalg B \xrightarrow{\langle f, g \rangle} C$  から  $C$  は  $A \amalg B$  よりも普遍であり， $A \xrightarrow{\pi_1} A \amalg B$  と  $B \xrightarrow{\pi_2} A \amalg B$  より  $A, B$  よりも  $A \amalg B$  の方が普遍であるということになります。つまり， $A \amalg B$  は  $A, B$  に最も近い普遍であるということが判ります。

つぎに積を有する圏では，その対象の積から圏の「矢の積」も定義することができます：

## 矢の積

$\mathcal{C}$  の二つの矢  $A \xrightarrow{f} B$  と  $C \xrightarrow{g} D$  に対し  $\langle f \circ \pi_1, g \circ \pi_2 \rangle : A \times C \rightarrow B \times D$  を  $f \times g$  と表記して矢  $f, g$  の積と呼ぶ

この矢の積は、対象の積の可換図式の特殊な例として考えられ、以下の可換図式として示すことができます：

$$\begin{array}{ccccc} & A & \xrightarrow{f} & B & \\ \pi_1 \uparrow & & & & \uparrow \pi_1 \\ A \times C & \xrightarrow{f \times g} & B \times D & & \\ \pi_2 \downarrow & & & & \downarrow \pi_2 \\ & C & \xrightarrow{d} & C & \end{array}$$

さらに積を有する圏  $\mathcal{C}$  では対象の幕も定義することができます：

## 対象の幕

積を有する圏  $\mathcal{C}$  をの対象  $A, B$  と矢  $C \times A \xrightarrow{g} B$  に対し、以下の図式を可換にする圏  $\mathcal{C}$  の対象  $B^A$  と矢  $B^A \times A \xrightarrow{\text{ev}} B$  と  $C \xrightarrow{\hat{g}} B^A$  が存在し、さらに  $\hat{g}$  が一意的に存在するときに、 $\mathcal{C}$  の対象  $B^A$  のことを幕と呼ぶ：

$$\begin{array}{ccc} & B^A \times A & \\ \hat{g} \times 1_A \uparrow & \searrow \text{ev} & \\ C \times A & \xrightarrow{g} & B \end{array}$$

ここで矢  $\text{ev}$  のことを「評価 (evaluation)」、矢  $\hat{g}$  のことを矢  $g$  の「転置 (transpose)」と呼びます。さらに対象の幕については  $\text{Hom}(C \times A, B) \cong \text{Hom}(C, B^A)$  が成立します。

次に「等化 (イコライザー, equalizer)」について述べましょう：

## 等化 (equalizer) —————

二つの矢  $A \xrightarrow[g]{f} B$  に対して矢  $C \xrightarrow{e} A$  が  $f \circ e = g \circ e$  を充し, さらに以下に示す

可換図式にて  $f \circ k = g \circ k$  であるときに  $k = e \circ h$  を充す矢  $D \xrightarrow{h} A$  が一つだけ存在するときに矢  $e$  を矢  $f$  と矢  $g$  の等化と呼ぶ.

$$\begin{array}{ccccc} & D & & & \\ & \downarrow h & \searrow k & & \\ C & \xrightarrow{e} & A & \xrightarrow[f]{g} & B \end{array}$$

ここで二つの矢  $f, g$  の等化  $e$  は必ずモノになります. 実際,  $h, k$  を対象  $D$  から 対象  $C$  の矢で, それぞれが  $e \circ h = e \circ k$  を充すときに二つの図式:

$$\begin{array}{ccc} \begin{array}{c} D \\ \downarrow h \\ C \end{array} & \xrightarrow[e \circ h]{\quad} & \begin{array}{c} D \\ \downarrow k \\ C \end{array} \\ \begin{array}{ccc} & \searrow & \\ & e \circ h & \\ & \swarrow & \end{array} & \xrightarrow[f]{\quad} & \begin{array}{ccc} & \searrow & \\ & e \circ k & \\ & \swarrow & \end{array} \\ A & \xrightarrow[g]{\quad} & B & \xrightarrow[f]{\quad} & B \end{array}$$

を充すことになりますが, ここで矢  $e$  が等化なのでこのような矢  $h, k$  がただ一つ存在しなければならず, その結果  $h = k$ , このことから等化  $e$  がモノであることが判ります.

また等化の双対を「余等化 (コイコライザー, coequalizer)」と呼びます:

## 余等化 (coequalizer)

二つの矢  $A \xrightarrow[g]{f} B$  に対して矢  $B \xrightarrow{e} C$  が  $f \circ e = g \circ e$  を充し、さらに以下に示す可換図式にて  $f \circ k = g \circ k$  であるときに  $k = e \circ h$  を充す矢  $B \xrightarrow{h} D$  が一つだけ存在するときに矢  $e$  を矢  $f$  と矢  $g$  の余等化と呼ぶ。

$$\begin{array}{ccccc} & & & D & \\ & & k \nearrow & \downarrow h & \\ A & \xrightarrow[g]{f} & B & \xrightarrow{e} & C \end{array}$$

余等化については等化の双対であるためにエピになります。

## 2.5.14 引き戻しと押し出し

ここでは「引き戻し (pull back)」と「押し出し (push out)」について述べます。この引き戻しと押し出しは互いに双対の関係にあります。ここでは最初に引き戻しについて述べることにしましょう：

## 引き戻し (pull back)

$A \xleftarrow{g'} P \xrightarrow{f'} B$  が  $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  の「引き戻し」であるとは、左下の可換図式を充し、任意の対象  $E \in \mathcal{C}$  に対して右下の図式が可換図式になるような矢  $E \xrightarrow{h} A$  と  $E \xrightarrow{k} B$  が存在し、さらに矢  $E \xrightarrow{l} P$  が一意に存在するときである。

$$\begin{array}{ccccc} & E & & & \\ & \swarrow h & \searrow l & \nearrow k & \\ P & \xrightarrow{f'} & B & \xrightarrow{f'} & B \\ \downarrow g' & & \downarrow g & & \downarrow g' \\ A & \xrightarrow{f} & C & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

ここで圏  $\mathcal{C}$  が終対象 1 を持つときに対象  $C$  を終対象 1 で置換えると引き戻しの対象  $P$  が対象の積  $A \times B$  になります。また、圏  $\mathcal{C}$  の矢が通常の写像の圏 **Set** のときに引き戻しの対象  $P$  は  $A \times_C B = \{(x, y) | x \in A \wedge y \in B \wedge f x = g y\}$  と外延として記述することができます。このように引き戻しは特殊な積としても考えることができます。

引き戻しの性質の性質を幾つか挙げておきます：

- $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  に対する引き戻し  $A \xleftarrow{g'} D \xrightarrow{f'} B$  に対し、 $f$  が mono であるときに  $f'$  も mono になります：

$$\begin{array}{ccc} P & \xrightarrow{f'} & B \\ g' \downarrow & & \downarrow g \\ A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

- 次の可換図式において、右側の四角と外側の四角の図式がそれぞれ引き戻しであれば左側の四角の図式も引き戻しになり、また、右側と左側の図式が引き戻しになるときに外側の四角の図式も引き戻しになります：

$$\begin{array}{ccccc} P & \xrightarrow{g'} & Q & \xrightarrow{h'} & D \\ f' \downarrow & & f \downarrow & & f'' \downarrow \\ A & \xrightarrow{g} & B & \xrightarrow{h} & C \end{array}$$

さて、圏 **Set** で引き戻しがどのようなものか考えてみましょう。つまり  $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  を充す集合  $A, B, C \in \mathbf{Set}$  に対しては  $A \times_C B = \{(a, b) \in A \times B | f(a) = g(b)\}$  を考えると

$$\begin{array}{ccc} A \times_C B & \xrightarrow{\pi_A} & B \\ \pi_B \downarrow & & \downarrow g \\ A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

は引き戻しになりますが、ここで

$$\begin{array}{ccccc} D & \xrightarrow{k} & A \times_C B & \xrightarrow{\pi_A} & B \\ h \curvearrowleft & \searrow l & \downarrow \pi_B & & \downarrow g \\ & & A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

をよくよく考えると次の集合の積と等化が現われます:

$$\begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{h} & A \times_C B & \xrightarrow{\pi_A} & B \\ l \downarrow & \swarrow k & \downarrow \pi_B & & \downarrow g \\ A & \xleftarrow{\pi_B} & A \times_C B & \xrightarrow{e} & A \times B \xrightarrow[f \circ \pi_A]{g \circ \pi_B} C \end{array}$$

ここで  $h \times k$  は  $d \in D$  に対して  $(h(d), k(d)) \in A \times B$  を対応させる写像です。この例は集合の圏 **Set** で考えたことですが、ここで対象の積と等化が現われていることから引き戻しには対象の積と等化が関係していることが予想できます。実際、対象の積、等化と引き戻しについては以下の関係があります:

## 積, 等化と引き戻しの関係

圏  $\mathcal{C}$  の任意の二つの対象について積が存在し、また任意の二つの矢に対してその等化が存在するときに、任意の  $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  に対して引き戻し  $A \xleftarrow{g'} D \xrightarrow{f'} B$  が存在する。

ここでの証明ですが、まず任意の  $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  に対して次の等化を考えられます：

$$\begin{array}{ccccc} D & \xrightarrow{e} & A \times B & \xrightarrow{\pi_A} & B \\ & & \downarrow \pi_B & & \downarrow g \\ & & A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

このときに

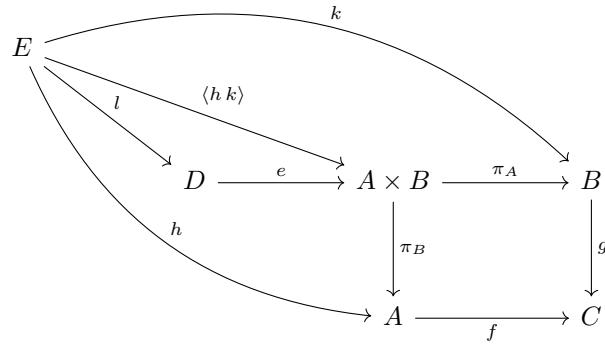
$$\begin{array}{ccc} D & \xrightarrow{\pi_A \circ e} & B \\ \downarrow \pi_B \circ e & & \downarrow g \\ A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

が引き戻しになることを示せばよいのです。さて、先程の等化について次の可換図式を考えます：

$$\begin{array}{ccccc} E & \xrightarrow{\langle h k \rangle} & A \times B & \xrightarrow{\pi_A} & B \\ \downarrow h & \searrow k & \downarrow \pi_B & & \downarrow g \\ D & \xrightarrow{e} & A & \xrightarrow{f} & C \end{array}$$

ここで  $A \xleftarrow{\pi_A} A \times B \xrightarrow{\pi_B} B$  が積であることから一意に  $E \xrightarrow{\langle h, k \rangle} A \times B$  が存在するこ

とがわかります。すると今度は  $e$  が等化であることから一意に  $E \xrightarrow{l} D$  が存在することになります:

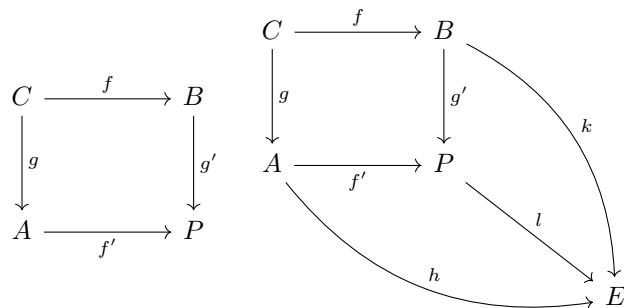


このことから  $A \xleftarrow{\pi_A \circ e} D \xrightarrow{\pi_B \circ e} B$  が  $A \xrightarrow{f} C \xleftarrow{g} B$  の引き戻しになっていることがわかります。

「引き戻し」の双対に「押し出し (push out)」があります:

押し出し

$A \xrightarrow{f'} P \xleftarrow{g'} B$  が  $A \xleftarrow{g} C \xrightarrow{f} B$  の「押し出し」であるとは左下の可換図式に対し、任意の対象  $E \in \mathcal{C}$  に対して右下の図式が可換図式になるような矢  $E \xleftarrow{h} A$  と  $E \xleftarrow{k} K$  が存在し、さらに矢  $P \xrightarrow{l} E$  が一意に存在する場合である:



この押し出しの定義は引き戻しの定義の矢の向きが逆になったもの、すなわち、引き戻

しの双対であることに注目して下さい。そのために対象  $C$  が始対象 0 であれば押し出しの対象  $P$  は対象  $A, B$  の積  $A \times B$  の双対の  $A \amalg B$  になり、圏  $\mathcal{C}$  が小集合の圏 **Set** のときは  $A \times_C B$  の双対である  $A \amalg_C B$  になります。

### 極限と余極限

引き戻しと押し出し、それと等化と余等化は互いに双対の関係にありますが、この直接的なものの見方に加えて別の見方をすることができます。ここでは極限と余極限という概念を導入しましょう。

まず、圏  $\mathcal{C}$  とその部分極限  $\mathcal{D}$  が与えられ、圏  $\mathcal{D}$  の対象を  $D_i$ 、矢を  $D_i \xrightarrow{\delta_{ij}} D_j$  と表記することにします。このときに「錐 (cone)」と「余錐 (cocone)」を次で定めます：

#### 錐の定義

圏  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  が錐であるとは、部分圏  $\mathcal{D}$  の対象への矢  $X \xrightarrow{\nu_i} D_i, X \xrightarrow{\nu_j} D_j$  に対して  $\nu_j = \delta_{ji} \circ \nu_i$  を充すときである。

#### 余錐の定義

圏  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  が錐であるとは、部分圏  $\mathcal{D}$  の対象からの矢  $D_i \xrightarrow{\mu_i} X, D_j \xrightarrow{\mu_j} X$  に対して  $\mu_i = \mu_j \circ \delta_{ji}$  を充すときである。

#### 極限 (limit) の定義

圏  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  が部分圏  $\mathcal{D}$  の極限であるとは次の条件を充すときである：

1. 部分圏  $\mathcal{D}$  の任意の対象  $D_i$  に対して  $\nu_i = \delta_{ij} \circ \nu_j$  が成立するような矢  $X \xrightarrow{\nu_i} D_i$  が存在する
2.  $\mu_i = \delta_{ij} \circ \mu$  を充す対象  $Y \in \mathcal{C}$  と矢  $Y \xrightarrow{\mu_i} D_i$  が存在するときに  $Y \xrightarrow{h} X$  が一意に存在する

このとき  $X$  を  $\lim_{\leftarrow} \mathcal{D}$  と表記する

この極限の双対も考えることができます。極限の双対のことを「余極限 (colimit)」と呼びます：

余極限 (colimit) の定義

圏  $\mathcal{C}$  の対象  $X$  が部分圏  $\mathcal{D}$  の余極限であるとは次の条件を充すときである:

1. 部分圏  $\mathcal{D}$  の任意の対象  $D_i$  に対して  $\mu_i = \delta_{ij} \circ \mu_j$  が成立するような矢  $D_i \xrightarrow{\mu_i} X$  が存在する
  2.  $\mu_i = \mu_j \circ \delta_{ji}$  を充す対象  $Y \in \mathcal{C}$  と矢  $D_i \xrightarrow{\mu_i} Y$  が存在するときに  $X \xrightarrow{h} Y$  が一意に存在する
- このとき  $X$  を  $\lim_{\rightarrow} \mathcal{D}$  と表記する

集合全体の圏 **Set**, 群全体の圏 **Grp** と可換群全体の圏 **Ab** において余極限  $\lim_{\rightarrow} \mathcal{D}$  は  $\mathcal{D}$  の元の帰納的極限に対応します.

最後に圏  $\mathcal{C}$  の任意の図式が極限を持つときに圏  $\mathcal{C}$  のことを「**完備 (complete)**」であると言います. 同様に圏  $\mathcal{C}$  の任意の図式が余極限を持つときに圏  $\mathcal{C}$  のことを「**余完備 (co-complete)**」であると言います.

## 2.6 トポス (Topos)

### 2.6.1 トポスとは

ここで挙げる「トポス (Topos)」はアリストテレスの著作「トピカ (Topica, Τόποι)」に由来するもので、ここでのトポス (Topos) は位相幾何学 (Topology) 等でみられる「Topo」と同義で「場所」を意味する言葉です. ただアリストテレスのトポスの意義には多義性があるために日本語には翻訳されていませんが、弁論の主題に適した論証を探し出す場所としての性格を有するものです. そしてトピカで論じられているトポスは偶有性に関するもので 103 個、類に関するもので 81 個、特有性に関するものが 69 個、定義に関するものが 84 個、以上全部で 337 個のトポスが挙げられています ([3] の註を参照). ここで述べる圏論のトポスはそれに似た働き、つまり、判断の枠組を与えるものです. 以下、トポスがどのように判断の枠組を与えるかを見てゆきましょう.

### 2.6.2 部分対象分類子

ここでトポスを導入するためにはまず「**部分対象分類子**」と呼ばれる対象が必要とされます. この部分対象分類子の雰囲気は、与えられた対象を二つの部分対象に分ける仕組に関連するものと言えます. この見方を代えると議論等で真偽 (あれかこれか) の判断に関わるものであることが判ります.

まず、二つの対象  $A, B \in \mathcal{C}$  が与えられたときに対象  $A$  が対象  $B$  の「**部分対象**」であ

るとは  $A$  から  $B$  への矢で mono になるものが存在するときでした。つまり、矢  $A \xrightarrow{f} B$  が圏  $\mathcal{C}$  に存在するときです。ここで圏  $\mathcal{C}$  の対象  $\Omega$  が「**部分対象分類子 (subobject classifier)**」であるとは；次の性質を充すものです：

部分対象分類子の定義

- 圏  $\mathcal{C}$  には終対象  $1$  が存在する
- /圏  $\mathcal{C}$  の対象  $\Omega$  に対し、任意の mono:  $A \xrightarrow{f} B$  について次の図式が引き戻しになる矢  $A \xrightarrow{\chi_f} \Omega$  が一意に存在する。

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{!_A} & 1 \\ \downarrow f & & \downarrow \top \\ B & \xrightarrow{\chi_f} & \Omega \end{array}$$

このとき対象  $\Omega \in \mathcal{C}$  を圏  $\mathcal{C}$  の「**部分対象分類子 (object classifier)**」と呼び、矢  $b \xrightarrow{\chi_f} \Omega$  のことを「**特性矢**」と呼びます。

この図式の意味するところですが、ここで圏  $\mathcal{C}$  を集合の圏  $\text{Set}$  で説明しておきましょう。このとき、対象  $A, B$  の関係は  $A \subset B$  として考えることができます。それから  $\Omega$  を  $\{\text{True}, \text{False}\}$  の二つの真理値の集合だとしましょう。次に  $\top$  は  $a \xrightarrow{!_A} 1$  が一意に存在することから mono であり、そのことから  $1$  を True に写せば、図式が可換であることから、部分集合  $A$  の元は合成写像  $\chi_f \circ f$  によって全て True に写され、集合  $B$  の像  $f(B)$  以外の元で構成される集合  $B - f(A)$  は写像  $\chi_f$  によって全て False に写されることになります。このことは  $\chi_f$  が対象  $A$  とその他の対象を区分する写像として動作し、区分するための特徴付けを行う写像に相当することから矢  $\chi_f$  のことを「**特性矢**」と呼ぶ理由になります\*42。

ここで重要な特性矢として対角矢の特性矢  $\delta_A$  を挙げておきましょう：

\*42 機械的学習はこの特性矢を具体的に構築するための手続を与えるものと言えます。

対角矢  $\Delta_A$  の特性矢  $\delta_A$

圏  $\mathbf{E}$  における以下の可換図式を充す矢  $\delta_A$  を「対角矢  $\Delta_A$  の特性矢」と呼ぶ:

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{!_A} & 1 \\ \downarrow \Delta_A & & \downarrow \top \\ A \times A & \xrightarrow{\delta_A} & \Omega \end{array}$$

### 2.6.3 基本トポス

「基本トポス (elementary topos)」を次で定義します:

基本トポスの定義

1. 圏  $\mathbf{E}$  には終対象  $1$  が存在する.
2. 任意の対象  $A, B \in \mathbf{E}$  に対して積  $A \times B \in \mathbf{E}$  が存在する.
3. 任意の対象  $A, B \in \mathbf{E}$  に対して幂  $B^A \in \mathbf{E}$  が存在する.
4. 圏  $\mathbf{E}$  には部分対象分類子  $\Omega$  が存在する.

ここで 1., 2., 3. を充す圏のことを「デカルト閉圏 (Cartesian Closed Category)」と呼び、「CCC」と略記します.

トポスの定義

1. 圏  $\mathbf{E}$  には終対象  $1$  が存在する.
2. 圏  $\mathbf{E}$  の任意の対象からなる  $A \rightarrow C \leftarrow B$  に対してその引き戻しが存在する.
3. 圏  $\mathbf{E}$  の任意の対象  $A, B$  に対し、その幂  $B^A$  が存在する.
4. 圏  $\mathbf{E}$  には部分対象分類子  $\Omega$  が存在する.

ここで部分対象分類子  $\Omega$  が存在するということは、任意の対象を分類し得るということを意味します。そして、引き戻しの存在からその分類に普遍性を持つことを意味します。機械学習等では「あれ」か「これ」かを分類させる函数を学習によって構成させるのですが、そもそもそのような函数が存在するものでなければ学習自体が無意味なことです。ところがトポスであれば、「あれ」か「これ」を包含する部分対象分類子に対する特性写像の構築が可能するために学習自体に意味があることになるのです。

## 2.7 高階論理 $\lambda$ -h.o.l. とトポス

ここでは「圏論による論理学」[11] に従って函数型高階論理  $\lambda$ -h.o.l とあるブーリアン・トポス  $\mathbf{E}$  との対応関係を紹介します。ここでブーリアン・トポス (Boolean topos) とはトポス  $\mathbf{E}$  で部分対象分類子  $\Omega$  として真理値  $\{\text{T}, \text{F}\}$  とするものです。

### 2.7.1 高階論理 $\lambda$ -h.o.l. について

まずこの函数型古典高階論理  $\lambda$ -h.o.l について簡単に説明しておきます。ここで取り挙げる函数型古典高階論理  $\lambda$ -h.o.l. は型を持った  $\lambda$  計算です。ただ、ここではその  $\lambda$  表記の利用に留め、それ以上は深入りしません。次に型はまず  $\lambda$ -h.o.l. が扱う対象としていくつかの「領域」を想定しているため、型はその領域の意味を表現するものと言えます。たとえば  $\lambda$ -h.o.l. が扱う命題を構成する対象が構成する領域、命題を  $\lambda$ -h.o.l. で判断した結果、その命題が正しいとか偽であるといった状況を示す真理値で構成される領域といったものです。そういう個体や真理値の領域に加え、さらには命題を評価する、すなわち、命題と真理値の領域の間の写像、個体同士の置き換えを行う写像も考えられます。ここでは領域  $D$  の型が  $\alpha$  のときにその領域の型が明示的になるように  $D_\alpha$  と表記しますが、特に  $t$  は真理値の型を示すものとします。そして、領域  $D_\alpha$  から領域  $D_\beta$  の写像全体で構成される領域は、その領域の型を  $\langle\alpha\beta\rangle$  でその型を定めることができます。ただし、この写像の型については次の規則を入れることにします：

#### —— 函数の型の表記 ——

1.  $\langle\alpha, \beta\rangle$  を  $\alpha\beta$  と略記してもよい。
2.  $\langle\alpha, \langle\beta, \gamma\rangle\rangle$  を  $\alpha\langle\beta\gamma\rangle$  や  $\alpha\beta\gamma$  と略記してもよい。

ここで 1. については単なる略記として認めるることは問題がないでしょう。2. については前半の外側の括弧を外した略記も特に問題はないでしょう。後半の括弧を全て外した表記と前半の表記との関係については、右側の記号との結合が強いとする立場を採ることを意味しており、このような表記を「右結合」と呼びます。ここで写像が通常の集合の写像であれば  $f \circ (g \circ h) = (f \circ g) \circ h$  であるために、この結合の順序はそれほどの問題にはなりません。ちなみに論理学に函数概念を最初に導入したのはフレーゲですが、彼は函数を二項間の関係とみなしており、その場合、項の場所に注目をしています。それから三変数以上の函数についても二項関係の延長として捉えています。

以上から  $\lambda$ -h.o.l. の型を次で定義します：

---

λ-h.o.l. の型 (type) 

---

1.  $e$  は型である.
2.  $t$  は型である.
3.  $\alpha, \beta$  が型であれば  $\langle\alpha, \beta\rangle$  も型である.
4. 1., 2. と 3. で構成されたもののみが型である.

ここで型  $e$  は言語対象での「**実在物 (entity)**」を指し、真理値の型  $t$  とは別にあることを主張しています。それから写像にも型を導入し、実在物と真理値といった「静的」なものだけではなく、写像の合成によって新たな型を創り出す「動的」な側面を持っています。なお、写像の型の表記については上述の右結合を採用するものとします。

次に λ-h.o.l. はこれらの領域間の言語でもあります。だから言語を構成するための基本的な記号を必要とします。そこで言葉を構成するために最低限必要な記号、つまり、基本記号を以下で定めます:

---

λ-h.o.l. の基本記号 

---

1. 論理常項:  $=_{\alpha\langle\alpha t\rangle}$
2. 変項:  $x_\alpha, y_\beta, z_\gamma, \dots$
3. 補助記号:  $\lambda, (, )$

ここで論理常項は同一領域の対象に対してその同一性を判断する函数です。その型は括弧を外した  $\alpha at$  ですが、ここでは型を右結合で表記しているために  $a, b \in D_\alpha$  に対して  $((=_{\alpha\langle\alpha t\rangle} a)b)$  になります。このことから論理記号 ‘=’ を以下で定めることにします:

---

**論理記号 ‘=’ の定義**

---

$$= \stackrel{\text{Def.}}{=} \lambda x_\alpha. (\lambda y_\alpha. (=_{\alpha\langle\alpha t\rangle} x_\alpha) y_\alpha)$$


---

高階論理 λ-h.o.l. はこれらの基本記号から次の項の定義に沿って生成される項から古典的論理学の  $\wedge, \neg, \top$  といった論理記号が生成されます。

---

—  $\lambda$ -h.o.l. の型付き項の定義 —

1.  $x_\alpha, y_\alpha, \dots$  は型  $\alpha$  の項である.
2.  $=_{\alpha\langle\alpha t\rangle}$  は型  $\alpha\langle t \rangle$  の項である.
3.  $A_{\alpha\beta}, B_\beta$  に対し  $(A_{\alpha\beta}B_\beta)$  は型  $\beta$  の項である.
4.  $(\lambda x_\alpha^i.A_\beta)$  は型  $\alpha\beta$  の項である.
5. 上記, 1. - 4. で構成されたもののみが項である. 特に型  $t$  の項を「**式 (論理式, formula)**」と呼ぶ.

この定義は高階論理  $\lambda$ -h.o.l. の項と項の生成方法について述べたものになります. また, この項の定義で述べたように項の型が  $t$  のものを「**論理式**」と呼びます. この論理式を構成する上で必要な記号を幾つか定義しておきましょう:

---

**論理記号と式の定義**

1.	$T$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} \lambda x_t.x_t = \lambda x_t.x_t$
2.	$F$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} \lambda x_t.T = \lambda x_t.x_t$
3.	$\neg_{tt}$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} (\lambda x_t.(F = x_t))$
4.	$\wedge_{t\langle tt\rangle}$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} \lambda x_t.\lambda y_t.(\lambda f_{t\langle tt\rangle}.(f_{t\langle tt\rangle}TT) = \lambda f_{t\langle tt\rangle}.(f_{t\langle tt\rangle}x_ty_t)))$
5.	$\supset_{t\langle tt\rangle}$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} \lambda x_t.(\lambda y_t.(x_t = (x_t \wedge_{t\langle tt\rangle} y_t)))$

---

ここでは同値性の判断を行う ‘=’, 論理式の否定 ‘ $\neg$ ’, 論理式の連言 ‘ $\wedge$ ’ と含意 ‘ $\supset$ ’ を高階論理  $\lambda$ -h.o.l. を使って定義しています.

---

**論理式の定義**

1.	$\neg A_t$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} \neg_{tt}A_t$
2.	$A_t \wedge B_t$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} ((\wedge_{t\langle tt\rangle} A_t)B_t)$
3.	$A_t \supset B_t$	$\stackrel{\text{Def.}}{=} ((\supset_{t\langle tt\rangle} A_t)B_t)$

---

## 2.7.2 高階論理とトポスとの関係

ここでは高階論理  $\lambda$ -h.o.l. とトポス  $E$  との関係を見ることにします. そこで高階論理  $\lambda$ -h.o.l. の型とトポス  $E$  の対象との対応関係を以下にまとめておきましょう:

---

**型と対象の対応関係**

型 $e$	$\rightarrow$	対象 $E$
型 $t$	$\rightarrow$	対象 $\Omega$
型 $\langle \alpha, \beta \rangle$	$\rightarrow$	対象 $B^A$

---

このように  $\lambda$ -h.o.l. とトポス  $\mathbf{E}$  の対象との対応付けを行うことができます。トポス  $\mathbf{E}$  の対象  $a$  に対してその終対象  $1$  からの矢  $1 \rightarrow a$  が  $a$  の成分を定めることになります。そして、我々の考察は実際の「もの」というよりはその「もの」を指し示す「名辞」であり、その意味では圏の対象そのものというよりは名辞としての矢が項に対応しなければなりません。また、トポスには対象の積、幂や矢の積が存在するといった性質もあります。これらのことを利用して  $\lambda$ -h.o.l. の項  $a$  とトポス  $\mathbf{E}$  の矢  $|a|$  との対応付けを行ってみましょう。

■変項  $x_\alpha$ :  $A \xrightarrow{|x_\alpha|} A$ 。ここで  $|x_\alpha|$  は  $\text{id}_A$  になります。

■定項  $C_\alpha$ :  $1 \xrightarrow{|C_\alpha|} A$ 。これは集合の圏であれば終対象  $1$  から対象  $A$  への矢がその  $A$  の成分を一つ定めることを利用したものです。

■項  $C_{\alpha\beta}$ :  $1 \xrightarrow{|C_{\alpha\beta}|} B^A$ 。

■項  $C_{\alpha\beta}D_\alpha$ :  $1 \xrightarrow{|C_{\alpha\beta}D_\alpha|} B$ 。ここで  $|C_{\alpha\beta}D_\alpha| = \text{ev} \circ \langle |C_{\alpha\beta}|, |D_\alpha| \rangle$  になります。なお、この可換図式を以下に示しておきます:

$$\begin{array}{ccccc}
 & & B^A & & \\
 & \nearrow |C_{\alpha\beta}| & \uparrow \pi_1 & & \\
 1 & \xrightarrow{\langle |C_{\alpha\beta}|, |D_\alpha| \rangle} & B^A \times A & \xrightarrow{\text{ev}} & B \\
 & \searrow |D_\alpha| & \downarrow \pi_2 & & \\
 & & A & &
 \end{array}$$

$|C_{\alpha\beta}D_\alpha|$

■項  $C_{\alpha\beta}x_\alpha$ :  $1 \times A \xrightarrow{|C_{\alpha\beta}x_\alpha|} B$ 。ここで  $|C_{\alpha\beta}x_\alpha| = \text{ev} \circ \langle |C_{\alpha\beta}| \times |x_\alpha| \rangle$  になります。このことが判る可換図式を以下に示しておきます:

$$\begin{array}{ccccc}
 & 1 & \xrightarrow{|C_{\alpha\beta}|} & B^A & \\
 \pi_1 \nearrow & & & \uparrow \pi_1 & \\
 1 \times A & \xrightarrow{|C_{\alpha\beta}| \times |x_\alpha|} & B^A \times A & \xrightarrow{\text{ev}} & B \\
 \pi_2 \searrow & & \downarrow \pi_2 & & \uparrow \\
 & A & \xrightarrow{|x_\alpha|} & A & \\
 & & \curvearrowleft |C_{\alpha\beta}x_\alpha| & &
 \end{array}$$

ただし、この図式では「矢の積」が判り易くなるように  $1 \times A$  を射影  $\pi_1, \pi_2$  を使って分解したくどい説明になっています。

■項  $\lambda x_\alpha.D_\beta$ :  $|\lambda x_\alpha.D_\beta| = (\hat{|D_\beta|} \circ \pi_1) : 1 \rightarrow B^A$  になります。

ここで  $(\hat{|D_\beta|} \circ \pi_1)$  は  $|D_\beta|$  の転置であることが次の可換図式から判ります:

$$\begin{array}{ccccc}
 & B^A & \xleftarrow{\pi_1} & B^A \times A & \xrightarrow{\pi_2} A \\
 & \uparrow |\lambda x_\alpha.D_\beta| & & \uparrow & \uparrow |x_\alpha| \\
 1 & \xleftarrow{\pi_1} & 1 \times A & \xrightarrow{\pi_2} A & \\
 & \downarrow \pi_1 & & \curvearrowleft \text{ev} \circ (|\lambda x_\alpha.D_\beta| \times |x_\alpha|) & \uparrow |D_\beta| \\
 & 1 & & & B
 \end{array}$$

ここでも矢の積  $|\lambda x_\alpha.D_\beta| \times |x_\alpha|$  が判り易くなるように可換図を構築していますが、そのため  $|\lambda x_\alpha.D_\beta|$  が  $|D_\beta|$  の転置であることが判り難くなっています。そこで矢の積の箇所を説明する部位を除いた可換図式を以下に示しておきましょう:

$$\begin{array}{ccc}
 & B^A \times A & \\
 | \lambda x_\alpha . D_\beta | \times | x_\alpha | \downarrow & \nearrow \text{ev} & \\
 1 \times A & \xrightarrow{\text{ev} \circ (| \lambda x_\alpha . D_\beta | \times | x_\alpha |)} & B \\
 \downarrow \pi_1 & & \swarrow | D_\beta | \\
 1 & &
 \end{array}$$

この可換図式から  $\text{ev} \circ (| \lambda x_\alpha . D_\beta | \times | x_\alpha |) = | D_\beta | \circ \pi_1$  より  $| \lambda x_\alpha . D_\beta | \circ | D_\beta | \circ \pi_1$  の転置であることが容易に判るでしょう。

■項  $\lambda x_\alpha . C_{\alpha\beta} x_\alpha$ :  $1 \times A \xrightarrow{| C_{\alpha\beta} x_\alpha |} B$ . なお、以下の可換式で  $| C_{\alpha\beta} x_\alpha | = |\text{ev} \circ (| \lambda x_\alpha . D_\beta | \times | x_\alpha |)|$  となる結果を用いています:

$$\begin{array}{ccccc}
 & B^A & & A & \\
 \xleftarrow{\pi_1} & B^A \times A & \xrightarrow{\pi_2} & A & \\
 | \lambda x_\alpha . C_{\alpha\beta} x_\alpha | = | C_{\alpha\beta} | \uparrow & | \lambda x_\alpha . C_{\alpha\beta} | \times | x_\alpha | \uparrow & & | x_\alpha | \uparrow & \\
 1 & \xleftarrow{\pi_1} 1 \times A & \xrightarrow{\pi_2} & A & \\
 & \searrow | C_{\alpha\beta} x_\alpha | & & B & \\
 & & & & 
 \end{array}$$

この図式の骨子を取り出したものが次の可換図式になります:

$$\begin{array}{ccc}
 & B^A \times A & \\
 | \lambda x_\alpha . C_{\alpha\beta} | \times | x_\alpha | \downarrow & \nearrow \text{ev} & \\
 1 \times A & \xrightarrow{\text{ev} \circ (| \lambda x_\alpha . D_\beta | \times | x_\alpha |)} & B
 \end{array}$$

これらの可換図式から  $| \lambda x_\alpha . C_{\alpha\beta} | \times | x_\alpha | = | C_{\alpha\beta} | = | \hat{C}_{\alpha\beta} x_\alpha |$  であることがわかります。

■項  $C_\alpha = D_\alpha : 1 \xrightarrow{\delta_A \circ \langle |C_\alpha|, |D_\alpha| \rangle} \Omega$

$$\begin{array}{ccccc}
 & & A & & \\
 & \nearrow |C_\alpha| & \uparrow \pi_1 & & \\
 1 & \xrightarrow{\langle |C_\alpha|, |D_\alpha| \rangle} & A \times A & \xrightarrow{\delta_A} & \Omega \\
 & \searrow |D_\alpha| & \downarrow \pi_2 & & \\
 & & A & &
 \end{array}$$

ここではじめて判断の是非を問う項が出てきました。この場合は  $\Delta_A$  の特性矢  $\delta_A$  を用いて命題の判断を行うことが明示されています。

### 2.7.3 $\lambda$ -h.o.l. の解釈について

トポス  $\mathbf{E}$  には終対象、積や幂が存在するために前述のように  $\lambda$ -h.o.l. で扱う項とトポス  $\mathbf{E}$  の矢の対照が行えました。ただし、ここまででは項とトポスに対応関係があると主張するだけで、アリストテレスの言う「トポス」のように「判断のよりどころ」になるものとはまだ言えません。では一体、何が不足なのでしょうか？現時点では「等しいかどうか」という判断に対応する論理常項 “=” 以外に判断に関係するものがなく、言語としても項と項同士の合同性以外の判断ができないということです。つまり、少なくとも論理学が成立するためには項を繋ぐものがまだ必要です。

ここで現代の論理学の創始者と言えるフレーゲは含意 ‘ $A \supset B$ ’ を

$$\boxed{A} \supset B$$

を ‘ $\frac{}{} a$ ’ とし、それと「Modus Ponens(MP)」と呼ばれる推論規則<sup>\*43</sup>、それと「すべての..」や「ある..」に対応する量化詞から「概念記法」と呼ばれる壮麗な論理学体系を構築しているのです。したがって高階論理  $\lambda$ -h.o.l. が言葉であるためには含意、否定、量化詞と MP に相当する推論規則が必要になるでしょう。ところで高階論理  $\lambda$ -h.o.l. の含意は次のように定義されています：

---

<sup>\*43</sup> ‘P である’ と ‘P ならば Q である’ から ‘Q である’ を導く推論規則です。

— λ-h.o.l. の含意 ⊃ の定義 —

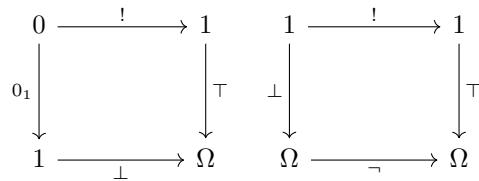
$$\supset_{t(t,t)}^{\text{Def.}} \lambda x_t. \lambda y_t. x_t = (x_t \wedge y_t)$$

このように λ-h.o.l. では論理常項 “ $=_{t(t,t)}$ ” と連言 “ $\wedge$ ” から含意が定義されるので、トポス  $\mathbf{E}$  内でこれらが定義できていれば包含が定義可能であり、それから否定が定義できて MP に相当する推論もトポス  $\mathbf{E}$  にて問題なく成立するのであれば、フレーゲにならって言語をトポス  $\mathbf{E}$  にて構築できるということになります。

そこで λ-h.o.l. を言語として成り立たせるために必要な否定 “ $\neg$ ” と連言 “ $\wedge$ ” がトポス  $\mathbf{E}$  でどのように表現され得るかをみることにします。

そこで手始めに否定 “ $\neg$ ” がどのようにトポス  $\mathbf{E}$  で定義されるかを見てみましょう:

—  $\mathbf{E}$  の矢  $\neg$  の定義 —



まず左側の可換図式から  $\perp$  が定義されています。この矢  $1 \xrightarrow{\perp} \Omega$  は矢  $1 \xrightarrow{0_1} 1$  の特性矢でともすれば捻くれた働きをします。たとえば圈  $\mathbf{E}$  が集合の圈であれば任意の集合には空集合が必ず包含され、矢は通常の写像として考えることができます。このときに矢  $\perp$  は空集合  $\emptyset$  を  $T \in \Omega$  に写し、それ以外を  $F \in \Omega$  に写すものと解釈されるのです。すると矢  $\Omega \xrightarrow{\neg} \Omega$  は右の可換図式からも判るように集合  $\Omega$  の成分  $T$  と  $F$  を交互に入替えるという働きになり、我々がよく知っている否定がトポス  $\mathbf{E}$  で自然に矢として定義できていることが判ります。

では次に連言 “ $\wedge$ ” がどのように定義されるかを見てみましょう:

**E の矢  $\wedge$  の定義**

$$\begin{array}{ccc} 1 & \xrightarrow{!} & 1 \\ \downarrow (\top, \top) & & \downarrow \top \\ \Omega \times \Omega & \xrightarrow{\wedge} & \Omega \end{array}$$

そしてフレーゲは量化詞 “ $\forall$ ” を論理学に初めて概念記法で導入していますが、この高階論理  $\lambda$ -h.o.l. では

$$x_\alpha D_t \stackrel{\text{Def.}}{=} \forall \lambda x_\alpha. D_t = \lambda x_\alpha. T_t$$

で定義されます。この定義もトポス **E** の下で

**トポス E における量化詞**

$$\begin{aligned} |\forall x_\alpha D_t| &= |\lambda x_\alpha. D_t = \lambda x_\alpha. T_t| \\ &= \delta_{\Omega^A} \circ \langle |\lambda x_\alpha. D_t|, |\lambda x_\alpha. T_t| \rangle \\ &= \delta_{\Omega^A} \circ \langle |D_t| \hat{\circ} \pi_1, |T_t| \hat{\circ} \pi_1 \rangle \end{aligned}$$

になることがわかります。

 **$E \models C_t$  について**

ここで高階論理  $\lambda$ -h.o.l. には 4 つの公理があります：

 **$\lambda$ -h.o.l. の公理**

- A.1  $(x_\alpha = y_\alpha) \supset (A_{\alpha t} x_\alpha = A_{\alpha t} y_\alpha)$
- A.2  $(A_{\alpha\beta} = \forall x_\alpha (A_{\alpha\beta} = B_{\alpha\beta}))$
- A.3  $(\lambda x_\alpha^i. A_\beta) B_\alpha = A_\beta [x_\alpha^i := B_\alpha]$
- A.4  $(A_{tt} T_t \wedge A_{tt} F_t) = \forall x_t A_{tt} x_t$

### 2.7.4 自然数の扱いについて

#### 自然数対象と NNO

$N$  をトポス  $\mathbf{E}$  の対象,  $1 \xrightarrow{\xi} N$  と  $N \xrightarrow{\sigma} N$  をトポス  $\mathbf{E}$  の矢とする。このとき任意の  $1 \xrightarrow{g} A \xrightarrow{h} A$  となる対象と矢に対して次の図式を可換にする矢  $N \xrightarrow{f} A$  が一意的に存在するときに  $N$  を自然数対象 (Natural Number Object) と呼び, NNO と略記する。

$$\begin{array}{ccc}
 & N & \\
 \swarrow \xi & \downarrow f & \downarrow f \\
 1 & \searrow g & \\
 & A & \xrightarrow{h} A
 \end{array}$$

ここで対象  $N$  が自然数  $\mathbf{N}$ ,  $1 \xrightarrow{\xi} N$  が自然数  $1$ ,  $N \xrightarrow{\sigma} N$  が後者関係を与える  $\lambda x.x + 1$  に対応していると言えます。

またトポス  $\mathbf{E}$  で MNO が成立するときにトポス  $\mathbf{E}$  の任意の対象と矢  $A \xrightarrow{g} B \xrightarrow{h} B$  に対して次の可換図式を充たす矢  $A \times B \xrightarrow{f} B$  が一意に存在します:

$$\begin{array}{ccc}
 & A \times N & \\
 \nearrow \langle \text{id}_A \xi_A \rangle & \downarrow f & \downarrow f \\
 1 & \searrow g & \\
 & B & \xrightarrow{h} B
 \end{array}$$

## 第3章

# Pythonについて

### 3.1 この章の目的

この章では Python という言語について解説を行います。まず最初に Python の特徴である簡易化された構文について概要を述べ、その中で Python を使って有理数を定義します。これらの簡単な実例のあとで「Python 言語リファレンス」<sup>\*1</sup>を基に Python の言語的な概要を述べることにします。

### 3.2 簡素化された構文

#### 3.2.1 マルチパラダイムプログラミング言語としての Python

Python はクラスに基づくオブジェクト指向プログラミング言語 (OOPL) と呼ばれる言語の一つですが、同じ種類の言語で有名な Java のような使い方に限らず対話処理言語の Basic のようにも使える言語です。このような言語は「マルチパラダイム・プログラミング言語」index ま!まるちはらたいむふろくらみんくけんこ@マルチパラダイム・プログラミング言語と呼ばれ、複数のプログラミング・スタイルに対応しているために目的に最適なプログラミング・スタイルを選択することができます。そのお陰で Python は Basic や MATLAB のような対話処理言語に似た気軽な使い方が可能である一方で、大規模なシステムの開発ではオブジェクト指向プログラミング言語の良さが發揮できる言語になっています。ただし、Python 自体は他の言語と比較して処理速度が速い言語ではなく、Python を中核に使い勝手を向上させることで全体の効率を上げているのが現状です。

#### 3.2.2 必要最低限の構文

Wikipedia には「核となる構文や文法が必要最低限に抑えられている」とありますが、実際に Python は構文が簡素です。実際、条件分岐なら if 文、例外処理なら try 文、反復処理なら for 文と while 文だけで、これが他の言語であれば、条件分岐には case 文や switch 文、反復処理には repeat 文等を持ったりと複数の構文があるのですが、このように Python では必要最低限に抑えられています。その結果 Perl<sup>\*2</sup> や Mathematica に見られるような「超絶的技巧」を駆使したプログラミングができない一方で常識的なプログラミングで妥当な結果が得られるという仕様になるのです。その意味でも Python は実用本位の言語と言ってもよいでしょう。

---

<sup>\*1</sup> Python 言語リファレンス: <http://docs.python.jp/2/reference/index.html>

<sup>\*2</sup> 駱駝形のプログラム例 (camel code): <http://www.perlmonks.org/?node=camel+code> 技巧の方向性が違いますが、4 匹のラクダを ASCII アートで描きます。

### 3.2.3 字下げ

構文については C や Java といった言語と比較して視覚上の大きな違いがあります。まず、これらの言語ではプログラムの構造を明確にするために括弧 ‘{}’ を用いますが、Python では括弧ではなく「インデント（字下げ）」を用います。このことによって Python のプログラムは二次元的な構造を持ち、プログラムの構造を視覚的に把握することができるようになります<sup>3</sup>。この字下げについては PEP-8 によると空白文字のみ 4 文字単位で行うことが推奨されています。たとえば、C で if 文は直線的に

```
if (x==0){y=1;} else {y=0;}
```

のように記述しても、そうではなく平面的に

```
if (x==0){  
    y = 1;  
} else  
{  
    y = 0;  
}
```

と記述していても改行や空白文字にはプログラム上の意味がないためにプログラマーの意図は別にしてプログラムとしては違ひもなければ構文上の問題もありません。ところが Python ではクラスやメソッドの宣言、分岐や反復といった構文が複数の行で構成されるときに、その構文を構成する行に対して水準を揃えて字下げを行う必要があります。そのため Python 向けに書き換えるのであれば

```
if x == 0:  
    y = 1  
else:  
    y = 0
```

のように if 文内部の文（ここでは ‘y = 1’ と ‘y = 0’）と if 文を構成する文節 ‘if’ と ‘else’ が同じ水準、つまり同程度の字下げの位置になくてはなりません。より正確には文節の末端に記号 “:” がある場合、次の行から字下げを行うか、その行に記号 “:” が含まれない場合のみ線的に記述することが許されます。そして字下げを行った場合、その原因となつ

<sup>3</sup> 仕様として字下げを持つ言語に FORTRAN77 もありますが、FORTRAN77 はカード読取機の制約に由来するものでプログラムの構造を明瞭にする意図のものではありません。

た構文を終えた時点で字下げの水準を一段上げて本来の位置に戻さなければなりません。したがって

```
if x == 0: y = 1
else: y = 0
```

と記述することは許容されますが、次の線的な記述:

```
if x==0: y = 1 else: y = 0
```

と字下げの位置がチグハクでプログラムの構造が表現できていない記述:

```
if x == 0:
    y = 1
else:
    y = 0
```

はPythonで構文エラーになります。

### 3.2.4 文書文字列 (docstring)

Pythonではプログラムの文書性を高める工夫としてプログラム内部に解説や例題等の文書を包含し、それをヘルプとしても利用できるという工夫があります。これはLISPやMATLAB系の言語で見られ、このようにプログラム中に埋め込まれた文字列を「**文書文字列 (docstring)**」と呼びます。ここでは最初にLISP(ここではSBCL)の例を示しましょう:

---

```
* (defun add2 (x) を足すよー"2" (+ x 2))
```

```
ADD2
* (documentation #'add2 'function)を足すよー
"2"
```

---

この例で“\*”がSBCLのプロンプトで、そのプロンプトに続いてdefun文で函数add2()の定義を行い、それから函数add2()に設定した文書文字列を函数documentation()を用いて表示させています。これと同様のことをPythonでは次で行うことができます:

---

```
>>> def add2(x):
...     """
...     を足すよー      2
...     """
...     return x+2
```

```
...  
>>> help(add2)  
  
Help on function add2 in module __main__:  
  
add2(x)を足すよー  
    2  
>>>
```

ここで ‘>>>’ と ‘verb+...+’ は Python のプロンプトで、函数 add2() を Python 上で直接入力して定義してから函数 help() を使って記載した文書文字列を表示させています。なお、この文書文字列では文字列のエンコーディングを UNICODE にするために先頭の文字 ‘u’ を配置しています。

最後に MATLAB に似た言語、そのような言語を今後は MATLAB 系言語と呼ぶことにしますが、この言語の例として Yorick の例を示します。ちなみに MATLAB 系言語では文書文字列に相当する註釈行をファイルから探し出すために函数単位で一つのファイルにあらかじめ記述しておく必要があります。このようなファイルを MATLAB では M-File と呼びます<sup>\*4</sup>。ここでは函数名を add2 として、その内容を下記のものとします：

```
func add2(x)  
/* DOCUMENT add2  
*  
* を足すよー2  
*/  
{return x+2;};
```

このファイルを ‘add2.i’ と函数名に対応する名前で保存し、それから起動した Yorick からこのファイルを include 函数で読み込んでおけば必要に応じて help 函数を使うとファイル add2.i に記載された文書文字列が表示できます。以下に実際の Yorick の様子を示しておきます。ここで ‘>’ は Yorick のプロンプトです：

```
> include,"add2.i"  
> help,add2  
/* DOCUMENT add2  
*  
* を足すよー2  
*/
```

<sup>\*4</sup> MATLAB のこの種のファイルの修飾子が “.m” だからです。実際、neko() という MATLAB の函数を定義するときは ‘neko.m’ というファイルに函数一式とその函数内部でのみ用いる函数を記述します。

```
defined at: LINE: 1 FILE: /home/yokota/add2.i
>
```

---

Python の文書文字列については PEP-257 に基本的な記述に関する規約があります。まず、文書文字列を記載する場所は函数やメソッドを定義する def 文の直後に文書文字列を置くこととなっており、このときの文書文字列は 3 個の二重引用符 ‘“”’ で括られた文字列です。この文書文字列を閲覧するためには函数 help() を用います。次に函数 help() を用いて函数 open() を調べた結果を示しておきましょう：

---

```
Help on built-in function open in module __builtin__:
```

```
open(...)
open(name[, mode[, buffering]]) -> file object
```

```
Open a file using the file() type, returns a file object. This is the
preferred way to open a file. See file.__doc__ for further information.
lines 1-7/7 (END)
```

---

なお、IPython を Python のシェルとして用いている場合は函数 help() の他に記号 ‘?’ が使えます。Sage は IPython を UI に用いているために記号 ‘?’ を函数 help() の代りに使えます。ここで、記号 ‘?’ を使うときには記号 ‘?’ と調べる項目との間に空白文字の有無は問題ありません：

```
In [1]: ? open
Type:      builtin_function_or_method
String Form:<built-in function open>
Namespace: Python builtin
Docstring:
open(name[, mode[, buffering]]) -> file object
```

```
Open a file using the file() type, returns a file object. This is the
preferred way to open a file. See file.__doc__ for further information.
```

---

```
In [2]:
```

函数 help() は文書文字列のみを表示していますが、IPython 上で記号 ‘?’ を用いると函数、メソッドやモジュールに関する情報も同様に得られます。

文書文字列はプログラムと一体になった文書で、それだけにプログラムの使い方、例題や履歴といった重要な記載を包含する文書になります。そこで Python では reST(reStructuredText) と呼ばれる組版指示言語で記述することが推奨されています。この reST は HTML や LATEX のような組版指示 (markup) 言語と呼ばれる言語で

ですが、HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X の組版指示が命令文であるのに対して reST はその記述自体が HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X で表現しようとする書式をアスキーアート風の表記で行うために記述性、可読性の双方が非常に高いものになっています。さらに Docutils 等のツールを用いることで HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X に変換が容易に行えるようになっています。ここで図 3.1 に SagemathCloud 上で編集した reST の一例を示します。左が reST による文書で右がそれをレンダリングしたものです：

The screenshot shows the SagemathCloud interface with a project titled 'TEST2'. On the left, the code editor displays a reST document named 'neko.rst' containing the following content:

```

1 test2.rst
2 =====
3
4 簡条書
5 -----
6
7 * これは番号なしの簡条書の
8 * 一例です。
9
10 3. これが番号付の簡条書の
11 #. 一例です。
12 #. これが自動番号振りの簡条書の
13 #. 一例です。
14
15 * これは簡条書です。
16
17 * これが子簡条書で、
18 * このように字下げを
19 * 必要とします。
20
21 * で、親簡条書をこのように続けることもできるのです。
22
23 あれはなにか
猿。
猫ではないぞ!
そうだ、猫なんかじゃない!!

```

On the right, the preview pane shows the rendered output:

## reSTの一例

### 簡条書

- これは番号なしの簡条書の
- 一例です。

- これが番号付の簡条書の
- 一例です。

- これが自動番号振りの簡条書の
- 一例です。

- これは簡条書です。

- これが子簡条書で、
- このように字下げを
- 必要とします。

で、親簡条書をこのように続けることもできるのです。

**あれはなにか**

猿。  
猫ではないぞ!  
そうだ、猫なんかじゃない!!

図 3.1 reST の一例

### 3.2.5 クラスの定義

クラスに基くオブジェクト指向プログラミング言語の「オブジェクト」は計算機上で扱うべき現実のデータを抽象化したもの、すなわち「概念」に相当し、「クラス」はそのオブジェクトを説明規定するもので概念の内包や概念の外延に相当します。さて、実際に扱うデータは現実のもの（に最も近接するもの）であることから「概念の外延を構成する個体」に相当し、オブジェクトが実体化したものとしてデータを捉えられます。このオブジェクトが実体化したものることを「インスタンス」と呼び、計算機上で処理するデータは主にこのインスタンスになります。また、クラスについても別のクラスのインスタンスとして考えられることがあります。このときに「あるクラスのインスタンスになるクラス」を「クラスオブジェクト」、「クラスのクラス」になるクラスを「メタクラス」と呼びます。

そして、通常のオブジェクトとして実体化した個体のことを「**インスタンスオブジェクト**」と呼びます。

さて Python でクラスの定義は class 文で行います。以下に最も簡単なクラスの定義を示しておきます\*5:

```
class TEST:  
    pass
```

このクラスは名義的な定義を行うだけのクラスで、「pass」は何もしないという文です。このクラスの実体に対応するオブジェクトの生成は「a = TEST()」で名前 a への束縛も行ないます。このクラス TEST では対象の振舞いや初期値といったものが一切決まっておらず好き勝手なことができます。その様子を以下に示しておきましょう：

```
>>> class TEST:  
....     pass  
....  
>>> a = TEST()  
>>> a.name = 'mike'  
>>> a.weight = '10kg'  
>>> a.age = '10years'  
>>> a.name  
'mike'  
>>> a.weight  
'10kg'  
>>>
```

ここでやっていることは最初に TEST クラスを定義したのちに「a = TEST()」で名前 ‘a’ に実体化、すなわちインスタンス化したオブジェクトの束縛を行っています。それから ‘a.pet’, ‘a.weight’ や ‘a.age’ と C で見られる構造体の処理に似たことを行っていますが、ここでの ‘name’ や ‘age’ はクラスの「**属性 (attribute)**」と呼ばれ、概念の属性に相当します。このように属性を無宣言でインスタンスに自由に追加することができる点が Python の大きな特徴です。このことは無作法な方法で属性を外部から自由に操れるということを意味します。

次にもう少し複雑なクラスを定めてみましょう。ここで定義するクラスは C で見られる構造体に似たものになります：

\*5 この定義方法で Python 2.x は古典的クラス、Python 3.x はクラスタイプになるという違いがありますが、ここでの解説で型の細かな違いには踏み込まないために問題がありません。

```
class TEST:  
    x = 1  
    y = 1
```

このクラスの定義では二つの属性 `x` と `y` があり、初期値として ‘1’ を設定しています。  
実際に使ってみましょう：

```
>>> class TEST:  
....     x = 1  
....     y = 1  
....  
>>> a1 = TEST()  
>>> a1.x  
1  
>>> a1.y  
1  
>>> a1.x = 128  
>>> a1.y = 0  
>>> a1.x  
128  
>>> a1.y  
0  
>>>
```

この例ではクラス `TEST` を定義し、そのインスタンス オブジェクトを名前 `a1` に束縛させ、それからインスタンスの属性を参照しています。ここでクラス `TEST` で表現されたオブジェクトのインスタンス `a1` の属性参照は ‘⟨ インスタンス名 ⟩.⟨ 属性名 ⟩’ で、インスタンスの属性値変更は ‘⟨ インスタンス名 ⟩.⟨ 属性名 ⟩ = ⟨ 属性値 ⟩’ で行えます。このように C の構造体とほぼ同様の使い方になっています。

Python のクラスには属性だけではなくメソッドという機能があります。このメソッドはオブジェクトに結び付けられた函数と言え、オブジェクトに結び付けられているために通常の函数とは異なり、継承関係にない別のクラスのオブジェクトには使えません。ただし、このメソッドを函数ではなく、オブジェクトを特徴付ける機能の一つとして考えることもできます。つまり、クラスとはこれから我々が扱う対象が「何であるか」と「どのようなものであるか」という問に対する回答であり、それは何かの値だけではなく何かの機能でもあるのです。その機能に相当するものをメソッドとして表現することになります。そして、クラスに設定された値にせよ、そのクラスであれば一定値となるものや取り得る値が一意でないものもあるでしょう。そして、ある値を持つということ自体がそのオブジェクトを特徴付けるものであるか、つまり、特有性になる場合と、その値にある範囲があつた

り、設定されていないことも考えられる場合、つまり、偶有性である場合が考えられます。また属性の役割を考えると、そのクラスを特徴付ける種差や特有性のようにクラス単位で共通になる値を格納する属性、個々のインスタンスごとに異なる値を格納する属性の二種類が考えられます。ここで前者の属性のようにクラス単位で共通になる値を格納する属性のことを「**クラス変数**」、後者のようにインスタンスごとに異なる値を収納する属性のことを「**インスタンス変数**」と呼びます<sup>6</sup>。また、メソッドにはクラス操作に関わる「**クラスメソッド**」とインスタンス操作に関わる「**インスタンスマソッド**」の二種類がありますが、Pythonでは「**instancemethod**」がインスタンスマソッドになりますが、クラスメソッドは参照の方向性の違いから「**classmethod**」と「**staticmethod**」の二種類のメソッドになります。

では先程のTESTクラスのクラス変数に値を定め、それらの和を計算するメソッドを追加したクラスの定義をしてみましょう：

```
class TEST:

    x = 1
    y = 1

    def wa(self):
        return self.x + self.y
```

このようにクラスのメソッドの定義もPythonの函数の定義と構文は全く同じですが、オブジェクト自身の参照のために‘self’という変数名を用います。ここでの例メソッドwa()はクラス属性xとyの和を返す処理を行うもので、クラス属性の参照のために‘self’をメソッドの引数としています。実際に動かしてみましょう：

```
>>> class TEST:
...     x = 1
...     y = 1
...     def wa(self):
...         return self.x + self.y
...
>>> a1 = TEST()
>>> a1.x = 10
>>> a1.y = 2
>>> a1.wa()
```

---

<sup>6</sup> C++ではクラス変数とインスタンス変数は宣言自体が異なりますがPythonではそのような型の宣言がないために使い方で区別する形になります。

12

>>>

ここではインスタンス a1 の属性の書換えとインスタンス a1 にてメソッド wa() を実行しています。クラス内部の定義で引数が ‘self’ のみのメソッドであれば実行に引数は不要で ‘a1.wa()’ のように ‘⟨ インスタンス名 ⟩.⟨ メソッド名 ⟩()’ で実行します。

このように構造体みたいな代物が生成できるというだけではクラスの有難味を感じることは特にありません。また、属性も構造体的な利用方法以上のことはしていません。ここでオブジェクト指向プログラミング言語の有難味の一つは「**継承**」と呼ばれる機能です。つまり、既存のクラスを土台に新しいクラスを効率的に構成できる機能です。そこで自然数を拡張して有理数を構築することで、その御利益を体験してみましょう。なお、整数との算術演算はすでに定義されているので、それらを上手く利用することになります。

さて、有理数を整数から構成しようと申しましたが、整数からいきなり有理数に到達することはできません。というのもまず有理数が「何であるか」と「どのようなものであるか」ということを明確にしなければなりません。ここで我々は整数を既に手に入れているので、整数と有理数の違いを明瞭にしていかなければなりません。まず有理数は整数  $n, m$  を用いて  $n/m$  の書式で表現される数です。だから有理数を一つ定めるためには二つの整数が必要になります。そこで整数の対のクラスを定義することにしましょう。この整数対は個々の有理数で一つ定まるもので有理数全体で一定の値ではありません。ということは整数対を格納する属性はクラス変数ではなくインスタンス変数であるべきです。それと有理数の表示を行う機能を入れておきましょう。つまり、有理数クラスのインスタンス ‘a’ を入力したときに ‘n/m’ のように自然な書式で表示するというものです。実際、‘(n, m)’ といった整数対の書式で返されるよりも明瞭になりますね。それからインスタンス化した時点で個々の有理数が定義された状態にしたいものです。このようにインスタンスの初期化や標準的な表示を定めるメソッドとして Python には「**特殊メソッド**」があり、これらを用いて上記の目的を達成することができます。これら特殊メソッドについては §3.5.5 で詳細を述べているので詳細はそちらを参照して下さい。ここでは分母と分子の値の設定を行うためにインスタンス化の時点でインスタンス固有の属性の初期化を行う特殊メソッド `__init__()` と、インスタンスが割当てられた名前が入力されたときにインスタンスの内容表示を行う特殊メソッド `__repr__()` を用います。では有理数のクラス `PairOfInts` を以下で定義しましょう：

```
class PairOfInts:  
    def __init__(self, numer, denom):  
        self.numer = numer
```

```

        self.denom = denom
def __repr__(self):
    return '%s/%s' %(str(self.numer), str(self.denom))

```

このクラスでは上述の二つの特殊メソッド(インスタンスの初期化と内容表示のメソッド)が定義されています。これらのメソッドの名前には前後に文字“\_”がありますが、Pythonではこの文字を名前の先頭に持ったメソッドや属性は外部から隠蔽されるべき属性であることを意味します。この隠蔽はメソッドの名前が別名で置換えられて本来の名前でアクセスできないという方法で隠蔽したものです。また最初に定義されているメソッド`__init__()`はインスタンスの初期化を明示的に行うための特殊メソッドで、ここでのメソッドの引数の`self`は対象そのものを示し、そのうしろの引数`numer`と`denom`が実際のインスタンスの生成で必要とされる引数、つまり、インスタンス変数です。ここで二つのインスタンス変数の最初の`numer`が分子、`denom`が分母に対応し、「`a = PairOfInts(1,2)`」で対象を生成したときに‘`a.numer`’で属性`numer`の値、‘`a.denom`’で属性`denom`の値の参照や代入が行えます。それから二番目に定義されているメソッド`__repr__()`がインスタンスの表示に関わるメソッドで、オブジェクトを指示する名前が入力されたときにどのような表示を行うべきかを定めるメソッドです。ここでは出力書式を‘`%s/%s`’と指定することで‘`a = PairOfInts(1,2)`’でインスタンスを生成したときに‘`a`’と入力すると‘`1/2`’と表示することを指示しています。また、‘`a = PairOfInts(1,2)`’でインスタンスを生成したときに`numer`や`denom`で指示される属性値の取り出しはCの構造体のときと同様にそれぞれ‘`a.numer`’と‘`a.denom`’で行えます。

このことを実際に試してみましょう。なお、そのまま上の内容をPython(のシェル)に直接入力しても構いませんが、ここではカレントディレクトリ上にファイルを置いて該当ファイルをimport文を使って読み込むことにします。このとき単純に`import PairOfInts`で読み込むとメソッドにモジュール名の‘`PairOfInts`’を付けることになって煩わしいために`from PairOfInts import PairOfInts`でファイルの読み込みを行うことでモジュール名を外して使えるようにしています:

---

```

>>> from PairOfInts import PairOfInts
>>> a = PairOfInts(1,2)
>>> a
1/2

```

---

この例では`PairOfInts`クラスで表現したオブジェクトを名前`a`のインスタンスとして生成し、名前`a`を入力することでその内容を表示させています。その結果‘`1/2`’という表示を得ていますが、ここでメソッド`__repr__()`が定義されていなければどうなるかを示しておきましょう。そのためメソッド`__repr__()`を持たないクラスのTESTを定義

して確認しましょう:

```
>>> class TEST:  
....     def __init__(self, numer, denom):  
....         self.denom=denom  
....         self.numer=numer  
....  
>>>  
>>> b = TEST(1,2)  
>>> b  
<__main__.TEST instance at 0x4f607a0>  
>>> [b.numer,b.denom]  
[1, 2]  
>>> repr('%s/%s' %(b.numer,b.denom))  
"'1/2'"
```

この例では PairOfInts クラスからメソッド `__repr__()` を除いた TEST クラスを直接、Python 上で定義し、それから生成したオブジェクトを名前 `b` のインスタンスとして割当てています。ここで名前 `b` を直接入力するとメソッド `__repr__()` が定義されていないために '`<__main__.TEST instance at 0x4f607a0>`' と表示されるだけです。ここで表示されている '`0x4f607a0`' という値は組込函数 `id()` が返却するオブジェクトの識別値と一致します。オブジェクトの識別値はオブジェクトのメモリ上の位置を示す番地であるために、その時点で一意に割り当てられる数値になります。また、メソッド `__repr__()` は組込函数の函数 `repr()` に対応するために PairOfInts の定義で用いられている文字列を引き渡せばインスタンス `b` の内容が指定した書式の文字列で表示されていますね。このように特殊メソッド `__repr__()` を定義することでインスタンスの新たな表示が定められます。このように上位のクラスにあるメソッドを新たに定義しなおすことを「**上書き (override)**」と呼びます。なお、引数の型が異なる場合は上書きではなく「**多重定義 (overload)**」と呼びます。

ここでクラスの属性名で文字 ‘`_`’ を先頭に持つクラスの属性について解説しておきましょう。文字 ‘`_`’ や文字列 “`__`” を名前の先頭に持つメソッドや変数は、そのままの名前を使って外部から参照ができない仕組みになっていますが、厳密に隠蔽されたものではありません。ここで先頭に文字列 “`__`” を持つメソッドや属性は初期化や表示といった外部に影響を与えない内部的な処理やクラス内部のみで参照される属性の名前として用いられます。実際、クラス `PairOfInts` の二つの属性は初期化と内容の表示に関係するものでした。そして記号 ‘`_0`’ を一つだけ先頭に持つメソッドや変数はシステムとして隠蔽を行いませんが、プログラムの作者がこれらの属性を非公開にする意図がある属性であることを意味しています。逆に文字 ‘`_`’ が属性名の先頭に表われない属性は公開されることを意図

した属性であることを意味します。この文字「\_」の働きを確認しておきましょう。そのため函数 dir() を用います：

```
>>> dir()
['__builtins__', '__doc__', '__name__', '__package__']
>>> class test:
...     x = 1
...     _y = 1
...     __z = 1
...
>>> dir()
['__builtins__', '__doc__', '__name__', '__package__', 'test']
>>> a1 = test()
>>> dir()
['__builtins__', '__doc__', '__name__', '__package__', 'a1', 'test']
>>> a1.x
1
>>> a1._y
1
>>> a1.__z
Traceback (most recent call last):
  File "<stdin>", line 1, in <module>
AttributeError: test instance has no attribute '__z'
>>> dir(test)
['__doc__', '__module__', '_test__z', '_y', 'x']
>>> a1._test__z
1
>>>
```

この組込函数 dir() は Python で展開されているクラスとインスタンスを名前のリストとして表示する函数です。ちなみに組込函数については ‘dir(\_\_builtin\_\_)’ でその一覧をリストの書式で得られます。ここでの例では最初の函数 dir() の実行では組込函数のリスト \_\_builtin\_\_ と名前空間のリスト \_\_name\_\_、それと読込モジュールのリスト \_\_packages\_\_ と \_\_doc\_\_ が表示されています。次にクラスの定義を行います。ここで定義するクラス test の属性として ‘x’, ‘\_y’ と ‘\_\_z’ の 3 個を class 文内で与えています。そして test クラスのインスタンス a1 を生成し、各属性値の確認をインスタンス変数の値として行っています。このときに属性 ‘a.\_\_z’ にはアクセスできません。と、このように一見すると属性の隠蔽に成功しているように見えますが、函数 dir() でクラス test の中を見ると属性 ‘\_\_z’ だけに文字列 ‘\_test’ が先頭に置かれています。つまり、文字列 ‘\_\_’ を名前の先頭に持つ属性は文字列 ‘\_< クラス名 >’ が先頭に置かれた名前に Python 内部で自動的に置換されているのです。だから、本来の ‘a1.\_\_z’ では値が見え

ず、その代りに ‘a1.\_test\_\_z’ で属性 ‘\_\_z’ の値が調べられたのです。さらに他の属性と同様に、その属性値の書換も可能なのです。このように Python の「カプセル化」による属性の隠蔽の方法は、そのままでは見えないという意味では確かに隠蔽ですが、詮索すれば容易にわかるという不徹底な方法なのです。

さて、この自然数の対はあくまでも自然数の対としての性質以上のものは他に何も持っていないません。また、メソッドにも有理数の表記を使って自然数の対を表示する機能しかありません。ここで我々は有理数を Python 上で表現することを目的にしていますが、現時点では有理数を整数の対として表現することだけで有理数として定義はできていません。この定義というものは「**有理数とは何なのか**」という問への回答なので、何よりも、まず最初に二つの整数対が与えられたときにどのような条件を充せば有理数として等しいと判断できるのかという判断基準を与えなければなりません。そのためには互いを比較するという手段を与えることが必要なのです。ここで最も原始的な判断基準は分母と分子がそれぞれ等しければ良いというものです。しかし、これだけでは不十分なのです。たとえば  $1/2 = 2/4$  なので、有理数として自然数の対 ‘(1, 2)’ と ‘(2, 4)’ は等しくなければなりませんが自然数の対として前述の安易な手法では別物です。また ‘(-a, -b)’ と ‘(a, b)’ は等しいものであるべきです。この等しいという関係は「自然数の対 ‘(a, b)’ と ‘(c, d)’ が与えられたときに ‘ $ad - bc = 0$ ’ を満すとき」と定めることができます。これで「等しい」ということの判断基準が一つ定まりました。では有理数は一意に整数対で表現されるべきではないでしょうか？たとえば ‘(a, b)’ と ‘(-a, -b)’ は等しい自然数なので、このことから分母に相当する denom が常に正となるように置き換えたものをその代表とし、同様に 0 と異なる整数 c に対して ‘(a\*c, b\*c)’ は ‘(a, b)’ で置き換えるべきです。つまり、RationalNumber クラスは単なる自然数の対のクラス PairOfInts にこの二種類の正規化を加えたクラスであるべきなのです。では、等しくない場合はどうでしょうか？ここで二つの有理数が与えられたとき何ができるでしょうか？整数が保持する関係には、二つの整数が等しいかどうか、それとどちらかが大きいかということ、つまり、大小関係という関係があり、この関係は有理数にも入れられます。ここで有理数に対して正規化を行っていれば常に分母は 0 以外の正整数することができるので ‘ $ad > bc$ ’ と ‘ $(a, b) > (c, d)$ ’ が同値になります。これらのこと踏まえて PairOfInts クラスを基に RationalNumber クラスを構築しましょう：

```
from PairOfInts import PairOfInts
class RationalNumber(PairOfInts):
    def __gcd__(self):
        __a = self.numer
        __b = self.denom
```

```
if __a == 0:
    if __b != 0:
        __b = 1
    elif __b == 0:
        __a = 1
    elif __a > __b:
        __d = __a / __b
        __r = __a - __d * __b
    else:
        __c = self.conv()
        return c.__gdc__()

def __cmp__(self, other):
    """有理数の合同性と大小関係を判別するメソッド

    """
    return cmp(self.numer * other.denom,
               self.denom * other.numer)

def conv(self):
    """逆元を返すメソッド

    """
    tmp = self.numer
    if tmp == 0:
        self.numer = 1
        self.denom = 0
    else:
        self.numer = self.denom
        self.denom = tmp

def reexpr(self):
    """有理数の正規化を行うメソッド

    """

```

```
if self.denom < 0:  
    self.denom = - self.denom  
    self.numer = - self.numer  
if self.numer == 0:  
    self.denom = 1  
elif self.denom == 0:  
    self.numer = 1  
else:  
    tmp = gcd(self.numer, self.denom)  
    self.numer = self.numer / tmp  
    self.denom = self.denom / tmp
```

ここでは既存の PairOfInts クラスを利用して新たなクラスとして RationalNumber クラスの構築を行っています。このように既存のクラスを利用して新たにクラスの定義を行う場合、その新しいクラスの定義で class 新しいクラスの名前 (既存のクラスの名前) とすることで既存のクラスを利用した新しいクラスの定義が行えます。この方法によるクラス構築の手法のことを継承と呼びます。この例では最初に import 文で PairOfInts クラスを読み込み、次に RationalNumber クラスの定義を ‘class RationalNumber(PairOfInts):’ で開始し、このことで、ここから定義される RationalNumber クラスが PairOfInts クラスを継承するものであることを示しているのです。ここで RatinalNumber クラスには正規化を行うため、二つの整数の最大公約数を求めるメソッド \_\_gcd\_\_(), 逆数を求めるメソッド conv() を定義している他に大小関係を整数から引継ぐメソッドとしてあらかじめ用意された特殊メソッド \_\_cmp\_\_() を先程の ‘ $a/b > c/d$ ’ を定めるために上書きする形で用いています。このメソッドを定義することで大小関係の “>”, “<” と等価 “==” がこのクラスでも使えるようになります。

さて、こうして RationalNumber クラスをとりあえず構築しましたが、ここで PairOfInts クラスを「**基底クラス (base class)**」、基底クラスを基にして構築した RationalNumber クラスのことを「**派生クラス (derived class)**」と呼びます。また、この継承関係を親子関係に例えて基底クラスを「**親クラス**」、派生クラスを「**子クラス**」とも呼びます。さらに、この継承関係を単純に上下関係として捉えるときに基底クラスを「**スーパークラス (super-class)**」、派生クラスを「**サブクラス (sub-class)**」と呼びます。この点についてはクラスは処理の対象が「**何であるか**」と「**どのようなものであるか**」を語るものになるので、そのまま範疇論での歴史的な議論が活用できることになるのです。このように対象への理解が進めばより細かく分類されるということも理解されるでしょう。そしてより下層のサブクラスは上位のクラスよりもより一層、現実の事物に近いもの

となるために具象性が増し、逆に上位のクラス程、下位のクラスの共通性を引き出すものになるためにより抽象的になるのです。

さて、この RationalNumber クラスに現時点では足りないものがあります。それは四則演算です。このクラスでは比較を行うことはできますが、整数のような四則演算は未定義のために使えないのです。ではその四則演算を追加しましょう：

```
def __add__(self, other):
    """有理数の和を定義するメソッド

    """
    numer = self.numer * other.denom + \
            self.denom * other.numer
    denom = self.denom * other.denom
    c = RationalNumber(numer, denom)
    c.repr()
    return

def __sub__(self, other):
    """有理数の差を定義するメソッド

    """
    numer = self.numer * other.denom - \
            self.denom * other.numer
    denom = self.denom * other.denom
    c = RationalNumber(numer, denom)
    c.repr()
    return

def __mul__(self, other):
    """有理数の積を定義するメソッド

    """
    numer = self.numer * other.numer
    denom = self.denom * other.denom
    return RationalNumber(numer, denom)
```

```

def __truediv__(self, other):
    """有理数の商を定義するメソッド

    """
    numer = self.numer * other.denom
    denom = self.denom * other.numer
    return RationalNumber(numer, denom)

```

この `RationalNumber` クラスにも “`__`” で開始して “`__`” で終わるメソッドが四個あります。これらのメソッドも特殊メソッドで、最初のメソッド `__add__()` が和演算子 “`+`” に対応するメソッド、次のメソッド `__sub__()` が差演算子 “`-`” に対応するメソッド、それからメソッド `__mul__()` が積演算子 “`*`” に対応するメソッドで、最後のメソッド `__mul__()` が商演算子 “`/`” に対応するメソッドです。そして、これらのメソッドを定義することでクラスの対象同士の四則演算が再定義されることで上書きされ、`RationalNumber` クラスに新たな演算子として利用できるようになります。なお、四則演算は二つのオブジェクトに対する二項演算なので、四則演算を表現するメソッドの引数にオブジェクト自体を参照することを意味する変数 ‘`self`’ に加え、同じクラスのそれ以外のオブジェクトを参照することを示す変数 ‘`other`’ があることに注意して下さい。

簡単な紹介はここまでにして、次の節から「Python 言語リファレンス」を基にした Python の解説を行います。その前に Python の構文を表現するために BNF 記法の紹介を行いましょう。

### 3.3 Backus-Naur 記法 (BNF)

これから参照する「Python 言語リファレンス」では「**Backus-Naur 記法 (BNF)**」と呼ばれる表記を拡張した「**EBNF(Extended BNF)**」を用いて Python の構文の解説が行われています。この BNF(Backus-Naur Form) は John Backus がプログラム言語 Algol の文法の説明で用いた表記を Peter Naur が改良したものが基になっており、その構文規則は次で与えられます:

———— Backus-Naur 記法の構文規則 ————

非終端記号  $::=$  定義<sub>1</sub> | 定義<sub>2</sub> | ... | 定義<sub>n</sub>

この式の意味は演算子 “ $::=$ ” 左辺の非終端記号が右辺にある  $\text{定義}_{i \in \{1, \dots, n\}}$  を適宜利用することで構成されることを意味し、さらに各  $\text{定義}_i$  を分離する演算子 “`|`” は論理和 “`∨`”

に相当する演算子です。したがって生成規則が一通りしかなければ右辺は 定義<sub>1</sub> のみとなるために記号 “|” は不要です。

ここで構文規則の左辺にある「**非終端記号**」とは何でしょうか？この**非終端記号** (Nonterminal Symbol) は「**形式文法** (Formal Grammar)」で用いられている言葉で、演算子 “::=” 右辺の各定義に従って変化が生じ得る記号のことです。この記号はちょうど変数と同様の働きをする記号になるので「**構文変数**」とも呼ばれます。非終端記号があれば終端記号もあり、この**終端記号**は演算子 “::=” の左辺の定義として現われる生成文法に従ったときに、それ以上の変化が生じない定数のような記号です。この終端記号はその性質から BNF では演算子 “::=” の右辺のみに現われます。なお、本来の BNF では非終端記号を記号 “<... >” を使って “<非終端記号 >” のように括りますが、この表記は非終端記号の区別を明瞭にする以上の働きをするものではなく、「**言語リファレンス**」でも用いられていないために省略することにします。

さて BNF の簡単な実例を示しておきましょう。まず「**数字**」は ASCII 文字の “0” から “9” です。これを BNF で表記するなら

#### BNF による数字の定義

---

数字 ::= “0”   “1”   “2”   “3”   “4”   “5”   “6”   “7”   “8”   “9”
--

---

になります。ここで ASCII 文字の “0” から “9” が終端記号であることに問題はないでしょう。終端記号は、この数字の構成で最下層を構成する記号でなければならないために “0” から “9” の数字はまさに数字を構成する上での素材になっています。それでは自然数の BNF はどうなるでしょうか？この場合は複数の非終端記号の定義行を組合せた表現になります：

#### BNF による自然数の定義

---

自然数 ::= 数字   0 以外の数字 自然数
数字 ::= “0”   0 以外の数字
0 以外の数字 ::= “1”   “2”   “3”   “4”   “5”   “6”   “7”   “8”   “9”

---

この定義は上の数字の定義と異なり帰納的な定義を含みます。まず、「**自然数**」は「**数字**」であるか「**0 以外の数字**」と「**自然数**」を並べることで構成されるものであることが第一行で定義されています。この定義では演算子 “::=” の左右に「**自然数**」が現われる帰納的な定義となっていることに注意して下さい。さて、ここで「**数字**」は、第二行目で「“0”」または「**0 以外の数字**」で構成されることが定義されています。そして最後の行で「**0 以**

外の数字」は“1”から“9”までの数字となることが定義されています。

さらに BNF は字句的な定義だけではなく構文の定義もできます。たとえば「**命題論理式の定義**」を BNF で定義することもできます。ここで命題論理式は次のように定義されるものです:

#### 命題論理式の定義

- (1) 真理値の真  $\top$  は命題論理式である。
- (2) 真理値の偽  $\perp$  は命題論理式である。
- (3) 論理記号  $P$  は命題論理式である。
- (4)  $A, B$  が命題論理式であれば  $\neg A, A \wedge B, A \vee B, A \rightarrow B$  も命題論理式である。
- (5) 上の (1), (2), (3), (4) で構成されたもののみが命題論理式である。

ここで定義 (4) の ‘ $\neg A$ ’ は命題論理式 ‘ $A$ ’ の否定、そして ‘ $A \wedge B$ ’ は命題論理式 ‘ $A$ ’ と ‘ $B$ ’ の論理積を取る操作、‘ $A \vee B$ ’ は命題論理式 ‘ $A$ ’ と ‘ $B$ ’ の論理和を取る操作で、最後の ‘ $A \rightarrow B$ ’ は論理式の含意 ( $A$  ならば  $B$ ) を取る操作に対応します。ここで (5) に帰納的な定義が入っていることに注目して下さい。では、この定義を BNF で書換えてみましょう:

#### 命題論理式の BNF

---

命題論理式	$::=$	$\top$   $\perp$   論理記号   $\neg$ 命題論理式
命題論理式 $\wedge$ 命題論理式   命題論理式 $\vee$ 命題論理式		
命題論理式 $\rightarrow$ 命題論理式		

---

ちなみに「**命題論理式の定義**」の (1) から (4) が記号 “ $::=$ ” の右辺に順番に現われています。そして、「**命題論理式の定義**」の (5) の帰納的な論理式の定義は言葉として BNF には現われてはいませんが BNF の帰納的な構造によって表現されています。このように構文の定義にも BNF は使えるのです。ところで「Python 言語マニュアル」ではこの BNF に一般的な正規表現を追加した「**拡張 BNF(EBNF)**」を採用しており、この EBNF を字句解析ならば字句の構成について、その他では構文の定義で用いています。以下に拡張した部分の要旨を纏めておきます:

---

Pythonで用いるEBNFの特徴

---

- 項目のグループ化は丸括弧“( )”で行います。
- 文字リテラル(後述)は二重引用符“”で括ります。
- 角括弧 “[ ]”で括られた項目は0個か1個出現します。
- 順序を持つアルファベットや数字に対して“...”の直前の項目から開始して直後の項目のいずれか一つが現われます。
- 記号“\*”の直前の項目は1個以上出現します。
- 記号“+”の直前の項目は0個以上出現します。

あともう少し EBNF の具体例を示しておきましょう。まず、先程の整数を EBNF で書換えましょう:

---

**整数のEBNF**

---

---

整数 ::= ["-"] 自然数

---

これは角括弧 “[ ]” を使った例になります。ここで角括弧 “[ ]” はオプションの記述に相当すると思ってよいでしょう。また、ここでの定義で自然数が定義されているという暗黙の仮定がありますが、この EBNF からは整数は自然数、あるいは自然数の頭に記号 “-” を追加したものであるという字句的な定義になっています。こうすることで整数の定義がより単純で明晰なものへと置換えられていますね。

もう一つの例を示しておきましょう。「Python言語リファレンス」では name という非終端記号の EBNF を以下のように表現しています:

---

**PythonでのEBNFの実例**

---

---

```
name ::= lc_letter(lc_letter | "_")*
lc_letter ::= "a" ... "z"
```

---

この例では Python の EBNF では文字を二重引用符で括るために文字を“\_”，“a”，“z”と表記しています。そして、一行目で非終端記号 name がアルファベットの小文字:lc\_letter と記号“\_”で構成されていることを示しています。ここで ‘(lc\_letter | "\_")\*’ は正規表現で ‘(...)’ によって括弧を使ってグループ化を行い、さらに括弧内の表記が0回以上出現するという意味を持たせています。のことから name は lc\_letter に対応する文字の羅列が必ず先頭に現われ、そのうしろに lc\_letter か文字“\_”で構成された文字の羅列が続くということを意味します。では、lc\_letter は何でしょうか？これを定義しているのが二行目で lc\_letter が Python の文字 "a" から "z" までの

小文字で構成されることを記号“...”を用いて表記しています。ここで表記は正規表現から外れた表記で、通常の正規表現であれば‘a-z’となるところですが、そこを‘a ... z’としています。このようにPythonのEBNFでは文字列“...”が正規表現の“\_”に対応します。このBNFから非終端記号nameは‘a’, ‘a\_bc’のように頭文字がアルファベットの小文字、以後はアルファベットの小文字や記号“\_”で構成された文字列であって、‘\_a’のように先頭がアルファベットでない文字列、具体的には‘a1’や‘A\_v0.1’のようにBNFに記述のない文字が入った文字列はnameに適合しないことが判ります。

## 3.4 字句解析

### 3.4.1 トークン (token)

Pythonはプログラム入力時に構文解析器(parser)を使ってプログラムの字句解析を行することでプログラムをトークンの列に変換します。ここで「トークン(token)」とはプログラム内で意味を持つコードの最小単位で、自然言語の「語彙素」とよばれるものに相当します。Pythonのトークンには「NEWLINE」、「INDENT」、「DEDENT」の他に「識別子」、「キーワード」、「リテラル」と「演算子」があります。また、「空白文字(Space, TABやFF)」には、これらのトークンを区切る作用があります。ここで“NEWLINE”は後述の論理行の区切となるトークンであり、トークン“INDENT”, “DEDENT”はINDENT-DEDENTの対で後述の「複合文」で用いられ、Pythonのコードの大きな特徴である字下げに関わります。

### 3.4.2 行構造

プログラムは字句解析によってトークンの列に変換され、それからトークン列をトークン“NEWLINE”を区切として分割することでプログラムは複数の論理行へと分割され、さらに論理行は物理行へと分解されます。

■論理行(logical line): 先頭に「字下げ/インデント(indentation)」と呼ばれるSpaceやTABによる空白文字の列、末端にトークン“NEWLINE”を持つトークン列です。

■物理行(physical line): 論理行をプログラムの記述の状態から分割したもので、行末端文字で区切られている文字列です。この行末端文字は計算機環境によって異なるもので、UNIX環境ではASCII文字の“LF(行送り)”, Windows環境では“CR+LF”, MacOSでは“CR(復帰)”ですが、Pythonのプログラムに物理行を埋め込むときは計算機環境を問

わざ C と同様に行末端文字として ASCII 文字の “LF” に対応する “\n”<sup>7</sup>を用いた文字リテラルで表現します。なお、特殊な物理行として次の「注釈」、「エンコード宣言」と「空行」があります：

- **注釈 (comment):** 記号 “#” で開始して物理行の行末端文字で終えます<sup>8</sup>。なお、注釈は論理行を終らせる働きを持ちます。このことからも判るように Python の注釈は一つの論理的な区画に対する注釈であるべきことを意味します。そのために後述の行継続を行うときに注意が必要です。
- **エンコード宣言:** PEP-263 に規定があり、注釈と同様に記号 “#” から開始して物理行の行末端文字で終えるものでプログラムの先頭の一行目か二行目に置かれて正規表現 ‘coding[=:]\s\*([-\w.]+)’ に適合するものでなければなりません。たとえば UTF-8 に設定するのであれば ‘# coding = UTF-8’ か ’# coding : UTF-8’ の何れかであれば良いのですが、前者は GNU Emacs のエンコード設定書式の一部、後者は VIM のエンコード設定書式の一部に適合するものです。このエンコード宣言によってプログラムで用いられる文字リテラルを構成する文字がどの言語のどのエンコードであるかが明示的に指定されます。なお、この宣言がなければプログラムに記載された文字はエンコードを指定する接頭辞を持たない限り自動的に ASCII 文字として扱われます。
- **空行 (blank line):** Space, TAB, FF(Form Feed), あるいは注釈だけで構成された論理行です。これらの空行に対しては字句解析でトークン “NEWLINE” が生成されません。そして、これらの空行はプログラムの内容的な区切として用いられますが、それ以上の意味は持ち得ません。

**■字下げ/インデント (indentation):** 論理行の先頭に置かれた空白文字 (Space あるいは TAB) の個数で字下げの水準が計算され、この水準によって入力文のグループ化が行われます。この字下げは Python の特徴の一つです。ここでプログラミング様式を規定する PEP-8 によると、字下げは一段階 4 個の Space のみで TAB を混在させないことが推奨されています。

**■物理行の明示的/非明示的な分割:** 注釈とエンコード宣言を除く物理行を複数の物理行で置換することができます。明示的に行うときは行の継続を示す継続文字として記号 “\” を物理行の末尾 (行末端文字の直前) に置きます。このときに Python の構文解析器は継

---

<sup>7</sup> 日本語 Windows で用いられている文字コードである SHIFT\_JIS で記号 “\” が勝手に記号 “¥” で置換えられています。そのために多くの書籍ではこれらの記号を同一視した扱いをしていますが、UTF-8 等の文字コードで全く別の記号であるため、この本では記号 “\” を記号 “¥” で置換えることをしません。のために日本語 Windows 環境では適宜、記号 “\” を記号 “¥” で置換えて解釈し直して下さい。

<sup>8</sup> 記号 “#” は後述のリテラルには含まれていません。

続文字の直後の行末文字を削除して一つの物理行に変換しますが継続文字 “\” に続けて註釈を追加することはできません。なぜなら、註釈は論理行を終える働きがあるためで、註釈の前後で二つの論理行として分割されることになってしまふからです。また、註釈自体も継続文字を使って分割することができません。なお、改行の例外的な規則として丸括弧 “( )”，角括弧 “[ ]”，波括弧 “{ }” の内部で改行を行う際に継続行文字 “\” の併用を必要としません。同時にこれらの記号で括られたその内部では註釈を続けて記載することもできます。

### 3.4.3 識別子とキーワード

「**識別子 (identifier)**」は Python で名前に用いられ、その EBNF は次のとおりです：

#### 識別子の EBNF

```
識別子 ::= (文字 | "_")(文字 | 数字 | "_")*
文字    ::= 小文字 | 大文字
小文字  ::= "a" ... "z"
大文字  ::= "A" ... "Z"
数字    ::= "0" ... "9"
```

識別子はアルファベットと数字、それと記号 “\_” のみで構成された ASCII 文字の羅列であり、日本語の “三毛猫” やいわゆる全角文字の “ABC” といった ASCII 文字以外の各言語の文字のように上述の識別子の EBNF の文字に該当しない文字を含む文字の羅列はエンコード宣言の有無と無関係に識別子になり得ません。また Python の識別子には「**キーワード**」と呼ばれ、予約語として扱われるために通常の識別子として使えないものがあります：

#### Python のキーワード

```
and      class       elif      finally   if        lambda   print    while
as       continue   else      for       import   not      raise   with
assert   def        except   from     in       or      return  yield
break   del        execr   global  is      pass    try
```

ここで挙げたキーワードは Python の文や式の構成で用いられる特別な識別子で、これらのキーワードを除いた識別子を Python の「**名前**」として使うことができます。名前で重要な機能は「**名前への束縛**」によって名前とオブジェクトやインスタンスへの対応付けが行われ、束縛が行われた名前によって「**名前空間**」が構成されることです。なお、キーワードは Python の文等で用いられます、名前として使うことができません。また、オブジェクトやインスタンスの参照は名前を介して行われるためにオブジェクトが何も束縛さ

れていない名前で参照しようとしたときに「**NameError 例外**」が生じます。

### 3.4.4 リテラル

「リテラル (literal)」は「文字どおり」、「字義どおり」を意味する言葉です。記号論理学で用いられるリテラルは命題記号（原子論理式）や命題記号の否定といった論理式を構成する上で根本となる要素を指し、プログラミングのリテラルはソースコード内部で定数値となる文字列や数値といった値の記述を指します。ここでPythonのリテラルは「**文字列リテラル**」と「**数値リテラル**」の二種類に大きく分類できます：

————リテラルの分類————

リテラル ::= 文字列リテラル | 数値リテラル

Pythonのリテラルは全て「**変更不能なデータ型**」であるためにオブジェクトを生成すると、そのオブジェクトの値を変更することができません。そのために同じリテラルを値を持つオブジェクトであってもオブジェクトとして一致しないことがあります。

#### 文字列リテラル

Pythonの文字列リテラルのEBNFを以下に示します：

————文字列リテラルのEBNF————

文字列リテラル	::= [接頭辞](短文字列   長文字列)
接頭辞	::= "r"   "u"   "ur"   "R"   "U"   "Ur"   "uR"   "b"   "B"   "br"   "Br"   "bR"   "BR"
短文字列	::= " " 短文字列本文* " "   " " 短文字列本文* " " "
長文字列	::= " " 長文字列本文* " "   " " 長文字列本文* " " "
短文字列本文	::= 短文字   エスケープシーケンス
長文字列本文	::= 長文字   エスケープシーケンス
短文字	::= 記号 "\\", 改行や引用符を除く文字
長文字	::= 記号 "\\" を除く文字
エスケープシーケンス	::= "\\" 任意のASCII文字

「**文字**」はプログラムにエンコード宣言が含まれず、リテラル自体にも接頭辞がなければASCII文字として解釈されます。逆に文字リテラルに接頭辞を用いることで、その文字列リテラルにエンコードを明示的に設定することができます。たとえば、文字列リテラル

の先頭に ‘u’ や ‘U’ といった接頭辞を配置すると直後の文字列リテラルが UNICODE 文字列型として扱われます。ここで注意することとして、接頭辞と後続する文字列の間に空白文字を入れてはいけません。

Python の文字列リテラルには引用符の個数による型の区別があります。まず、**短文字列 (shortstring)** は一重に引用符で括られた文字の羅列の型、**長文字列 (longstring)** は三重に引用符で括られた文字の羅列の型です。具体的には「'三毛猫'」や「"虎猫"」が短文字列、「''' 三毛猫'''」と「"""虎猫""」が長文字列です。なお、長文字列から後述の「**文書文字列 (docstring)**」が構成されますが、この文書文字列はオンラインマニュアルとしての性格を持ちます。そのために文書文字列の中では改行や単引用符や二重引用符を入れることも可能で、このことを利用して例題等を含む長い文字列を記述することができます。このときに注意することは長文字列を構成する際に用いた引用符と同じ引用符を三回連続して配置すると、その箇所で長文字列が終了することです。

だから

"""そんな訳で、長文字列の中ではこんな使い方

""やこんな使い方

''それに改行をこんな風にまた

''', 引用符も長文字列を構成する際に用いた引用符でなければ続けて三回使っても構いません

'''といったことを記入しても構わないのです

'''

と、单引用符や二重引用符、それと行末端文字を含む、上で示す文字列は長文字列になります。なお、プログラムにて改行の出力を表現する場合は C と同様に、出力したい文字に対応する文字列リテラル内にて改行コードの箇所を ‘\n’ で置き換えることで出力文字の改行が行えます。

最後に「**エスケープシーケンス**」は通常の ASCII 文字では表現できない特殊文字や機能を Python で表現するための文字の並びです。Python のエスケープシーケンスは接頭辞に ‘r’ や ‘R’ が含まれていなければ C と同様の表記が使えます。

### 数値リテラル

数値リテラルの EBNF を以下に示します:

数値リテラルの EBNF —

```
数値リテラル ::= 整数リテラル | 長整数リテラル | 浮動小数点数リテラル |
                  虚数リテラル
```

この EBNF で示すように数値リテラルには**整数 (plain integer) リテラル**, **長整数 (long integer) リテラル**, **浮動小数点数リテラル**と**虚数リテラル**の 4 種類のリテラルがあります。ここで整数の表現には整数リテラルと長整数リテラルの二種類があり、ここで整数リテラルが符号付き 32bit 整数、長整数は計算機の記憶容量に依存するものの任意桁数の整数を表現します。ただし、複素数は実数と虚数の和で生成されるためにそれ自体は数値リテラルには該当しません。

以下に整数リテラルと長整数リテラルの EBNF を示します:

整数リテラルと長整数リテラルの EBNF —

```
長整数リテラル ::= 整数リテラル ("l"|"L")
整数リテラル ::= 10 進表示 | 8 進数表示 | 16 進数表示 | 2 進数表示
10 進表示 ::= 零以外の数字 数字* | "0"
8 進数表示 ::= "0" ("o"|"O") 8 進数 + | "0" | 8 進数 +
16 進数表示 ::= "0" ("x" | "X") 16 進数 +
2 進数表示 ::= "0" ("b" | "B") 2 進数 +
数字 ::= "0" | 零以外の数字
零以外の数字 ::= "1" ... "9"
8 進数 ::= "0" ... "7"
16 進数 ::= 数字 | "a" ... "f" | "A" ... "F"
2 進数 ::= "0" | "1"
```

この EBNF で示すように Python の整数リテラルには 10 進数の他に 2 進数、8 進数と 16 進数があります。そして長整数のリテラルでは末尾に ‘l’ や ‘L’ といった長整数であることを示す文字を置くことになっています。ただし小文字 ‘l’ は数字 ‘1’ と非常に紛らわし

いために大文字 ‘L’ を使うことが推奨されています。なお、Sage では Python の長整数による演算が GMP(GNU Multiple Precision Arithmetic Library) による演算と比較して低速であるために GMP を用いています。また、GMP を用いることで Sage では任意桁の整数を Python の長整数のような特殊な表記にすることなく入力することが可能なのです。

このことを以下の例<sup>\*9</sup>で確認してみましょう。まず、次の函数をあらかじめ定義しておきます:

---

```
def factorial(n, stop=0):
    o = 1
    while n > stop:
        o *= n
        n -= 1
    return o

def choose(n, k):
    return factorial(n, stop=k) / factorial(n - k)
```

---

それから函数 choose を起動して処理時間の計測を行いますが、ここでの計測は以下の式を評価することで行います:

---

```
start = time.clock()
print choose(50000,50)
elapsed = (time.clock()-start)
```

---

ここで函数 time.clock() はプロセッサ処理時間を秒数で返す函数で、time モジュールに含まれています。そのためにあらかじめ ‘import time’ で time モジュールを読み込んでおく必要があります。それから処理時間は変数 elapsed に束縛されるので、この変数 elapse の値で小さなほうがより高速であると判断することができます。ただし、ここでの比較は長整数と bignum で「どの程度違うか？」ということを把握するためのもので、精密な比較をすることを目的としたものではありません。あくまでも大雑把なもので、さて式の評価は後述の SageMath Cloud(SMC) で確認することにしましょう。すると Python では 1.943、Sage では 0.594 といった結果を得ることになり、圧倒的に Sage のほうが高速であることがわかります。だからこそ、Sage に Python の長整数ではなく GMP の bignum を導入した理由も納得できるでしょう。

次に浮動小数点数リテラルの EBNF を示します:

---

<sup>\*9</sup> <http://jasonstitt.com/c-extension-n-choose-k> の記事: GMP bignums vs. Python bignums: performance and code examples の例です

## —— 浮動小数点数リテラルの EBNF ——

```

浮動小数点数リテラル ::= 小数表 | 指数表示
小数表示          ::= [10進表示] "." 10進表示 | 10進表示 "."
指数表示          ::= (10表示 | 小数表示) 指数部
指数部           ::= ("e" | "E") ["+" | "-"] 10進表示 +

```

ここで浮動小数点数リテラルには符号を含みません。なぜなら符号は演算結果として得られるものだからです。この点は次に言及することになる複素数も同様です。

最後に虚数リテラルの EBNF を示しておきます：

## —— 虚数リテラルの EBNF ——

```

虚数リテラル ::= (浮動小数点数リテラル | 10進表示) ("j" | "J")

```

この虚数リテラルは「**二つの浮動小数点との組合せで構成されたリテラル**」であり、このことが虚数リテラルの性格を決定付けることになります。実際、Sage では代数的数の純虚数  $\sqrt{-1}$  に対しては ‘I’、あるいは ‘i’ が定義されています。この Python の虚数リテラル ‘1J’ は浮動小数点数を基にしているために Sage の代数的数の ‘I’ と異なるので注意が必要です。このことを Sage で確認しておきましょう：

```

sage: type(I)
<type 'sage.symbolic.expression.Expression'>
sage: type(1J)
<type 'sage.rings.complex_number.ComplexNumber'>
sage: I^2 is 1J^2
False
sage: I^2
-1
sage: 1J^2
-1.00000000000000

```

函数 type() で ‘I’ の型を調べると結果の ‘sage.symbolic.expression.Expression’ から ‘I’ が多項式の仲間の数であることが判ります。この理由ですが、まず、純虚数  $i$  が多項式  $x^2 + 1$  の零点となる数であることは良いでしょう。代数学ではこのように整数係数の多項式の零点になる数のことを「**代数的数**」と呼び、その数を零点として持つ最小次数の 1 变数多項式に対応させることができるので純虚数は  $x^2 + 1$  がその最小多項式になります。それから 1 变数の整数係数の多項式全体、つまり、整数係数の多項式環  $\mathbb{Z}[x]$  に  $x^2 + 1 = 0$  という関係を入れてできた世界で变数  $x$  を単純に  $i$  と置いてしまえば  $\{a + bi : a, b \in \mathbb{Z}\} (\subset \mathbb{C})$  になることが容易に理解できます。これが Sage の ‘I’ が多

項式の仲間になる理由です。ところがもう一方の ‘I’ を函数 type() で調べた結果は ‘sage.rings.complex\_number.ComplexNumber’ になって先程の ‘I’ と型が異なっています。この虚数リテラルは先程の ‘I’ が整数係数の多項式に対応することと異なって近似的な数である浮動小数点数であるために虚数リテラル自身も近似値としての性格を持ちます。そのために Sage では近似的な数として虚数リテラルを用いるのか、代数的数である純虚数を用いるかを計算目的に応じて使い分ける必要があるのです。

### 3.4.5 演算子と区切文字

以下のトークンは Python 組込の演算子として用いられます:

— Python 組込の演算子 —

+	-	*	**	/	//	%	<<	>>	&	
^	~	<	>	<=	>=	==	!=	<>		

ここで演算子 “<>” と演算子 “!=” は同じ意味ですが、演算子 “<>” は時代遅れの表記のために演算子 “!=” の利用が推奨されています。さらに Sage では冪乗の演算子として演算子 “^” が使えますが、Python の数式処理モジュールの SymPy では Python と同様に冪乗の演算子は “\*\*” のみで、演算子 “^” は後述するようにビット単位の演算子と全く異った働きをします。Sage で冪乗の演算子として演算子 “^” が導入されている理由に他の多くの数式処理で冪乗の演算子として演算子 “^” が用いられ、そのような数式処理を Sage は必要に応じて利用することも挙げられるでしょう。Sage では数式中に演算子 “^” が含まれていたときに自動的に演算子 “\*\*” で置き換えることで冪演算子としての “^” を導入しているのです。その代わりに Sage で XOR 演算子は “^^” で置き換えられています。

次のトークンは Python の「区切文字 (delimiter)」として用いられています:

— Python の区切文字 (delimiter) —

括弧: ( ) [ ] { }

区切記号: , : . ` = ;

累算算術代入演算記号 (1): += -= \*= /= //=%

累算算術代入演算記号 (2): &= |= ^= >=> <<= \*\*=

表の上段は括弧の類で、中段のコンマ “,”、コロン “:” はスライス処理で用いられます。そして、下段の累算算術代入演算子は区切文字としても振舞います。また、单引用符、二重引用符、記号 “#” と記号 “\” といった ASCII 文字は、他のトークンの一部に用いられて特殊な意味を持ちます。最後に “\$” と “?” は Python では用いられず、文字リテラルと

注釈以外に現われたときは無条件にエラーになります。ただし、PythonのシェルであるiPythonでは記号「?」に函数 help() を拡張した演算子としての働きを持たせているためにエラーになりません。このことは iPython をフロントエンドに用いている Sage でも同様です。

## 3.5 データモデル

### 3.5.1 Python のオブジェクトの概要

オブジェクトは「識別子 (identity)」、「型 (Type)」と「値 (Value)」を値として持ちます。まず、識別子はオブジェクト固有の値で変更不可能なものです。Pythonではオブジェクトのメモリ上の番地に対応する整数値、あるいは長整数值として表現されています。次の型もオブジェクトの生成時に指定されこちらも変更不可能です。そして値はオブジェクトの型によって変更可能なものと不可能なものがあります。それからオブジェクトの識別子は函数 id() で、それから異なる二つの名前で指示されるオブジェクトの同一性の判断は演算子 ‘is’ を使ってそれぞれの識別子を比較することで調べることができます。またオブジェクトの型は函数 type() で調べることができます。

### 3.5.2 構築子と消滅子

オブジェクト指向プログラミング言語でオブジェクトの生成を行う函数やメソッドのことを「構築子/コンストラクタ (constructor)」と呼びます。このオブジェクトの生成ではオブジェクトへの「メモリの割当 (allocation)」と属性の設定等の「初期化 (initialization)」が同時に行われます。逆にオブジェクトを消去するときに呼び出される函数やメソッドのことを「消滅子/デストラクタ (destructor)」と呼びます。

Pythonには構築子に相当するメソッドとして \_\_new\_\_() と \_\_init\_\_() の二つのメソッドがあり、メソッド \_\_new\_\_() でオブジェクトの生成、メソッド \_\_init\_\_() でオブジェクトの初期化を行います。そして、メソッド \_\_new\_\_ が呼び出されると自動的にメソッド \_\_init\_\_ も呼び出されますが、メソッド \_\_init\_\_ が呼び出された時点でオブジェクトは既に生成されています。このようにメソッド二つで構築子の機能を持っており、特にメソッド \_\_init\_\_ が構築子に最も似た働きをしていると言えますが C++ の構築子とは異なります。また、クラスの定義で構築子に対応するこれらの二つのメソッドを記入する必要はありません。これらのメソッドがクラスに記載されていなければより上位のクラスのメソッドが用いされることになるからです。

また消滅子についてはメソッド`__del__()`が消滅子に該当するメソッドですが、Python ではオブジェクトの消去は後述の「**到着不可能の状態**」になった時点からいずれ塵収集で何れ行われるというもので、不要になった時点で即時に削除されてメモリが解放されるというものではありません。このことから Python は C++ のような構築子や消滅子を持っていないと言えます。

### 3.5.3 オブジェクトの値

Python のオブジェクトはその値が「**変更可能 (mutable)**」なものと「**変更不能 (immutable)**」ものの二種類に分類できます。この値が変更可能/不能という性質はオブジェクトの型で決定される性質ですが、このオブジェクトの型はインスタンス化された時点で定まるものであって、インスタンス化したあとに型を変更することはできません。ちなみにオブジェクトの型は函数`type()`で調べることができます。

ここで簡単な例を示しておきましょう:

```
>>> a = b = []
>>> b.append(128)
>>> a is b
True
>>> id(a)
3073670732L
>>> id(b)
3073670732L
>>> c = [128]
>>> id(c)
3073670700L
>>> print a, b
[128] [128]
```

この例では ‘`a = b = []`’ で空リストのオブジェクト`[]`として生成して名前`a`, `b` に束縛させています。そのために名前`a` と `b` で参照されるオブジェクトの識別子は一致しています。この生成したオブジェクト`[]` は変更可能なオブジェクトであるリスト型であるために ‘`b.append(128)`’ で名前`b` で参照されているオブジェクトに ‘128’ が追加されます。ここで、このオブジェクトは名前`a` からも参照しているために、名前`a` を評価すると ‘128’ が追加されたオブジェクトの値が得られます。このことは ‘`a is b`’ で調べても `True` が返却されることやオブジェクト固有の識別子を返却する函数`id()` で双方が同じ値となることからも判ります。ここで名前`c` にリスト ‘`[128]`’ を束縛させたものは同じ値でも識別子は名前`a`, `b` のオブジェクトと異っています。では、変更不能な型のオブジェクトの場合は

どうなるでしょうか？次に変更不能な型のオブジェクトである数値リテラルを使った例で確認してみましょう：

```
>>> c = d = 128
>>> print id(c),id(d)
148353652 148353652
>>> c = 256
>>> print id(c),id(d)
148356068 148353652
>>> print c, d
256 128
```

この例では最初に‘`c = d = 128`’でオブジェクト‘128’を名前に束縛させています。この時点での`c`と`d`の識別子の値が一致することが函数`id()`の結果から判ります。次に名前`c`に‘`c = 256`’によって新たにオブジェクトの束縛を行なうと、その前に束縛したオブジェクト‘128’は変更不能なオブジェクトであるためにオブジェクトの値を変更させることではなく、新しいオブジェクト‘256’を名前`c`に束縛されることになりますが、名前`d`で参照されるオブジェクトには、この束縛の影響が及ばないために前回の変更可能なオブジェクトの例と異なって名前`d`で参照されるオブジェクトは最初の‘128’のままになります。このことは識別子の値を函数`id()`による結果を比較することからも判ります。ここで名前`d`に別のオブジェクトを束縛させると名前`d`に束縛されていたオブジェクト‘128’への参照が途切れてしまいます。もしオブジェクト‘128’への参照が名前`c`と`d`以外に存在しないのであれば、このオブジェクトの参照が行えなくなります。この状態を「**到達不能の状態 (unreachable)**」と呼びます。オブジェクトが到達不能な状態になると**塵収集 (garbage-collection)**でオブジェクトの回収処理が行われます。なお、オブジェクトによってはファイルやウィンドウのような外部リソースへの参照を行うものがあり、Pythonではこれらが不要となつてもただちに塵収集が実行される保証がないために外部リソースを解放するメソッド（メソッド`close()`等）を用いて明示的に解放する必要があります。

Pythonのオブジェクトには他のオブジェクトへの参照を行うものがあります。このようなオブジェクトのことを「**コンテナ (container)**」と呼びます。Pythonのコンテナには「**集合**」、「**タプル**」、「**リスト**」と「**辞書**」があります。コンテナは値の変更不能な型であつても変更可能な型のオブジェクトへの参照が行われていれば参照先のオブジェクトの値の変更に伴つてコンテナの実質的な値が変化します。この場合はコンテナが参照しているオブジェクトの名前自体が変更されていないために「**変更不能**」という言葉と矛盾しません。要するにコンテナはアパートみたいなものと思えばよいでしょう。

### 3.5.4 Python 組込の型

Python の組込のオブジェクトの型には次のものがあります:

オブジェクトの型				
None	NotImplement	Ellipsis	数	列
集合	対応付け集合	呼出可能型	モジュール	クラス
クラスインスタンス	ファイル	内部型		

これらのオブジェクトについては順番に解説しましょう。

■None: LISP の ‘nil’ に似た値を持つオブジェクトの型で、そのオブジェクトが意味のある値を持たないことを指示するために用います。None は組込の名前 None で参照され、その値は真理値 ‘False’ として扱われ、この型を持つオブジェクトは None 以外には存在しません。このことを簡単な例で確認しておきましょう:

```
>>> def neko(x,y):
...     return None
...
>>> neko(1,2)
>>> zz = neko(1,2)
>>> zz
>>> type(zz)
<type 'NoneType'>
>>> xx=None
>>> zz is xx
True
```

この例では ‘None’ を返す函数 neko() を定義していますが、この函数の返却値を名前 zz に割り当てています。同時に名前 xx にも ‘None’ を割当てていますが、演算子 ‘is’ で両者を比較すると、None 型を持つオブジェクトが一つしか存在し得ないために両者の識別子が一致し、そのため ‘True’ が返却されています。このオブジェクト None の挙動は（小）集合で構成される圈 Set にて空集合  $\emptyset$  を始域とする矢  $\emptyset$  と同様の性質を持ちます。実際、圈  $\mathbb{S} \approx \sim$  の矢は通常の写像が対応します。ここで  $a, b \in \text{ob } \mathbb{S} \approx \sim$  に対して矢  $f : a \rightarrow b$  が存在したときに  $f$  を順序対の集合  $\{\langle x, f(x) \rangle | x \in a\}$  と見なすことができます。ここで  $a = \emptyset$  であれば  $x \in \emptyset$  になる  $x$  が存在しないので  $f = \emptyset$  でなければならぬことが判ります。つまり、 $\emptyset$  は圈 Set の対象でもあり、矢でもあり、ここでのオブジェクト None と同様の性質を持つことが判ります。

■**NotImplemented**: この型は单一の値しか持たず、この値を持つオブジェクトも唯一です。また、組込の名前 `NotImplemented` で参照されて値は真理値 ‘True’ です。

■**Ellipsis**: この型は拡張スライス構文で添字全体を示す省略記号 ‘...’ というリテラルが持つ型です。この型は单一の値しか持たず、逆に、この型を持つオブジェクトも唯一で名前 `Ellipsis` で参照が行えます。また、名前 `Ellipsis` で参照される値は真理値 ‘True’ です：

---

```
>>> from numpy import arange
>>> a = arange(16).reshape(2,8)
>>> a
array([[ 0,  1,  2,  3,  4,  5,  6,  7],
       [ 8,  9, 10, 11, 12, 13, 14, 15]])
>>> a[0, ...]
array([0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7])
>>> a[1, ...]
array([ 8,  9, 10, 11, 12, 13, 14, 15])
```

---

ここでスライス操作とは配列要素の取り出し操作で MATLAB 系の言語でお馴染の添字操作のことです。ここでの例では最初に `numpy` パッケージから函数 `arange()` の読みを行い、それから名前 `a` で参照される NumPy の一次元配列を生成してメソッド `reshape()` で  $2 \times 8$  の配列へと大きさを変換しています。この配列は 2 次元なので話を簡単にするために  $2 \times 8$  の行列として話を進めましょう。さて、それから二つの拡張スライス操作 ‘`a[0, ...]`’ と ‘`a[1, ...]`’ を行っていますが、これらの処理は行列の一行目と二行目の成分に相当する配列の取り出しを行っているのです。つまり：

$$a = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \\ 8 & 9 & 10 & 11 & 12 & 13 & 14 & 15 \end{pmatrix}$$

に対して

$$\begin{aligned} a[0, \dots] &\Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{pmatrix} \\ a[1, \dots] &\Rightarrow \begin{pmatrix} 8 & 9 & 10 & 11 & 12 & 13 & 14 & 15 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

という処理を行っているのです。このスライス操作に現われる文字列 ‘...’ は該当する添字の取り得る値の全てを意味する MATLAB の記号 ‘:’ に相当する省略記号で、この記号が `Ellipsis` になります。ただし、Python や MATLAB での記号 ‘:’ は一次元の配列の省略記号ですが、Python の省略記号 ‘...’ は一次元に限定されず、Yoric の「**ゴム添字 (rubber index)**」のように多次元である点で大きく異なります<sup>\*10</sup>。

---

<sup>\*10</sup> Yorick は C に類似した言語で、数値テンソル処理、要するに高次元の配列処理を簡潔に行うために MATLAB 表記を使うという軽量な言語です。

■数 (numbers.Number): 数値リテラルで生成されたり, 算術演算や組込の算術函数から返却されるオブジェクトです. 数オブジェクトは変更不能のオブジェクトで, 一度, 値が生成されると二度と変更されることはありません. この数オブジェクトには整数, 浮動小数点数と複素数の型に分類することができます:

- 整数型 (plain integer) : 整数リテラルで生成され, 32bit 符号付き整数 ('-214783648' から '2147483647' まで) が扱えます. 演算の結果, この整数型の範囲を越えると自動的に長整数型に切替えられて結果が返却されます.
- 長整数型 (long integer): 長整数リテラルで生成され, 計算機のメモリに依存する任意桁数の整数が扱えます. 整数型から長整数型の変換は函数 long(), 逆に長整数型から整数型への変換は函数 int() で行えますが, この長整数型からの変換で値が整数型の範囲内でなければ長整数型のままで返却されます. なお, Sage では任意精度の整数としてこの長整数型ではなく GMP 由来の整数を用いています. そのために Sage では末尾に "L" や "T" を付ける必要がありません.
- ブール型 (boolean)\*<sup>11</sup>: 真理値の 'True' と 'False' で構成されます. 四則演算を含む算術演算では 'True' が整数型の '1', 'False' が整数型の '0' として扱われます.
- 実数型 (numbers.Real(float)): 浮動小数点数リテラルで生成される**倍精度の浮動小数点数**の型です. Python は**单精度の浮動小数点数の型を数リテラルに持ちません**.
- 複素数型 (numbers.Complex): 浮動小数点数リテラルと虚数リテラルを演算子 "+" で結合することで生成されます. 複素数 z の実部は z.real, 虚部は z.imag で取り出せますが, 複素数型の性質上, これらは実数型, すなわち, 倍精度の浮動小数点数です. そのために近似の数であることに注意が必要です. なお, Sage では多項式の型を導入しているために代数的数としての純虚数 I, i が虚数リテラルと別にあります. ここで代数的数は代数方程式の厳密解そのものなので浮動小数点数のような近似の数でないことに注意が必要です.

■列: 有限の順序集合を表現する型です. ここで集合 S が**順序集合**とは, 集合 S の各成分が順位を持ち, その順位に対して自然数の大小関係のような関係で比較できる集合のことです. より正確には次の順序関係を充す関係 " $\geq_{\text{order}}$ ", すなわち「順序」を持つ集合 S のことです:

---

\*<sup>11</sup> Bool 型は 19 世紀の英国の数学者 Boole に由来しますが, 「Bool」と何故か最後の "e" 無しで表記されます.

順序関係

反射律:  $x \geq_{\text{order}} x \quad x \in S$

対称律:  $x \geq_{\text{order}} y \quad \text{かつ} \quad y \geq_{\text{order}} x \Rightarrow x = y \quad x, y \in S$

推移律:  $x \geq_{\text{order}} y \quad \text{かつ} \quad y \geq_{\text{order}} z \Rightarrow x \geq_{\text{order}} z \quad x, y, z \in S$

ここで Python の列の濃度、すなわち、列の長さは函数 `len()` を使って調べることができます。列  $S$  の濃度が  $n$  であれば 0 から  $n - 1$  までの  $n$  個の自然数の集合を  $I$  とすると、この  $I$  から 列  $S$  の成分への一対一写像が得られます。この写像を添字写像と呼びましょう。すると、列の順序 “ $\geq_{\text{order}}$ ” は添字写像の逆像から得られる自然数の大小関係で定めることができます。

列に対しては「**スライス操作**」と呼ばれる部分列の生成操作があります。この操作は MATLAB 系の言語でお馴染の操作で、長さ  $n$  の列  $a$  に対して  $i < j$  を充す二つの正整数  $i, j \in \{0, \dots, n - 1\}$  を添字として  $a[i:j]$  で列  $a$  の  $i + 1$  番目から  $j$  番目の成分を持つ部分列を生成します。列の型によっては「**拡張スライス操作**」と呼ばれる刻幅指定のスライス操作が行えることもあります。たとえば、文字列 '123456789' に対して刻幅 2 で先頭の文字から 8 番目までの文字で構成される部分列を取り出すときに '123456789'[0:8:2] で部分列 '1357' を取り出することができます。つまり、[0:8:2] によって自然数の列 0, 2, 4, 6 が生成され、これらの自然数に相当する位置の文字が文字列 '123456789' から取り出された部分列 '1357' になるのです<sup>\*12</sup>。また、列を逆向きに取り出す場合は刻幅を負の整数にします。たとえば '123456'[5:2:-1] では自然数の列 5, 4, 3, 2 に対応する文字の並びの '6543' になります。この拡張スライス操作で用いられる文字リテラル '...' は Ellipsis 型のオブジェクトへの参照  $S$  になります。

列は変更可能な型のオブジェクトと変更不能の型のオブジェクトの二種類に分類され、変更可能なものがリスト型と `ByteArrays` 型、変更不能なものが文字列型、UNICODE 文字列型とタプル型になります：

- リスト型：記号 “,” で区切られた任意の Python オブジェクトの列を角括弧 “[ ]” で括ることで生成されるオブジェクトの型です。
- `ByteArray` 型：構築子 `bytearrays()` で生成されるオブジェクトの型です。
- 文字列型：接頭辞に ‘u’, ‘U’ を含まない文字列リテラルで生成される型です。
- UNICODE 文字列型：接頭辞に ‘u’, ‘U’ を含む文字列リテラルから生成される型です。
- タプル型 (tuple)：任意の Python オブジェクトと記号 “,” を並べたものを一組と

<sup>\*12</sup> Python では列の開始は ‘1’ ではなく C と同様に ‘0’ から開始します。

し、これらを一列に並べて丸括弧“( )”で括ったものから生成されるオブジェクトです。成分が一つのタプルは **singleton** と呼ばれます。

■**集合**: 列と異なり順序を持たない不变なオブジェクトの有限集合を表現します。順序や対応付けを持たないために列や対応付け集合と異なり添字を用いた書式で各成分の取出や参照ができません。なお集合の濃度は函数 `len()` で調べることができます。Python の集合には以下に示す型があります:

- Sets 型: 変更可能な型で、組込の構築子 `set()` で生成されます。
- Frozen Sets 型: 変更不能な型で、組込の構築子 `frozenset()` で生成される型です。ハッシュ可能のために別の集合型の成分になったり、辞書の鍵にすることができます。

■**連想配列 (mapping)**: 列を一般化したオブジェクトとしての性質を持ちます。ここで列の成分の取り出しへは列  $S$  の順位を表現する ‘0’ から開始する自然数の部分集合を添字として指定することで行えましたが、連想配列では添字集合が自然数の部分集合に限定されずに Python の有限個のオブジェクトの集合で与えることができます。そして、連想配列  $A$  の参照は  $k$  を添字の集合  $I$  の元とするときに  $A[k]$  で行えます。また、連想配列の濃度は列と同様に函数 `len()` で調べることができます。ただし、現時点では Python に組込まれている連想配列は辞書型のみです。

- 辞書型 (dictionary): 変更可能な型です。添字集合のことを「**鍵 (キー)**」、添字集合の元を「**鍵値**」と呼びます。なお、辞書は名前空間の実装で用いられています。

■**呼出可能**: 函数として呼出操作が可能なオブジェクトの総称で以下のものがあります:

- ユーザ定義函数型: 函数定義で生成されるオブジェクトです。このオブジェクトの呼出は函数定義で用いた仮引数の列と同じ長さ<sup>\*13</sup>の列を引数にして行われます。そして、函数オブジェクトは任意の属性の設定や取得ができます。なお、函数定義に関する情報は函数の後述の「**コード オブジェクト**」から入手できます。
- ユーザ定義メソッド型: クラスやクラスインスタンス、あるいは `None` を「**一次語**」とし、記号“.”で任意の呼出可能なオブジェクトと結合させることで生成されるオブジェクトです。
- 生成函数型: `yield` 文を用いる函数やメソッドのことを生成函数と呼びます。この類の函数は `return` 文を用いて都度、値を返却するものではなく、スライス処理によつ

<sup>\*13</sup> 引数の個数を函数のアリティ (arity) と呼びますが、この仮引数の列の長さは函数のアリティと一致します。

て値の参照が行える反復子 (iterator) オブジェクトを返却します。

- 組込函数型: 組込函数オブジェクトは C の函数のラッパーになります。このような函数の例としては函数 `len()` や函数 `math.sin()`<sup>\*14</sup>を挙げておきます。
- 組込メソッド型: 組込函数を隠蔽したもので、C の函数に引き渡されるオブジェクトを何らかの非明示的な外部引数として持ちます。
- クラスタイプ型: クラスタイプ型のオブジェクトはインスタンスオブジェクトを生成するために用いられ、このときには「**ファクトリクラス**」として振舞います。ここでメソッド `__new__()` の上書 (override) を行っても問題はありません。クラスを呼出したときの引数はメソッド `__new__()` に引渡され、このメソッドがクラスタイプ型のオブジェクトを返却するときにインスタンスオブジェクトの初期化メソッド `__init__()` に引数が渡されます。
- 古典的クラス型: 呼出されたときに新たに「**クラス インスタンス型**」のオブジェクトが生成されますが、このオブジェクトはクラスタイプ型から生成されるインスタンスオブジェクトとはまた別の型なので注意が必要です。この呼出で用いられる引数はメソッド `__init__()` に引渡されるため、このクラスにメソッド `__init__()` がないときはクラスを引数なしで呼び出さなければなりません。
- クラスインスタンス型: 古典的クラスのクラスにメソッド `__call__()` があるときには、このメソッドが呼び出されるときに限って呼出可能型になります。

■モジュール: `import` 文で Python にプログラムを記述したファイル読み込みが行われることで生成されます。なお、この型のオブジェクトに初期化で用いられる後述のコードオブジェクトが含まれていません。

■クラス: Python 2.X には古典的な「**クラスオブジェクト型**」と新しい様式の「**クラスタイプ型**」の二種類のクラスがありますが、どちらも辞書で実装された名前空間を持ち、各属性への参照で用いられます<sup>\*15</sup>。古典的クラス型はクラスタイプ型と違い、メタクラスが扱えず、引数なしに `super()` で基底クラスへの属性等の参照が行えないといった性質を持っています。また、Python 2.X では基底クラス ‘object’ を何らかの形で継承しなければ古典的クラス型、継承するとクラスタイプ型として定義されます:

---

```
>>> class TEST1:
...     pass
...
>>>
>>> class TEST2(object):
...     pass
```

<sup>\*14</sup> 標準モジュール `math` に含まれる函数 `sin()` を指示する名前になります。

<sup>\*15</sup> Python 3.X ではクラスオブジェクトが廃止されてクラスタイプ型のみになります。

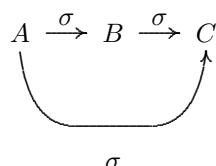
```

...
>>>
>>> type(TEST1)
<type 'classobj'>
>>> type(TEST2)
<type 'type'>
>>> a=TEST1()
>>> b=TEST2()
>>> type(a)
<type 'instance'>
>>> type(b)
<class '__main__.TEST2'>

```

この例で示すように Python 2.x では引数無しでクラスの定義を行うと古典的クラスになります。この古典的クラスは函数 type() で 'classobj' と表示されるクラスオブジェクトになり、そのインスタンスは函数 type() で 'instance' と表現されるインスタンスオブジェクトになります。それに対して 'object' を継承することを明示的に定義したクラスやクラスタイプ型を継承したクラスは函数 type() で 'type' と表示されるクラスタイプ型になります。そのインスタンスは古典的クラス型の 'instance' ではなく、そのクラスのインスタンスになります。ここで 'type(b)' の結果で '\_\_main\_\_.TEST2' とクラス名を含む文字列が返却されていることに注目して下さい。

ちなみに継承する側のクラスのことを「**派生クラス**」と呼び、継承される側のクラスのことを「**基底クラス**」と呼びます。基底クラスは派生クラスよりも普遍的なクラスで上位のクラスです。この継承関係を親子関係にたとえると基底クラスが「**親**」、継承する派生クラスが「**子**」にそれぞれ対応します。さらに、この継承関係を(素朴集合論の)集合の包含関係として捉えることも可能で、そのときに派生クラスが「**部分集合 (subset)**」にする「**サブクラス**」、基底クラスを「**スーパークラス**」と呼びます。さて、あるインスタンスがとあるクラスに包含されることと、あるクラスがとあるクラスを継承しているといった関係を矢で表現してみましょう。つまり  $C_1 \xrightarrow{\sigma} C_0$  でクラス  $C_1$  がクラス  $C_0$  を継承したもの、すなわちクラス  $C_1$  がクラス  $C_0$  の派生クラスであるということを表現します。このとき、次の図式が可換になります：



まず、この図式は3個のクラスの派生関係を示すもので、 $A \xrightarrow{\sigma} B$ かつ $B \xrightarrow{\sigma} C$ であれば $A \xrightarrow{\sigma} C$ となること、つまり、この関係 $\xrightarrow{\sigma}$ が結合律を充すことを意味します。なお、クラスの定義では自分自身を用いる循環的定義は許容されません。そのため $A \xrightarrow{\sigma} A$ は現実的には生じず、このようなクラスの定義を行おうとすればエラー（Name.Error）になります。また、クラス間の継承の関係はポルピュリオスがエイサゴーゲー[26]で述べている類と種の関係と同様です。つまりクラスは計算機で扱おうとする対象に対して「**それが何であるか**」と「**どのようなものであるか**」という問に対する回答だからです。

クラス属性の参照は、クラス名が $C$ で属性が $x$ のときに‘ $C.x$ ’で行えます。この参照の実体は‘ $C.__dict__["x"]$ ’で、目的の属性がクラス名で指示したクラスに見当たなければ、より上位にある基底クラスに対して参照が行われます。ここで属性の検索は検索しているクラスに無ければ継承関係が一つ上のクラスへと遡るという「**継承の深さ**」に関わる検索になります。たとえば、 $C_0 \xrightarrow{\sigma} C_1, C_1 \xrightarrow{\sigma} C_2, \dots, C_{n-1} \xrightarrow{\sigma} C_n$ という継承関係からはクラス $C_0$ から開始してクラス $C_n$ に至るという継承関係の分解図式（Resolution）： $C_0 \rightarrow \dots \rightarrow C_n$ が得られ、この図式に現われるクラスの順に属性やメソッドの検索が行われます。つまり、この分解図式に現われるクラスを左側から並べることで得られたリスト $(C_0, C_1, \dots, C_n)$ の並び順がクラス $C_0$ の「**MRO(Method Resolution Order)**」と呼ばれるメソッドの検索順序であり、ここでは $\mathcal{L}(C)$ と記述することにします。また、この検索順序を求める処理のことを「**線形化 (linealization)**」と呼びます。このMROを説明するために幾つかの言葉を定義しておきます。まず、検索順序はクラスのリスト： $(C_1, \dots, C_n)$ として表現されますが、これを語： $C_1 \dots C_n$ と表記することにします。ここで、リストの先頭にクラス $C_0$ を追加することは語の先頭に $C_0$ を追加することに対応し、この追加する操作を $C_0 + C_1 \dots C_n$ と表記します。次に語 $C_0 C_1 \dots C_n$ の先頭 $C_0$ を取り出す操作を head、先頭以外の残りの $C_1 \dots C_n$ を取り出す操作を tail と表記し、語 $L$ に対して $\bar{L} \stackrel{\text{def}}{=} \text{head}(L), \underline{L} \stackrel{\text{def}}{=} \text{tail}(L)$ と略記します。それから語 $B_1 \dots B_m$ と語 $C_1 \dots C_n$ が与えられたとき、語 $B_1 \dots B_m$ に含まれる各 $B_i (1 \leq i \leq m)$ を語 $C_1 \dots C_n$ から取り除いた語を $C_1 \dots C_n \setminus B_1 \dots B_m$ と表記することにします。たとえば、 $abcd \setminus bd$ は $ac$ になります。また、検索では一度出たクラスを再度検索する必要はありません。このことから語‘ $\dots W(i-1)W_iW(i+1)\dots W(j-1)W_iW(j+1)\dots$ ’は語‘ $\dots W(i-1)W_iW(i+1)\dots W(j-1)W(j+1)\dots$ ’と検索順序として一致することになります。このように後続の一一致する語を除いたものとの関係を‘ $\dots W(i-1)W_iW(i+1)\dots W(j-1)W_iW(j+1)\dots$ ’と表記します。そして関係“ $\setminus$ ”によって語 $L$ はより短い語へと置換えることが可能です。そして、この短縮化には下限があるため必ず極限が存在します。この語 $L$ の関係“ $\setminus$ ”の極限になる語をここでは $\underline{L}$ と表記します。そして作用素 $\mathcal{L}$ は次の性質を持ちます：

————作用素  $\mathcal{L}$  の性質————

1.  $\mathcal{L}(C) = C$
2.  $\mathcal{L}(C_0(C_1)) = C_0 + \mathcal{L}(C_1)$
3.  $L_1 \searrow L_0$  のとき  $\mathcal{L}(L_1) = \mathcal{L}(L_0)$
4.  $\mathcal{L}(C(B_1, \dots, B_n)) = C + \mathcal{M}(\mathcal{L}(B_1), \dots, \mathcal{L}(B_n))$

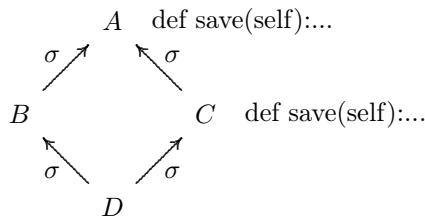
最初の 1. は継承関係を持たないクラス  $C$  のときに MRO は  $C$  のみであるということを示します。つぎの 2. は  $C_0 \xrightarrow{\sigma} C_1$  のとき、つまり、クラス  $C_0$  が  $C_1$  の派生クラスのときに最初にクラス  $C_0$  を検索し、それからクラス  $C_1$  の検索順序に従うということを意味し、つぎの 3. は関係 “ $\searrow$ ” で作用素  $*$  の値は不变であることを示し、そして、最後の 4. が多重継承があるときの処理になります。次に作用素  $\mathcal{M}$  を導入しておきましょう。この作用素  $\mathcal{M}$  の働きは、継承関係を越る MRO を基本に、多重継承のあるクラスにて継承の親達を示すタプルをそのまま用いて基底クラスに検索順序を入れるというものです。つまり、クラスの属性で基底クラスを示すタプルの左側から順番に先祖を辿る方法で行われるので「深さ優先、左から右の順番規則 (left-to-right depth-first rule)」と呼ばれるものになります。この操作を表現する作用素  $\mathcal{L}$  は次の性質を持ちます：

————作用素  $\mathcal{M}$  の性質————

- a.  $\mathcal{M}(W) = \underline{W}$
- b.  $\mathcal{M}(\dots, L, \dots) = \mathcal{M}(\dots, \underline{L}, \dots)$
- c.  $\mathcal{M}(L_1, L_2, \dots, L_n) = \underline{\underline{L}_1} + \mathcal{M}(L_2 \setminus L_1, \dots, L_n \setminus L_1)$

最初の a. は検索順序を示す語  $W$  一つが引数であれば、関係 “ $\searrow$ ” の極限  $\underline{W}$  を返すという性質です。そして次の b. は関係 “ $\searrow$ ” で作用素  $\mathcal{M}$  の値は不变であることを示しています。そして最後の c. は引数の最も左側にある経路を外に出し、その語に含まれるクラス名を他の引数から除去してゆくという処理方法を示しています。もし、引数の語に共通するクラス名がなければ  $\mathcal{M}$  は語に対する和になるだけです。

Python の古典的クラス型でメソッド検索で用いられる順序は MRO です。しかし、この手法は多重継承があるときに有効に動作しない問題があります。このことを次のクラス  $A, B, C, D$  の関係が次の菱形状になる図式を使って解説しておきましょう：



この図式は、クラス  $D$  はクラス  $B$  と  $C$  の双方を継承する多重継承の関係にあり、同時にクラス  $B$  と  $C$  はクラス  $A$  の派生クラスであることと、クラス  $A$  と  $C$  でメソッド `save` が定義されていることを表現しています。ここで各クラスが古典的クラス型のときにクラス  $B$  やクラス  $C$  でメソッド `save` を利用しようとすればクラス  $A$  のものがそのまま用いられ、クラス  $C$  で上書きされたメソッド `save` はそのままではクラス  $D$  で用いられることはありません。ここで実際に MRO を計算してみましょう：

菱形状の継承関係の RMO

$$\begin{aligned}
 \mathcal{L}(B) &= BA \\
 \mathcal{L}(C) &= CA \\
 \mathcal{L}(D) &= D + \mathcal{M}(\mathcal{L}(B), \mathcal{L}(C)) \\
 &= D + \mathcal{M}(BA, CA) \\
 &= D + BA + \mathcal{M}(CA - BA) \\
 &= DBA + \mathcal{M}(C) \\
 &= DBAC
 \end{aligned}$$

このように古典的クラスの属性検索 (MRO) ではクラス  $D, B, A, C, A$  の順番で検索が行なわれます。ところがこの属性検索では  $D, B$  の次のクラス  $A$  のメソッド `save()` が発見された時点で検索が終了し、その結果、クラス  $A$  で定義されたメソッド `save()` が用いられることになって、クラス  $A$  の派生クラス  $C$  で再定義されたメソッド `save()` が用いられないということになります。つまり、より近い側のメソッドが用いられないという問題が生じることになります。そのためクラスタイプでは「**C3 MRO(Method Resolution Order)** <sup>\*16</sup>」と呼ばれる手法で検索が行われます。この C3 は多重継承にある場合に妥当な検出順序を提供するアルゴリズムで、最初に Dylan 言語に導入されています。この手法は先程の 3. の計算手順の作用素  $\mathcal{M}$  を作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  で置換えて、次のようにまとめることができます：

<sup>\*16</sup> <https://www.python.org/download/releases/2.3/mro/> や PEP-253 を参照

C3 での作用素  $\mathcal{L}$  の性質

1.  $\mathcal{L}(C) = C$
2.  $\mathcal{L}(C_0(C_1)) = C_0 + \mathcal{L}(C_1)$
3.  $L_1 \searrow L_0$  のとき  $\mathcal{L}(L_1) = \mathcal{L}(L_0)$
- 4'.  $\mathcal{L}(C(B_1, \dots, B_n)) = C + \mathcal{M}_{c3}(\mathcal{L}(B_1), \dots, \mathcal{L}(B_n))$

ここで作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  は次の性質を持ちますが、最初の a., b. は作用素  $\mathcal{M}$  の場合と同様です。また c. の計算手順は  $\mathcal{M}$  よりも階層を意識した検出方法に代ります：

作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  の性質

- a.  $\mathcal{M}_{c3}(W) = \underline{W}$
- b.  $L_0 \searrow L_1$  のとき  $\mathcal{M}_{c3}(\dots, L_0, \dots) = \mathcal{M}_{c3}(\dots, L_1, \dots)$
- c.  $\mathcal{M}_{c3}$  の計算は後述の方法で計算される。

この  $\mathcal{M}_{c3}$  の計算手順を  $\mathcal{M}(L_1, L_2, \dots, L_n)$  が与えられたときにどのように行われるのかを纏めておきましょう：

 $\mathcal{M}_{c3}$  の計算手順

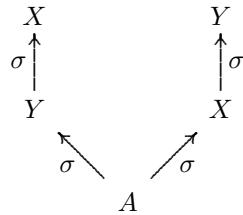
1.  $i = 1$  とする。
2.  $h_i = \overline{L_i}$  とする。
3.  $j \neq i$  に対して  $h_i \notin \underline{L_j}$  のときに  $k \in (1, \dots, n)$  に対して  $\overline{L_k} = h_i$  であれば、 $\mathcal{M}_{c3}$  の引数にある  $L_k$  を  $\underline{L_k}$  で置換し、 $h_i + \mathcal{M}_{c3}(L_1, \dots, L_n)$  を作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  の結果として返却する。
4.  $h_i \in \underline{L_j} (i \neq j)$  のとき  $i \neq n$  ならば  $i = i + 1$  として 2. に戻る。もし  $i = n$  であればエラーを出力して処理を終える。

作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  は引数の語に共通するものが何もなければ最初の作用素  $\mathcal{L}$  を拡張したものと同様に語の和として作用します。しかし、共通する語が現われたときの処理がクラスの階層を合致させる働きになります。このことを先程の菱形状の継承関係で C3 MRO を計算することで確認してみましょう。

## ダイアモンド状の継承関係の C3 RMO

$$\begin{aligned}
 \mathcal{L}(B) &= BA \\
 \mathcal{L}(C) &= CA \\
 \mathcal{L}(D) &= D + \mathcal{M}_{c3}(\mathcal{L}(B), \mathcal{L}(C)) \\
 &= D + \mathcal{M}_{c3}(BA, CA) \\
 &= D + B + \mathcal{M}_{c3}(A, CA) \\
 &= DB + C + \mathcal{M}_{c3}(A, A) \\
 &= DBCA
 \end{aligned}$$

C3 MRO では *DBCA* と MRO の *DBAC* と異なりクラス *C* の方が大本のクラス *A* よりも先に検索が行われるためにより新しいクラス *C* のメソッド `save()` が用いられ、古典的クラス型の MRO よりも妥当な結果が得られることになります。さらにこの C3 MRO の長所は間違った継承関係を検出することが可能ですが、たとえば次の継承関係を想定しましょう：



この継承関係は  $X \xrightarrow{\sigma} Y$  かつ  $Y \xrightarrow{\sigma} X$  と、クラスの定義では相互参照的な関係にあるためにいわゆる循環的な定義であり、このような定義は間違った定義です。しかし、MRO ではエラーではなく *AYX* が得られ、一方の C3 MRO では

$$\begin{aligned}\mathcal{L}(Y) &= YX \\ \mathcal{L}(X) &= XY \\ \mathcal{L}(A) &= A + \mathcal{M}_{c3}(\mathcal{L}(Y), \mathcal{L}(X)) \\ &= A + \mathcal{M}_{c3}(YX, XY)\end{aligned}$$

と計算が進むものの  $\mathcal{M}_{c3}(YX, XY)$  の処理で *YX* の *Y* が *XY* に含まれるために *YX* の処理は行えず、今度は *XY* から *X* を取り出す処理に移ります。しかし、この *X* も前の *YX* に含まれるために *XY* からもクラスを取り出すことができずに作用素  $\mathcal{M}_{c3}$  はエラーを出力しなければなりません。このように間違った継承関係の図式が与えられても C3 MRO では適切な処理が行えることを意味しています。

下位のクラスの属性に関しては新たにクラス変数に値の束縛を行うことで、そのクラスの辞書が更新されます。しかし、上位の基底クラスの辞書までに遡及して値が更新されることはありません。しかし、逆に上位のクラスの属性を変更すると下位のクラスの辞書に書き換えが生じます。

クラスには**特殊属性 (special attribute)** と呼ばれる属性があります。この特殊属性には `__name__` にクラス名、`__module__` にモジュール名、`__dict__` にクラスの名前空間が入った辞書、`__bases__` に基底クラス名を収納したタプル、そして、`__doc__` にクラスのことを説明するための文書文字列がそれぞれ束縛されています。そして、各クラスの(公開)属性に何があるかを函数 `dir()` で調べることができます。

**■クラスインスタンス:** 古典的クラスを呼出すことで生成される対象であり、辞書で実装された名前空間を持っているために最初の属性参照はここから開始します。属性参照にて辞書内で属性が見当らないもののインスタンスのクラスに該当する属性名があるとき、そのインスタンスが含まれるクラス属性に検索領域が広げられます。このときの検索順序は基底クラスのタプルで、その左側のクラスから右側のクラスへと検索が行われます(MRO)。また、属性の代入や削除によってインスタンスの辞書が更新されますが、それに伴ってクラスの辞書が更新されることはありません。

**■ファイル:** 開かれたファイルを表現するオブジェクトです。このファイルは組込函数 open(), os.popen(), os.fdopen(), および socket オブジェクトのメソッド makefile() 等で生成されます。

**■内部型 (internal type):** Python インタプリタが内部で用いる型が公開されています：

- コードオブジェクト: 「**バイトコード (bytecode)**」を表現するオブジェクトです。このバイトコードは Python のインタプリタ内部のデータ形式で、Python プログラムはこのバイトコードにコンパイルされたのちに実行されます。なお、バイトコードは修飾子が ‘.pyc’ や ‘.pyo’ のファイルに蓄えられ、実行のたびにコンパイルを行わなくてもよくなっています。
- フレームオブジェクト: 「**実行フレーム**」を表現するオブジェクトです。ここで実行フレームは後述のトレースバックオブジェクトに現われます。
- トレースバックオブジェクト: 「**例外スタックトレース**」を表現するオブジェクトです。まず、トレースバックオブジェクトは例外が発生した時点で生成され、例外ハンドラを検索して事項スタックを戻るときに、その戻ったレベル毎にトレースバック オブジェクトが、その時点のトレースバックの前に挿入されます。例外ハンドラに入るとスタックトレースをプログラムで利用できるようになります。
- スライスオブジェクト: 「**拡張スライス構文**」を表現するために用いられるオブジェクトです。この構文は MATLAB 系言語で用いられるベクトル成分の取出に類似した構文で、配列処理で類似の機能を与えることになります。
- 静的メソッドオブジェクト: 組込の構築子 staticmethod() から生成されるオブジェクトです。インスタンスマソッドと違いインスタンス化しなくとも利用可能です。また、メソッドの定義ではクラスメソッドとは異なり引数としてそのクラス自身 ‘cls’ を取らない点が挙げられます。そのままではクラス変数への参照ができないために自分のクラスやクラス変数をメソッド内部から呼び出すことでクラスやクラス変数への参照がおこなえます。またこのことから派生クラスで静的メソッドが定義されたクラスのクラス変数の参照が行われます。このように「静的」には継承において動的なクラス変数の参照が行われないという意味もあります。なお、静的

メソッドはインスタンス変数を参照することができません。

- クラスメソッドオブジェクト: 組込の構築子 `classmethod()` から生成されるオブジェクトで、静的メソッドと同様にインスタンス化しなくとも利用可能です。また、静的メソッドオブジェクトとは違いメソッドの定義で第一引数に ‘`cls`’ を必要とし、そのために派生クラスでは派生クラス変数を参照することになります。このように継承において静的ではなく動的にクラス変数の参照が行われます。またクラスメソッドは静的メソッドと同様にインスタンス変数を参照することはできません。

### 静的メソッドとクラスメソッドの違いについて

両者の相違点を明確にするために簡単な例を以下に示しておきましょう:

---

```
>>>class A(object):
...     neko = 'mike'
...     def sm(x):
...         print "%s: neko = %s %%"%(A, A.neko, x)
...     def cm(cls,x):
...         print "%s: neko = %s %%"%(cls, cls.neko, x)
...         static_method = staticmethod(sm)
...         class_method = classmethod(cm)
>>>class B(A):
...     neko = 'tama'
>>>A.static_method(1)
<class 'A'>: neko = mike 1
>>>A.class_method(1)
<class 'A'>: neko = mike 1
>>>B.static_method(1)
<class 'A'>: neko = mike 1
>>>B.class_method(1)
<class 'B'>: neko = tama 1
```

---

この例では二つのクラスを構築しています。一つはクラス A でもう一つはクラス A の派生クラスのクラス B です。クラス A に静的メソッド `static_method()` とクラスメソッド `class_method()` を定義しています。ここで定義で示すように ‘`cls`’ を静的メソッドでは引数として取りません。そにクラスやクラス変数への参照では内部でそれらを呼び出すことになります。それに対してクラスメソッドでは第一引数に ‘`cls`’ を必ず取り、その結果、クラスやクラス変数への参照が ‘`cls`’ を介して行われます。そして両者の結果の相違は定義したクラス A ではありません。しかし、派生クラス B で両者に違いが出てきます。まず、‘`B.static_method(1)`’ ではクラス変数 `neko` の値は静的メソッドが定義されたクラス A のものが用いられています。またクラスも A のままで。しかしクラスメソッド ‘`B.class_method(1)`’ ではクラスが B に切り替わっており、それに伴ってクラス変数

の値もクラス B のものになっています。

なおデコレーター (decorator) を使えば以下のように静的メソッドやクラスメソッドを定義することができます:

```
>>>class A(object):
...     neko = 'mike'
...     @static_method
...     def static_method(x):
...         print "%s: %s %s"%(A, A.neko, x)
...     @class_method
...     def class_method(cls,x):
...         print "%s: %s %s"%(cls, cls.neko, x)
```

### 3.5.5 特殊メソッド

特殊メソッドと呼ばれる特定の名前のメソッドをクラスに定義することで特殊な構文や特定の演算をクラスに実装することができます。これはメソッドの上書き (override) を利用したもので、定義するクラスに含まれない特殊メソッドは基底クラス側のものが用いられ、定義するクラスで特殊メソッドを新たに定義することで、基底クラスから継承されたメソッドの上書きが行われ、その結果、定義したクラスで基底クラスのものとは別の改変されたメソッドが利用可能になります。たとえば、オブジェクトの比較では「**拡張比較**」のと呼ばれる一群のメソッドがあります。これらのメソッドは、これから定義するクラスの二つのインスタンスが等しいかどうか、同一クラスのインスタンス間の大小関係を判断するメソッドで、これらのメソッドを上書きすることで整数や実数で用いられる等号 “==” とその否定 “!=”，また、大小関係 (“<”，“>”，“<=”，“>=”）に新たな意味を持たせることができます。ただし、ここでの拡張比較のメソッドは相反するメソッドのどちらか一方を上書きすることでもう一方が自動的に再定義されるというものではありません。たとえば、等号 “==” の否定は “!=” ですが、等号 “==” を再定義しても、その否定の “!=” が自動的に定義されません。そのために演算子 “!=” を使う可能性があれば等号と併せて再定義を行う必要があります。

ここでは特殊メソッドを挙げておきますが、その際にクラス名を ‘cls’、オブジェクト名も同様に ‘obj’ と表記します。そして、引数をまとめて ‘args’ と表記します。なお、実用の際にはクラスやオブジェクトの名前で置換し、変数を適宜用いることにします。

### インスタンスの生成と削除に関するもの

■`obj.__new__(cls [,args...])` クラス `cls` のインスタンス生成で呼び出される静的メソッドです。インスタンス生成が要求されているクラスの名前を第一引数に、残りの引数をメソッド `__init__()` に引渡してオブジェクトの初期化を行います。このメソッド `__init__()` と併せて C++ の構築子に似た動作をします。クラス `cls` を継承するクラスのインスタンスを生成するためのメソッドの上書きでは ‘super(継承するクラス, `cls`).`__new__(cls[, ...])`’ に適切な引数を指定することで、基底クラス `cls` のメソッド `__new__()` を呼出し、継承クラスのインスタンスとして必要な変更や拡張を加えた上でインスタンスの返却を行います<sup>17</sup>。なお、メソッド `__new__()` がクラス `cls` のインスタンスを返却するときに限ってメソッド `__init__()` が呼出されます。

■`obj.__init__(self [, ...])` オブジェクトの初期化に関わるメソッドで、このメソッドとメソッド `__init__()` で C++ の構築子と同様の働きをします。またクラスの引数はこのメソッドの引数になります。一般に基底クラスがメソッド `__init__()` を持つときに、その派生クラスのメソッド `__init__()` がインスタンスの基底クラスで定義されている部分が初期化されるようにする必要があります。なお「構築子は値を返却してはならない」という制約があるためにメソッド `__init__()` がこの制約に反して値を返すようになると実行時に `TypeError` が生じます。

■`obj.__del__(self)` C++ の「消滅子 (destructor)」に似た動作を行うメソッドで、オブジェクトを削除するときに呼出されます。ただし Python のオブジェクトは到達不可能になった時点から、やがて塵収集で不要なオブジェクトとして回収されるというので、C++ の消滅子のように不要になった時点でオブジェクトを削除するものと異なります。そのため C++ の消滅子と同様の働きをする消滅子を Python は持たないと言えます。一般的に基底クラスがメソッド `__del__()` を持っているとき、派生クラスのメソッド `__del__()` で明示的に基底クラスのメソッド `__del__()` を呼出してオブジェクトを消去するようにしなければなりません。

### 表示に関するもの

インスタンスの表示に関わるメソッドです。

■`obj.__repr__(self)` 組込函数 `repr()` や文字列への変換時に呼出され、オブジェクトを Python のフロントエンド側で表示する「公式の文字列」の生成を行います。この章の有理数の定義にて整数対を有理数として表示する例のように、このメソッドを用いることで内部表現をより判別し易い文字列として表示することができます。

<sup>17</sup> Python 3.x では函数 `super()` の引数の省略が可能です。

■`obj.__str__(self)` 組込函数 `str()` と `print` 文から呼出され、オブジェクトをフロントエンド側で表現する**非公式の文字列**の生成を行います。このメソッドの返却値は文字列オブジェクトでなければなりません。

### 比較に関するもの

クラスに大小関係を導入するためのメソッドです。これらの演算子は当然のことながら二項演算子になります。

整数演算子（二項演算子）		
演算	Python での記号	特殊メソッド
小なり	<	<code>obj.__lt__(self, other)</code>
以下	<code>&lt;=</code>	<code>obj.__le__(self, other)</code>
等しい	<code>==</code>	<code>obj.__eq__(self, other)</code>
等しくない	<code>!=</code>	<code>obj.__ne__(self, other)</code>
大なり	<code>&gt;</code>	<code>obj.__gt__(self, other)</code>
以上	<code>&gt;=</code>	<code>obj.__ge__(self, other)</code>

これらの演算子の書き換えは互いに影響しません。つまり、大小関係を新たに定義したクラスに導入するために演算子“`≥`”を定義したからといってその否定として演算子“`<`”が自動的に定義されることはありません。大小関係の書き換えが一部でも生じた場合は全体を通して再定義が必要です。ただし `<`, `>`, `≤`, `≥` の何れか一つと `=` に相当するメソッドを定義していれば高階函数モジュール `functools` の `functools.total_ordering(cls)` を使って残りの比較演算子の自動定義を行うことが可能です。また、これらの演算子を書き換えていないときに用いられる比較の特殊メソッドが次の `obj.__cmp__(self, other)` です。

■`obj.__cmp__(self, other)` 二つの同一クラスのインスタンスを比較するときにインスタンスの識別子（整数型）を使って大小関係の判断が行われます

### 整数演算に関するもの

整数演算の特殊メソッドを以下にまとめて示しておきます。

## 整数演算子(二項演算子)

演算	Pythonでの記号	特殊メソッド
和	+	obj.__add__(self, other)
差	-	obj.__sub__(self, other)
積	*	obj.__mul__(self, other)
商	/	obj.__truediv__(self, other)
商	//	obj.__floordiv__(self, other)
剰余	mod	obj.__mod__(self, other)
幂	**	obj.__pow__(self, other)

## 二進数整数演算子(二項演算)

演算	Pythonでの記号	特殊メソッド
左シフト	«	obj.__lshift__(self, other)
右シフト	»	obj.__rshift__(self, other)
論理積	&	obj.__and__(self, other)
排他論理和	^	obj.__xor__(self, other)
論理和		obj.__or__(self, other)

ここで前述のように Sage では “`^`” を幂演算子として用いており、XOR 演算子としては “`^^`” を用います。ただし、これは Sage 側で式中の演算子 “`^`” を Python の幂演算子 “`**`” に変換することで実現しているのであって Python を書き換えて実現しているのではありません。

## 浮動小数点数演算子に関連するもの

演算の結果を浮動小数点数で返す特殊メソッドを以下に示しておきます。

## 浮動小数点数演算子(二項演算子)

演算	Pythonでの記号	特殊メソッド
和	+	obj.__radd__(self, other)
差	-	obj.__rsub__(self, other)
積	*	obj.__rmul__(self, other)
商	/	obj.__rtruediv__(self, other)
商	//	obj.__rfloordiv__(self, other)
剰余	mod	obj.__rmod__(self, other)
幂	**	obj.__rpow__(self, other)

## 浮動小数点数二進演算子 (二項演算)

演算	Python での記号	特殊メソッド
左シフト	«	obj.__rlshift__(self, other)
右シフト	»	obj.__rrshift__(self, other)
論理積	&	obj.__rand__(self, other)
排他論理和	^	obj.__rxor__(self, other)
論理和		obj.__ror__(self, other)

## 累算算術代入演算子に関連するもの

累算算術代入演算子は二項演算子の一つで、演算子左辺の変数に演算子右辺の変数との計算結果を代入する演算子です。たとえば ‘ $x += y$ ’ は ‘ $x = x + y$ ’ と同値の表記で、演算子 “ $+=$ ” から指示される演算 ‘ $x + y$ ’ を実行し、演算子左辺の変数  $x$  に代入するという操作になります。これら累算算術演算代入の特殊メソッドを以下にまとめて示しておきます。

## 累算算術代入演算子 (二項演算)

演算	Python での記号	特殊メソッド
$a = a + b$	$+=$	obj.__iadd__(self, other)
$a = a - b$	$-=$	obj.__isub__(self, other)
$a = a * b$	$*=$	obj.__imul__(self, other)
$a = a / b$	$/=$	obj.__itruediv__(self, other)
$a = a // b$	$//=$	obj.__ifloordiv__(self, other)
$a = a \bmod b$	$\bmod=$	obj.__imod__(self, other)
$a = a ** b$	$**=$	obj.__ipow__(self, other)

## 二進数累算算術代入演算子 (二項演算)

演算	Python での記号	特殊メソッド
$a = a <<= b$	$<<=$	obj.__ilshift__(self, other)
$a = a >>= b$	$>>=$	obj.__irshift__(self, other)
$a = a \& b$	$\&=$	obj.__iand__(self, other)
$a = a ^ b$	$^=$	obj.__ixor__(self, other)
$a = a   b$	$ =$	obj.__ior__(self, other)

ここで Sage での “ $^=$ ” の扱いから、幂の累算算術演算子として演算子 “ $^=$ ” を用い、XOR の累算算術演算子として “ $^=$ ” を Sage では用います。内実は演算子 “ $^=$ ” の場合と同様の置き換えを Sage 側で処理しています。

### 単項演算子

単項演算子は二項演算子と異なり整数、浮動小数点数のメソッドの区別はありません。

単項演算子		
演算	Python での記号	特殊メソッド
$a \rightarrow -a$	-	obj.__neg__(self)
$a \rightarrow +a$	+	obj.__pos__(self)
$a \rightarrow  a $	abs( )	obj.__abs__(self)
$a \rightarrow \tilde{a}$	~	obj.__invert__(self)

ここで  $\tilde{a}$  は  $a$  の二進数表現での全てのビットの反転を意味します。

### 属性値の取得と設定に関連するもの

■`obj.__getattr__(self, name)` 属性の検索において `self` のインスタンス属性やクラスツリーでも検出されなかったときに呼出されます。

■`obj.__setattr__(self, name, value)` 属性への値の束縛で呼出されます。ここで `name` が属性名、`value` が属性値です。なお、インスタンス側の属性に値を束縛させるとときは ‘`self.name = value`’ としてはいけません。‘`self.__dict__[name] = value`’ のようにインスタンス側の辞書に値を追加しなければなりません。

■`obj.__delattr__(self, name)` 属性に束縛した値の削除を行います。このメソッドの実装は ‘`del obj.name`’ に意味のあるときに限定すべきです。

■`obj.__getattribute__(self, name)` クラス型がクラスタイプのみに対して利用可能なメソッドで、指定した属性の値を返却するメソッドです。なお、メソッド `__getattr__` が実装されていれば `AttributeError` 例外が送出されない限り呼び出されません。このメソッドの実装では、再帰的な呼出を防止するために必要な属性全てへの参照で ‘`obj.__getattribute__(self, name)`’ のように基底クラスのメソッドを同じ属性名で呼び出さなければなりません。

### そのほか

■`obj.__hash__(self)` 組込の函数 `hash()`, `set`, `frozenset`, `dict` のようなハッシュを用いたオブジェクトの操作で呼出しが行われます。クラスがメソッド `__cmp__()` と `__eq__()` を持たないときは必ずメソッド `__hash__()` を定義しなければなりません。また、比較のメソッド `__cmp__()` と同値性検証のメソッド `__eq__()` が定義されてい

ても、メソッド `__hash__()` が定義されていなければインスタンスを辞書の鍵として使えません。

■`obj.__nonzero__(self)` 真理値テストや組込演算 `bool()`<sup>\*18</sup> の実現のために呼出されます。このメソッドは真理値の ‘False’ か ‘True’、あるいはそれらと等価の整数 ‘0’ か ‘1’ の何れかを返さなければなりません。このメソッドが定義されていないときはメソッド `__len__()` が呼出され、その結果が ‘nonzero’ であれば真、`nonzero` のときは偽になります。それからもしもメソッド `__len__()` と `__nonzero__(self)` の双方が実装されていなければ、そのクラスのインスタンスの真理値は全て ‘True’ とみなされます

■`obj.__unicode__(self)` 組込函数 `unicode()` を実現するために呼出されます。`unicode` オブジェクトを返却しなければなりません。このメソッドが定義されていないときは文字列リテラルへの変換が試みられ、その結果、既定値の文字エンコードを用いて UNICODE 文字列に変換されます。

### 記述子 (descriptor)

ある特定の性質を持つオブジェクトが実装すべきメソッドのことを規約 (protocol) と呼びますが「記述子」はその規約の一つで、クラスタイプ (`object` や `type` の派生クラス) のみに対応し、属性の束縛に関わるメソッドのことです。記述子は「記述子規約 (descriptor protocol)」と呼ばれる 3 個のメソッド `__get__(self)`, `__set__(self, value)` と `__delete__(self)` の何れかを有するものです。ここで記述子はメソッド `__get__(self)` と `__set__(self, value)` の双方が定義されている「データ記述子」とメソッド `__get__(self)` のみが定義されている「非データ記述子」の二種類に大きく分類されます。また、データ記述子でのメソッド `__set__(self, value)` の呼出によって `AttributeError` 例外が送出されるものを「読み取専用データ記述子」と呼びます。

記述子の呼出は属性名への参照が基点となります。すなわちオブジェクト `a` に対して属性名 `x` の参照を行う ‘`a.x`’ が基点になります。ここで引数がどのように記述子に結合されるかはオブジェクト `a` がクラスのインスタンスであるか、あるいはクラスそのものであるかに依存します:

---

<sup>\*18</sup> 何故か `bool` でない!

### 記述子の呼び出し

- 直接呼出: 最も単純な呼出操作で ‘x.\_\_get\_\_(a)’ に変換されます.
- インスタンス束縛: クラスタイプのインスタンスに対する束縛で ‘a.x’ が ‘type(a).\_\_dict\_\_['x'].\_\_get\_\_(a,type(a))’ に変換されます.
- クラス束縛: クラスタイプのクラスに対する束縛で ‘a.x’ が ‘a.\_\_dict\_\_['x'].\_\_get\_\_(None, a)’ に変換されます.
- スーパークラス束縛: a が super のインスタンスのときに束縛 super(b,obj).m() を行うと最初に a, 次に b に対して obj.\_\_class\_\_.mro\_\_ を検索し, それから呼出: ‘a.\_\_dict\_\_['m'].\_\_get\_\_(obj,obj.\_\_class\_\_)’ で構築子を呼出します.

まず、インスタンス束縛における構築子の呼出の優先順序は定義内容に依存します。そして構築子は上述の3つのメソッドの任意の組合せで定義することができますが、ここでメソッド \_\_get\_\_() が定義されていないときには該当する属性の参照が行われると構築子オブジェクト自体が返却されます。前述のようにメソッド \_\_set\_\_ と \_\_delete\_\_ のどちらか一方が定義されていればデータ構築子、双方が定義されていなければ非データ構築子になりますが、組込函数 property() はデータ構築子として Python に実装されたもので、このときにインスタンスでは属性の上書きができません。その一方で staticmethod() と classmethod() を含む Python のメソッドは非データ構築子として定義され、そのためインスタンスでメソッドを再定義され、インスタンスでメソッドの再定義や上書きが可能になっています。このことを利用して同じクラスのインスタンスでも個々の挙動に違いを持たせることができます。また属性検索にてデータ記述子やインスタンスの属性辞書、非データ記述子の順番で検索が行われます。

### 記述子の実装

■obj.\_\_get\_\_(self, instance, owner) クラスの属性やインスタンスの属性への参照時に呼出されます。ここで ‘owner’ はオーナークラスで、instance は属性への参照を仲介するインスタンス属性が owner を介して参照されるときは ‘None’ になります。

■obj.\_\_set\_\_(self, instance, value) オーナークラスのインスタンス instance 上の属性を新たな値 value に束縛する際に呼出されます。

■obj.\_\_delete\_\_(self, instance) オーナークラスのインスタンス instance 上の属性を削除する際に呼出されます。記述子は組込函数 property() と似た動作になります。

## コンテナに関する特殊メソッド

### 3.5.6 クラス生成

クラス type(新スタイル クラス) の生成は函数 type() を使って構築されます。

- クラスが生成される前にクラス辞書を変更する。
- 他のクラスのインスタンスを返却する。このときはファクトリ函数としての役割を果すことになります。

## 3.6 名前空間とスコープ

名前空間は、プログラム上で煩雑な命名規則を用いずに名前が不用意に一致することがないように統一的に名前を記述するための手法です。この名前空間の BNF を以下に示しておきます：

名前空間の BNF

名前空間 ::= 識別子 分離記号 局所名

このように名前空間は分離記号で区切られた文字列としての性格を持ち、識別子を持たせることで名前が一致した場合でも、識別子の違いから認識できるように工夫してあります。

名前空間の一つの実例として、ディレクトリ/フォルダの表記方法を挙げておきましょう。まず、ディレクトリの分離記号は計算機の OS 環境で異なりますが、UNIX の分離記号は“/”，DOS/Windows で文字コードが SHIFT\_JIS であれば“¥”，それ以外は“”が用いられています。たとえば UNIX 環境でファイルの指定は ‘/home/yokota/Works/test.txt’ のように行いますが、このときに局所名がファイル名の ‘test.txt’、識別子はファイルへの経路になる ‘/home/yokota/Works’ になります。同様に日本語環境の Windows でファイルを指定するときは ‘¥Users¥yokota ¥Documents¥test.txt’ のように行えますが、このときに識別子が ‘¥Users¥yokota¥Documents’ で、その局所名は ‘test.txt’ となります。そして、ディレクトリ/フォルダが異なるファイルは別物ですが、もし、ファイル名だけでディレクトリ/フォルダの情報も含まれていなければ、名前だけで別物かどうかは判別できないことがあります。たとえばディレクトリ A とディレクトリ B にファイル mikeneko があったときに、これらのファイルは別物ですが、ファイル名 mikeneko だけではディレクトリ A のものなのかディレクトリ B のもののかを判断することができません。このように実体が別物であっても局所的な名前が一致して区別ができなくなることを「**名前の**

「衝突」と呼びます。名前空間のEBNFで局所名がこの例のファイル名、識別子がファイルへの経路に相当します。

Pythonではオブジェクトの参照は名前で行われます。この名前とオブジェクトの対応は「名前への束縛」で行われ、これらの名前から構成された集合のことを「名前空間(name space)」と呼びます。そして、Pythonの名前空間はモジュールの階層構造を反映するために分離記号をコロン“.”とする識別子と局所名から構成されます。

また、オブジェクトの参照を行う際に参照可能な範囲、すなわち、参照の有効範囲が問題となります。この参照の有効範囲のことを「スコープ(scope)」と呼びます。ここでPythonのスコープにはモジュールの大域的なスコープと函数の局所的なスコープの二種類しかありません。

### 3.7 実行モデル

### 3.8 名前付けと束縛

■名前: オブジェクトの参照で用いられます。名前への束縛によって、オブジェクトと名前が結び付けられ、その結果、その名前を指定することによってオブジェクトへの参照が行われるようになります。

■ブロック(block): プログラム内の一つの実行単位になる区画です。たとえば、モジュール、クラス、函数はブロックとなります。そして、Pythonのシェルを経由して対話的に入力された個々の命令もブロックになります。

■コードブロック: スクリプトファイル、スクリプト命令、組込函数 eval() や exec() に引き渡した文字列、函数 input() から読み取られて評価される式で、これらコードブロックの実行は実行フレーム(execution frame)上で実行されます。

■スコープ: 名前の参照可能な範囲/領域のことです。たとえば、局所変数があるブロック内部で定義されているとき、その変数のスコープはその変数に束縛されたオブジェクトが参照可能な範囲であるそのブロックを含みます。したがって函数やクラス内で定義された名前のスコープは、それらのブロック内に制限されます。とは言え、メソッドのコードブロックを含むような拡張は行われません。その例としてリファレンスマニュアルでは生成式を一例として挙げています:

```
class A:  
    a = 42
```

```
b = list(a + i for i in range(10))
```

この例では名前 b に束縛する式が生成式 (for 節を持つ式) で、この式に名前 a への参照が行われています。しかし、この名前 a は関数 list() の関数ブロック内にあるためにスコープ外になります。そのため次の例では名前 a への束縛が行われてもエラーになります:

```
>>> class A:  
...     a=42  
...     b=list(a+i for i in range(10))  
...  
Traceback (most recent call last):  
  File "<stdin>", line 1, in <module>  
  File "<stdin>", line 3, in A  
  File "<stdin>", line 3, in <genexpr>  
NameError: global name 'a' is not defined
```

名前がコードブロック内部で用いられているとき、その名前の参照では近傍のスコープを用いられます。ここで**ブロックの環境**とは、ある一つのコードブロック内で参照可能なスコープの全ての集合のことです。

名前があるブロック内部で束縛されているとき、その名前はそのブロックにおける局所変数となります。名前がモジュールで束縛されているときは大域変数になります。そして、コードブロックで用いられていても、そのブロックで定義や束縛が行われていないときに、その変数は自由変数となります。

ここで名前の参照を行った際に、その名前に束縛されたオブジェクトがないときに NameError 例外が出力されます。また、局所変数で、名前が束縛されていない変数の参照を行ったときには UnboundLocalError 例外が出力されます。この UnboundLocalError は NameError のサブクラス (NameError クラスの種の一つ) になっています。なお、del 文で指定された対象は、del 文の目的が対象の束縛の解除であるものの、束縛済みのものと見做されます。

import 文や代入文は、クラスや関数定義、モジュールレベル内で行われます。

global 文で指定された名前がブロック内にあるとき、その名前は名前空間の最上層で束縛された名前の参照を行うことになります。

### 3.9 例外

例外はコードブロックの通常の処理を中断して、エラー等のいわゆる「**例外的な状況**」を把握できるようにするための手段です。例外は何らかのエラーが検出された時点で送出されますが、`raise` 文を用いて意図的に例外の送出を行うことも可能です。また、例外ハンドラを `try ... except` 文で指定することもできます。そして、`try` 文にて `finally` 節を用いることでクリーンアップコードを指定することができます。

例外の識別はクラスインスタンスで行われ、`except` 節はこのインスタンスのクラスで選択されます。また、例外は文字列で識別することも可能です。

### 3.10 Python の式

#### 3.10.1 原子要素

■**原子要素 (atom)**: Python の式を構成する基本単位です。

原子要素 (atom) —————

原子要素	<code>::=</code>	識別子   リテラル   閉包
閉包	<code>::=</code>	括弧形式   リスト表現   生成式   辞書表現   集合表現   文字列変換   Yield 原子要素

この EBNF からも判るように最も単純な原子要素は、識別子やリテラルと閉包の何れかです。ここで識別子は名前で、この名前にオブジェクトが束縛されているときに、その名前を評価することでオブジェクトの値が返却されます。しかし、名前にオブジェクトが束縛されていないときに評価を行うと `NameError` 例外になります。なお、リテラルは数値リテラルと文字列リテラルの二種類があり、具体的なデータを構成し、閉包は括弧式、リスト表現、辞書表現、集合表現、文字列変換、生成式や `yield` 原子要素の何れかになりますが、各対象については後に詳細を述べることにします。

Python では名前の暗号化が可能です。これはクラスの定義内部に記述された識別子の名前が二つ以上の記号 “\_” で開始し、末尾が二つ以上の記号 “\_” がないものは、そのクラスでの隠蔽されるべき名前と見做されます。このときの隠蔽の方法は非常に安易で、別の新しい名前で変換することで行われます。この変換では、先頭に記号 “\_” を一つ置き、それからクラス名を隠蔽すべき名前の前に置きます。マニュアルの例では、クラス名を `Hom`、その中の識別子を `_spam` とするときに名前は `_Hom__spam` に変換されるこ

とを意味します。

■リテラル 文字列リテラルとさまざまな数値リテラルで構成されます:

リテラル —————

```
リテラル ::= 文字リテラル | 整数リテラル | 長整数リテラル | 浮動小数点  
数リテラル | 複素数リテラル
```

■括弧形式: 式の列を括弧“( )”で括ったものです:

括弧形式 —————

```
括弧形式 ::= "(" [式の羅列] ")"
```

ここで中身が空の括弧形式は空のタプルになります。また、タプル自体は式の列なので、リストのように括弧“( )”で括る必要がありません。

■リスト表現: 角括弧“[ ]”で括られた式の列として表現されます:

リスト表現に関する構文 —————

```
リスト表現      ::= "[" [式の列] | リスト内包表現 "]"
リスト内包表現  ::= for 文リスト
for 文リスト   ::= "for" 標的リスト "in" 旧一般式リスト
                  [リスト内包表現]
旧一般式リスト ::= 旧一般式 [ (",", 旧一般式)+[",",] ]
旧一般式       ::= 論理検証式 | 旧 λ-式
リスト内包     ::= for 文リスト | if 文リスト
if 文リスト    ::= "if" 旧一般式 [リスト内包]
```

■内包表現: 集合と辞書の表現で用いられます。これらのオブジェクトはコンテナと呼ばれ、オブジェクトへの参照を伴うオブジェクトになって具体的に内容を列記したものか、以下の内包表現の何れかになります:

内包表現の構文 —————

```
内包表現  ::= 式 for 節
for 節    ::= "for" 標的列 "in" 論理和検証式 [反復節]
反復節    ::= for 節 | if 節
if 節     ::= "if" 条件式 [反復節]
```

この内包表現は反復処理による元の生成や, if 節によるフィルター処理の組み合わせから, その外延が計算できる仕組となっています.

**■生成式:** ジェネレータオブジェクトを返却する式です:

生成式の構文

生成式 ::= "(" 式 for 節 ")"

丸括弧“( )”で括られた for 節を伴う式です. ジェネレータオブジェクトにメソッド next() が呼び出された時点で, for 節が評価され, その時点の for 節が返す変数を用いた式の値が返却されます.

**■辞書表現:** 波括弧“{ }”で括られた鍵と値の対で構成された列です:

辞書表現の構文

辞書表現	::=	"{" [鍵リスト]   辞書] "}"
鍵データリスト	::=	鍵データ (",, 鍵データ)* [",,"]
鍵データ	::=	式 = ":" 式
辞書	::=	式 ":" 式 for 節

**■集合表現:** 辞書表現と同様に波括弧“{ }”で括られていますが, 鍵と値を区切る記号 “:” を持たないことで辞書表現と異なります:

集合表現の構文

集合表現 ::= "{" (式の列 | 内包表現) "}"

集合表現は列の左から式や内包表記が評価されます. なお, 空集合  $\emptyset$  を ‘{}’ で表現することはできません. ‘{}’ は空のタプルになるためです.

### 3.10.2 一次語

Python の式は原子要素を基本単位として一次語が構成され, この一次語を用いて式が構成されます. この小節で解説する式が Python の最も基本的な単位になります.

**■一次語, 属性参照と添字表記:** 名前, 属性参照等の Python 言語で最も基本となる表記です. 一次語は名前, その名前から参照されるオブジェクトの属性への参照, またはオブジェクトが配列や辞書であればそれらの添字に対する値の参照を行う表記です:

## 一次語、属性参照と添字表記の構文定義

```

一次語      ::= 原子要素 | 属性参照 | 添字表記 | スライス表記 | 呼出
属性参照    ::= 一次語 "." 識別子
添字表記    ::= 一次語 "[" 式の列 "]"

```

ここで属性参照は、一次語で参照すべき属性を指定するときの表記方法で、添字表記はオブジェクトの参照先の型が列や辞書等、添字を必要とするときに用いられる表記です。

**■スライス表記:** MATLAB 系の言語で行列や配列の添字操作を、その表記方法も含めて Python で実現しています：

## スライス表記の構文定義

```

スライス表記      ::= 単純スライス表記 | 拡張スライス表記
単純スライス表記 ::= 一次語 "[" 短スライス表記 "]"
拡張スライス表記 ::= 一次語 "[" スライス列 "]"
スライス列        ::= スライス項目 ("," スライス項目)* [",","]
スライス項目      ::= 式 | スライス本体 | 省略符号
スライス本体      ::= 短スライス表記 | 長スライス表記
短スライス表記   ::= [下限] ":" [上限]
長スライス表記   ::= 短スライス表記 ":" [刻幅]
上限             ::= 式
下限             ::= 式
刻幅             ::= 式
省略符号         ::= "..."

```

このように MATLAB とほぼ同様の表記になっていますが、MATLAB 系の言語の省略記号が“.”であるのに対し、Python の省略記号は“...”と刻幅を指定する長スライス表記の刻幅が短スライス表記のうしろに付けることが MATLAB 系の言語の刻幅の表記と微妙に異なります。この省略記号は MATLAB クローンで見られる省略記号よりも Yorick のゴム添字に対応するもので、配列の構造を省略表記するものです：

```

sage: type(imat)
<type 'numpy.ndarray'>
sage: imat.shape
(509, 800, 3)
sage: imat[..., 2].shape
(509, 800)
sage: imat[:, :, 2].shape
(509, 800)

```

```
sage: sum((imat[:, :, 2]==imat[:, :, 2]) == False)
0
sage: imat[:, 2].shape
(509, 3)
```

この例では NumPy の配列の `imat` を使っています。この配列の大きさは  $509 \times 800 \times 3$  で、このことはメソッド `shape()` を適用することで判ります。さて、ここで ‘`imat[...,:,2]`’ は ‘`imat[:, :, 2]`’ と同等ですが、‘`imat[:, 2]`’ は明らかに違います。ここでの省略記号 ‘...’ は ‘`[:, :]`’ と同じ意味で、配列の構造を含めた記号となっています。つまり、記号 ‘`:`’ が一次元の省略であるのに対して ‘...’ は多次元で、添字で埋められている箇所以外の構造を保つものになります。

なお、MATLAB 系の言語では行列や配列の添字が 1 から開始しますが、Python では **C と同様に添字が 0 から開始する**という大きな違いがあります。この点については MATLAB 系の言語に使い慣れた人にとっては特に注意が必要です。

**■呼出:** 関数やメソッド等の呼出で用いられる構文です:

呼出の構文定義

呼出	::= 一次語 "(" [引数の列 [","]   式 geneexpr_for ")"
引数の列	::= 定位引数 [","] キーワード引数

たとえば、引数が 1 個、つまり、arity が 1 の関数 `mike` の呼出では ‘`mike(a)`’ のようにすることで行えます。なお、Python の非組込のライブラリの関数を呼出すときは通常、ライブラリ名の属性として関数を呼出すことになります。たとえば、`sin` 関数は Python の `math` ライブラリに含まれるために ‘`math.sin(10)`’ のように一次語を〈ライブラリ名〉.〈関数名〉として呼出が行われます。

### 3.10.3 演算式

ここでは Python の演算式について述べます。

**■単項算術演算:** 式  $-a$  や  $+b$  での算術演算子 “+” や “-” のように演算子のうしろに一つだけ被演算子を取る前置演算子に加え、冪乗  $a^b$  を表現する Python の式を加えたものです:

## —— 単項算術演算式の構文定義 ——

```
単項算術演算式 ::= 幂乗 | "-" 単項算術演算式 | "+" 単項算術演算式 |
                   "~~" 単項算術演算式
幂乗 ::= 一次語 ["**" 単項算術演算式]
```

単項算術演算子には、一次語そのものと、その一次語を用いて構築した幂乗、それに加えて算術演算子“+”や“-”に加え、二進数のビット反転演算子“~~”を先頭に置いた式があります。ここで幂乗  $a^b$  を Python では ‘ $a**b$ ’ で表現しますが、他の多くの数式処理で用いられている演算子“ $\wedge\wedge$ ”を Sage では幂乗の演算子として利用することができます。しかし、この演算子“ $\wedge\wedge$ ”は Python では後述するように排他的論理和 XOR の演算子で幂乗とは別の演算子になるので注意が必要です。

■二項算術演算式: Python の二項算術演算式は乗法的と加法的の二種類があります:

## —— 二項算術演算式の構文定義 ——

```
乗法的算術演算式 ::= 単項算術演算式 | 乗法的算術演算式 "**"
                     単項算術演算式 | 乗法的算術演算式 "//" 単項算術
                     演算式 |
                     乗法的算術演算式 "/" 単項算術演算式 |
                     乗法的算術演算式 "%" 単項算術演算式
加法的算術演算式 ::= 乗法的算術演算式 | 加法的算術演算式 "+" 乗法的算
                     術演算式 | 加法的算術演算式 "-" 乗法的算術演算式
```

加法的演算子としては、演算子“+”と“-”があります。乗法的演算子には積“\*”，商“/”，剰余“%”，それと小数点以下の切捨を伴う商の演算子“//”があります。

■ずらし演算式: 整数値を二進数で表現したときに、ビットを左右に桁を移動させる演算で、通常の算術演算子よりも優先順位が低くなっています。

## —— ずらし演算式の構文定義 ——

```
ずらし演算式 ::= 算術的演算式 | ずらし演算式 ("<<" | ">") 算術的演算
                     式
```

■ビット単位の論理演算式: ビット単位で論理積(AND), 論理和(OR)と排他的論理和(XOR)を表現する式です:

## —— ビット単位の論理演算式の構文定義 ——

```

論理積式      ::=  ずらし演算式 | 論理積式 "&" ずらし演算式
排他的論理和式 ::=  論理積式 | 排他的論理和式 "^" 論理積式
論理和式      ::=  排他的論理和式 | 論理和式 "|" 排他的論理積式

```

被演算子を二進数で表現したときに、各桁のビット単位で演算が行われます。まず論理積は双方が1の場合のみ1で他が1、論理和は双方が0の場合のみ0で他が1、排他的論理和はどちらか一方が1の場合のみが1で、それ以外は0を返す演算子です。なお、Pythonで排他的論理和の演算子として演算子“^”を用いていますが、Sageでは演算子“^”を幂乗の演算子として用いています。この点はSageとPythonの演算子の相違点として注意してください。

**■比較の演算式:** Cと異なる優先順位を持っており、「 $a > b > c$ 」のような二項演算ではなく、複合的な表記が可能になっています。比較の演算子による結果はTrueかFalseのBooleanになります：

## —— 比較の構文定義 ——

```

比較式      ::=  論理和 ( 比較の演算子 論理和)*
比較の演算子 ::=  "<" | ">" | "==" | ">=" | "<=" | "<>" | "!="
                  | "is" | "not" | ["not"]"in"

```

比較の演算子には、通常の大小関係の演算子に加え、合同性を示す演算子として演算子“==”と演算子“is”，それと包含関係を示す演算子“in”があります。

ここでのEBNFに示すように比較の演算式は幾らでも繋げることが可能です。つまり、CやFortranの比較の演算式では比較の演算子は厳密に二項演算子であり、2以上のアリティを持つ演算子ではありませんが、Pythonでは比較の演算子は2以上のアリティを持ち、さらに四則演算を表現する算術演算子のように扱うことができるのです。つまり、比較の式が‘ $a_1 \text{ op}_1 a_2 \text{ op}_2 \dots a_{n-1} \text{ op}_n a_n$ ’であれば‘ $a_1 \text{ op}_1 a_2 \text{ and } a_2 \text{ op}_2 a_3 \dots \text{ and } a_{n-1} \text{ op}_n a_n$ ’として式の評価が先頭から行われます。

**■論理演算式:** 比較の演算式で得られた結果を用いて論理演算を行う式です：

## —— 論理演算式の構文定義 ——

```

論理和検証式  ::=  論理積検証式 | 論理和検証式 "or" 論理積検証式
論理積検証式  ::=  否定検証式 | 論理積検証式 "and" 否定検証式
否定検証式    ::=  比較式 | "not" 否定検証式

```

これらの演算式によって Boolean 値が返却されます。ただし、Boolean の True は整数の 1, False は整数の 0 と等価となり、このことを利用した算術演算が可能です。

■**条件演算式**: この演算式は if 節による条件分岐を含む式で、アリティが 3 の演算子とも言えます:

条件演算式の構文定義

```
検証式 ::= 論理和検証式 ["if" 論理和検証式 "else" 一般式]  
一般式 ::= 條件式 | λ-式
```

この構文は ‘x if y else z’ の形式で、y が False または 0 の場合は z、それ以外は x が返却されます。なお、if 節には else 節が必ず含まれていなければなりません。

■**λ-式**: lambda-式は無名函数を構成する構文です:

条件演算式の構文定義

```
λ-式 ::= "lambda" [パラメータの列]: 一般式  
旧 λ-式 ::= "lambda" [パラメータの列]: 旧一般式
```

■**式の列**: 式をカンマ “,” で区切った列はタプルになります。Python Reference Manual ではこれを「式の列」と呼びます:

式の列の構文定義

```
式の列 ::= 式 ( "," 式 )* [","]
```

このことを簡単な例で確認しておきましょう:

```
>>> True, True  
(True, True)  
>>> True, True,  
(True, True)  
>>> a=True, True,  
>>> type(a)  
<type 'tuple'>
```

函数 type() で確認した結果から判るように「式の列」はタプルになっています。

## 3.11 単純文

単純文は、その文全体を一つの論理行内に収めることができる文です。Python では複数の単純文をセミコロン “;” で区切って続けることができます:

---

単純文の構文定義

---

```
単純文 ::= 式文
| 代入文
| 引数付き代入文
| pass 文
| del 文
| print 文
| return 文
| yield 文
| raise 文
| break 文
| continue 文
| import 文
| global 文
| exec 文
```

■**式文**: 式文は意味のある値を返さない函数で用いられます:

---

式文の構文定義

---

```
式文 ::= 式の列
```

■**代入文**: 名前にオブジェクトを束縛するために用いられます:

---

代入文の構文定義

---

```
代入文 ::= (標的列 "=")+ (式の列 | 生成式)
標的列 ::= 標的 ("," 標的)* [","]
標的   ::= 識別子
| "(" 標的 ")"
| "[" 標的 "]"
| 属性参照
| subscription
| スライス
```

■**assert 文**: プログラム中にデバッグ用の仮定を仕掛けるための手法を提供します:

assert 文の構文定義

assert 文 ::= "assert" 式 ["," 式]

引数の式が一つの assert 文の 'assert <式>' は以下の if 文と同等の機能を持ちます:

```
if __debug__:  
    if not 式<>: raise AssertionError
```

また、引数が二つの assert 文 'assert <式1> <式2>' は以下の if 文と等価です:

```
if __debug__:  
    if not 式<1>: raise AssertionError 式(<2>)
```

■**pass 文**: null 操作の文で文字通り「何もしない」文です:

pass 文の構文定義

pass 文 ::= "pass"

この文は構文的に文が必要とされても何も実行したくないときに用います。

■**del 文**: オブジェクトの削除を行う文です:

del 文の構文定義

del 文 ::= "del" 標的列

標的列に対する削除では、指定した列の左端の対象で指示されるオブジェクトから右端の対象で指示されるオブジェクトへと再帰的にオブジェクトの削除を行います。

■**print 文**: オブジェクトの値を標準出力に対して出力する文です。

print 文の構文定義

print 文 ::= "print" [(式 (",," 式)\* [",,"]) | "»" 式 [(",," 式)+ [",,"]])

■**return 文** フィルタやメソッドで明示的に値の返却を行うために用いる文で、return 文の引数としてフィルタやメソッドが返却すべき値を記載します:

return 文の構文定義

return 文 ::= "return" [式の列]

■**yield 文**: 生成フィルタの定義のときのみに利用されます。このとき、yield 文を用いるだけで生成フィルタが定義されます:

yield 文の構文定義

yield 文 ::= yield 式

■raise 文: 例外の送出を行う文です:

raise 文の構文定義

raise 文 ::= "raise" [式 [,] 式 [,] 式]]

■break 文: for 文, while 文といった反復処理から抜けるために用いられる文で引数を必要としません.

break 文の構文定義

break 文 ::= "break"

■continue 文: break 文と同様に引数を持たない文で, for 文や while 文による反復処理の継続で用います.

continue 文の構文定義

continue 文 ::= "continue"

■import 文: Python ライブライアリを読み込むために用いられる文です:

import 文の構文定義

```
import 文      ::= "import" モジュール ["as" 名前]
                  ("," モジュール ["as" 名前])*
                  | "from" 関係モジュール "import" 識別子
                  ["as" 名前](," 識別子 ["as" 名前])* ["," ] ")"
                  | "from" モジュール "import" "**"
モジュール     ::= (識別子 ".")* 識別子
関係モジュール ::= "." モジュール | ".+"+
名前          ::= 識別子
```

import 文で読み込まれると, オブジェクトやメソッドはモジュール名を付点名として用いることになりますが, "as"以下で新たに名前指定することで, その名前を付点名にすることができます.

■**future 文**: 将来の Python のリリースで利用可能になるような構文や意味付けを行うための指示句です:

future 文の構文定義

```
future ::= "from" "__future__" "import" 機能 ["as" 名前]
          ("," 機能 ["as" 名前])* 
          | "from" "__future__" "import" "(" 機能 ["as" 名前]
          ("," 機能 ["as" 名前])* ["," ")"]"
```

future 文はモジュールの先頭に置かなければなりません。ここで future 文よりも先行して置ける内容に、文書文字列、注釈、空行と他の future 文に限定されます。

■**global 文**: コードブロック全体で維持される宣言文で、後続の識別子を大域変数として扱われることを指示する文です:

global 文の構文定義

```
global 文 ::= "global" 識別子 ("," 識別子)*
```

ここで global 文で宣言する名前はプログラム中では global 文に先行して配置されではありません。また、for 文での反復処理制御用の変数の名前、class 文によるクラスの定義や関数定義、import 文内で global 文で宣言した名前を仮変数として用いてはなりません。

■**exec 文**: Python コードの動的な実行に関する文です:

exec 文の構文定義

```
exec 文 ::= "exec" 識別子 ("," 識別子)*
```

## 3.12 複合文

Python の複合文は他の文やそのグループが含まれる文の構造で、他の文の実行と制御に影響を及ぼします。複合文は通常、複数行で構成されますが一行に纏めた書き方が可能な場合もあります。

以下に複合文の構文定義を示しておきます:

## 複合文の構文定義

```

複合文 ::= if 文
          | while 文
          | for 文
          | try 文
          | with 文
          | funcdef 文
          | classdef 文
          | decorated 文
一揃いの文 ::= 文の列 NEWLINE
              | NEWLINE INDENT 文 + DEDENT
文       ::= 文の列 NEWLINE | 複合文
文の列  ::= 単純文 (";" 単純文)* ";"
```

ここで示すように複合文は、条件分岐、反復処理、例外処理、関数定義とクラス定義で用いられます。

### 3.12.1 条件分岐に関する複合文

■**if 文**: 条件分岐を行うための文です:

## if 文の構文定義

```

if 文 ::= "if" 式 ":" 一揃いの文
        ( "elif" 式 ":" 一揃いの文 )*
        ["else" ":" 一揃いの文]
```

Python で用意されている条件分岐はこの if 文のみです。

### 3.12.2 反復処理に関する複合文

■**while 文**: 後述の for 文と並び反復処理を行うために用いる文で、与えられた条件の真理値が True のときだけ while 文内部の処理を行います:

## while 文の構文定義

```
while 文 ::= "while" 式 ":" 一揃いの文
```

■**for 文**: 前述の while 文と並び反復処理を行うために用意された文です。for 文は式の列から標的列に含まれる束縛変数に値を引渡し、その値を用いて for 文内部の式の評価を行います:

for 文の構文定義

```
for 文 ::= "for" 標的列 "in" 式の列 ":" 一揃いの文
```

### 3.12.3 例外処理に関する複合文

■**try 文**: Python の例外を処理するために用意された文です:

try 文の構文定義

```
try 文 ::= try 文 1 | try 文 2
try 文 1 ::= "try" ":" 一揃いの文
           ("except" [式 [("as" | ",") 標的] ":" 一揃いの文] +
            ["finally" ":" 一揃いの文])
try 文 2 ::= "try" ":" 一揃いの文
           "finally" ":" 一揃いの文
```

### 3.12.4 隠蔽に関する複合文

■**with 文**: ブロックの実行をコンテキストマネージャで定義されたメソッドで覆うために用いられます:

with の構文定義

```
with 文 ::= "with" with の項目 (", with の項目)* ":" 一揃いの文
with の項目 ::= 式 ["as" 標的]
```

### 3.12.5 定義に関する複合文

■**函数定義**: フィルタやメソッドの定義のための文です。

## — 函数定義の構文定義 —

```

函数定義 ::= "def" "(" [パラメータ列] ")" ":" 一揃いの文
函数名   ::= 識別子
decorated ::= decorators (クラス定義 | 函数定義)
decorators ::= decorator+
decorator  ::= "@" 付点名 ["(" [引数の列] [","]] ")"
               NEWLINE
付点名   ::= 識別子 ("." 識別子)*
パラメータ列 ::= (パラメータ定義 ".")*
               ( "*" 識別子 [, "*" 識別子] | "*" 識別子
                 | パラメータ定義 [","] )
副リスト ::= パラメータ (",", パラメータ)* [","]
パラメータ ::= 識別子 | "(" 副リスト ")"

```

函数定義は Python で実行可能な文です。ただし、函数定義が函数本体を実行するものではなく、函数が呼び出されたときのみ函数本体が実行されます。なお、函数定義を行うと、局所的な名前空間で函数名に函数オブジェクトの束縛が行われます。

■ **クラス定義:** クラスの定義ための文です。

## — 函数定義の構文定義 —

```

クラス定義 ::= "class" クラス名 [継承] ":" 一揃いの文
継承       ::= "(" [式リスト] ")"
クラス名   ::= 識別子

```

このクラス定義文も Python で実行可能な文です。このクラス定義では最初に継承リストがあればリストの評価を行います。ここで継承リストの各要素の評価結果はクラスオブジェクト、あるいはサブクラス可能なクラス型でなければなりません。それから実行フレーム内部にて局所名前空間と大域名前空間を用いてクラス内の変数への束縛が行われます。すると実行フレームは無視されますが、局所名前空間は保持され、それから基底クラスの継承リストを用いてクラスオブジェクトが生成され、局所名前空間を属性値辞書として保存します。それから最後に局所名前空間でクラス名がクラスオブジェクトに束縛されます。

## 第4章

# プログラム開発の指針

## 4.1 はじめに

Sage 上でプログラムを行う指針は Python のおおよそ指針に従います。Python でのプログラミングの指針は **PEP** と呼ばれる一連の文書で定められ、その規定は機能的なものに限定されず、プログラムの構造を視覚化するための字下げ、変数やクラス等の名前の書き方や文書文字列 (docstring) と呼ばれるプログラム内部に埋め込まれる文書の書き方等も含まれています。そして、Sage 上で作成したプログラムを Sage と一緒に配布するのであれば GPLv2+ か BSDL 等の制限の弱いライセンスの下で公開する必要があります。この章ではまず Python の PEP について解説することから始めましょう。

## 4.2 PEP(Python Enhancement Proposal)について

Python の開発は **PEP(Python Enhancement Proposal: Python 拡張提案)** と呼ばれる設計書に基いて開発が進められます。ここで PEP がどのようなものであるかは PEP-1 の「**PEP の目的と指針**」<sup>\*1</sup>にて規定されていますが、まず PEP は新機能の提案や課題に対するコミュニティの意見の集約、Python に取り込まれる機能の設計や決定事項の文書化の主要な機関として位置付けられ、PEP の作者がコミュニティの中での同意や反対意見の記録を取る責任を持ち、PEP 自体はテキストファイル形式でバージョン管理されたリポジトリに保管されます。PEP の種類には Python コミュニティに対して情報提供するもの、Python の新機能やプロセスと環境等を説明するものがあり、それらには技術的な仕様・機能に関する仕様、その機能が必要とされる論理的な理由が記載されていなければなりません。そして PEP はその目的や機能から次の三種類の文書に分類されます：

1. **標準化過程 PEP**: Python の新しい機能や実装に関する文書。
2. **情報 PEP**: Python の設計上の課題、一般的な仕様等の情報を解説する文書で、新機能の提案は行いません。また、この PEP に従う必要はありません。
3. **プロセス PEP**: Python を取り巻く工程を記述したもので、標準過程 PEP に似ていますが、Python 言語それ自体以外の領域に適用され、情報 PEP と違って推奨以上の拘束力を持ちます。具体的には手続、指針、意思決定方法等で、PEP を規定する PEP もプロセス PEP になります。

ここで Python がどのような言語で、何を目指しているかを最もよく体現している PEP があります。これが PEP-20，**The Zen of Python** と名付けられた詩で、Python のシェルで `import this` と入力することで読むことができます。とにかく面白いので下手な

---

<sup>\*1</sup> 原文は <http://www.python.org/dev/peps/pep-0001/>、その翻訳は <http://sphinx-users.jp/articles/pep1.html>

がら私が翻訳したものも載せておきますが、PyJUG に日本語訳があるので<sup>\*2</sup>、そちらの訳も参照して下さい：

---

美は醜に勝り。(Beautiful is better than ugly.)  
直は喻に勝る。(Explicit is better than implicit.)  
素は組に勝る。(Simple is better than complex.)  
組は混に勝る。(Complex is better than complicated.)  
平坦は入籠に勝る。(Flat is better than nested.)  
疎は密に勝る。(Sparse is better than dense.)  
読み易さは重要なり。(Readability counts.)  
法を破らんが為の特例は特例に能わず。  
(Special cases aren't special enough to break the rules.)  
然れど実は理を破る。(Although practicality beats purity.)  
エラーは黙認すべからず。(Errors should never pass silently.)  
鎮めたるを除きて。(Unless explicitly silenced.)  
五里霧中、恣意に囚われること勿れ。  
(In the face of ambiguity, refuse the temptation to guess.)  
只一無二の大道あらん。  
(There should be one— and preferably only one —obvious way to do it.)  
然れど、汝、彼の和蘭人にあづんば、先ずは道難し。  
(Although that way may not be obvious at first unless you're Dutch.)  
成すべきを直ちに成せ。(Now is better than never.)  
然れど\*拙速\*よりも待つが果報もあり。(Although never is often better than \*right\* now.)  
語り得ぬ実装は悪き觀念ならん。  
(If the implementation is hard to explain, it's a bad idea.)  
語り得る実装は善き觀念ならん。  
(If the implementation is easy to explain, it may be a good idea.)  
名前空間は轟々たる大乗なり、奮励して用うべし！  
(Namespaces are one honking great idea – let's do more of those!)

---

さて、いかがでしょうか？この詩から Python は簡素さを旨とする実務的な言語であることが伺えるでしょう。それでは幾つかの Python の PEP に従ってプログラム作成の流儀を細かく見ることにしましょう。

#### 4.2.1 プログラム作成の流儀

Sage のプログラム作成の流儀は Python のプログラムの書き方に関連するプロセス PEP の PEP-8 と文書文字列 (docstring) に関する情報 PEP の PEP-257 に従います。

ここではまず Python コードの様式案内という表題の PEP-8 を紹介しましょう。この PEP は「愚かな一貫性は小人物に憑いたおばけである」を見出に持ち、プログラムというものは書かれる頻度以上に読まれる頻度が高いということと、このガイドラインの目的が、

---

<sup>\*2</sup> <http://www.python.jp/Zope/Zope/articles/misc/zen>

プログラムの可読性を高めて広範囲の Python プログラムに施策を一貫させることにあると明言され、その内容は Python 以外の言語でも有用なものです。では、PEP-8 の骨子を以下に纏めておきましょう：

■一行の行数について： 一行の最大長は 79 文字とします。

■字下げについて： 字下げの一段は空白文字 (space) の 4 文字分とし、空白文字とタブの混在を推奨しません。

■空行の入れ方： トップレベルの函数とクラス定義の間は 2 行空け、クラス内部でのモジュール定義の間には一行空けます。函数内部でも論理的な区分を明瞭にするために空行を用います。

■ファイルエンコーディングについて： ASCII、または Latin-1 エンコーディング (ISO-8859-1) が望ましく、Python 3.0 以降は UTF-8 が望ましいとされています。もし、文字列に非 ASCII 文字列が含まれているときは “\x”, “\u”, “\U” 等のエンコーディングを示す記号を文字列の先頭に置くことで文字コードを明確に示します。

■import 文の書き方： import 文で読み込むパッケージは個別に読み込むべきです。パッケージ内部の import 文では相対ではなく絶対パッケージパスを用べきです。これは名前空間を混乱させる原因を除外するためです。ここで悪い例を示しておきましょう：

#### 悪い例

---

```
from test import *
```

---

このような import 文の使い方ではモジュール test に含まれる函数や変数に何等の識別子が付かないために既存の名前と衝突が生じる可能性があります。もし既存の名前を置換することが目的であれば問題はありませんが、そうでなければ名前の衝突が生じないように ‘import test’ でそのまま読み込もうか、あるいは ‘as’ を用いて識別子を変更すべきです：

#### 良い例

---

```
import test as tst
```

---

例を補足すると、test に ‘neko’ という函数を定義していれば最初の import 文の例では Python 上で ‘neko’ という名前の函数を定義していれば test パッケージの函数 ‘neko’ で書き換えが生じます。後者の import 文で読み込んだ場合は test パッケージで定義された函数 ‘neko’ は ‘tst.neko’ という名前が与えられ、既存の函数 ‘neko’ との名前の衝突が生じません。なお、ここでの識別子は import 文で as 節がなければパッケージの名前、as 節が

あればそこで指示された文字列です<sup>\*3</sup>.

**■空白文字の利用について:** 余計な空白文字の利用を避けること. 演算子や式を合せるために無駄な空白を入れるようなことを避けるべきです. ただし, 可読性を高めるために二項演算子の両端に空白文字を一つのみ入れたり, 算術演算子の前後に空白文字を入れるべきです. ただし, 記号“=”をキーワードやパラメータの既定値として用いるときは前後に空白文字を入れないようにします.

**■註釈の書き方:** ソースコードと矛盾する註釈は 1 それがないとき以上に問題になります. そのためにソースコードを変更すれば註釈の更新も優先して行うべきです. なお, 短い註釈では最後のピリオドを省略します. また英語を母国語としなくても記述したプログラムがさまざまな言語の利用者に読まれる可能性があれば英語で記述すべきです.

**■文書文字列の書き方:** PEP-257 に準拠します. 全ての公開モジュール, 函数, クラス, モジュールには必ず文書文字列を def 節の直後に記載します. 文書文字列が複数行にわたるときは最後の引用符 ‘"""’ を単独の行に記載します.

**■バージョンの記録:** ソースファイル内部に Subversion, CVS, RCS 等のバージョン情報を持たせる必要があるときは以下のように記述すべきです:

---

```
__version__ = "$Revision$"  
# $Source$
```

---

これらの行はモジュールの文書文字列よりもうしろで, 他のソースコードよりも前に空行で前後を分けて記述します.

**■命名規則:** 推奨の命名規則がありますが, 既存のライブラリがそれと異なる書式で記載されていれば内部の一貫性を優先して命名規則に従わなくとも良いことになっています. 代表的な命名方法には以下のものがあります:

---

<sup>\*3</sup> as 節を付ける際, そのパッケージがプログラム内における立場を明瞭にするグループ(目的, 機能, 由来等)とすると良いでしょう.

## 命名規則

b	小文字一文字.
B	大文字一文字.
lowercase	小文字のみ.
lcs_w_underscores	小文字列を ‘_’ で繋げたもの.
UPPERCASE	大文字のみ.
UCS_WITH_US	大文字列を ‘_’ で繋げたもの.
CapitalizedWords	ラクダの瘤表記 (各語の先頭文字のみを大文字で結合.).
mixedCase	小文字と大文字の混合
CWs_With_Us	各語の先頭文字のみを大文字で ‘_’ で結合.

ここで挙げた命名法に加えて短い接頭辞を付けるという Python あまり利用されない様式もあります。たとえば X11 ライブラリの公開函数の命名法では函数名の先頭に ‘X’ を用います。ところで Python ではオブジェクト名が接頭辞、函数名でモジュール名が接頭辞になるために例外的な命名法になります。この命名規則は従来のプログラムとの互換性のための用いるべきで、名前空間をむしろ活用すべきです。

Python で避けるべき命名として、小文字の ‘l’、大文字の ‘o’、大文字の ‘I’ を一文字の変数名として利用することを挙げています。これらは ‘l’ や ‘0’ と混同し易いからです。その他の命名規則を以下に記しておきます：

- モジュール名：記号 “\_” を含まない小文字のみとします。これは、Python のモジュール名はファイル名に反映されるために OS のファイル名の制約、たとえば、大文字小文字の区別をしないこと<sup>\*4</sup>や長い名前は短縮されるといった制約を受ける可能性があり、それらの可能性を排除するためです。
- クラス名：「ラクダの瘤表記」を用います。また、内部のみで利用するクラス名の先頭には記号 “\_” を追加します。
- 例外名：例外がクラスであるためにクラスの命名規則を適用しますが、このときに ‘Error’ という語をうしろに付けます。
- 函数名：小文字のみ、あるいは可読性のために記号 “\_” で語を区切れます。mixed-Case は互換性を保つことを目的とした利用に限定します。
- 大域変数名：函数と同様の規則で命名します。

---

<sup>\*4</sup> MS-Windows の FAT、VFAT や NTFS、OSX の HFS+ は大文字と小文字の区別をしないファイルシステムです！大文字と小文字が混入した状態でファイル名が見えているからといって OS が区別している訳ではありません！

- フィードバック: インスタンスマソッドの第1引数を必ず `self` にし、クラスマソッドの第1引数を必ず `cls` にします。
- 定数: 全て大文字で記号“`_`”を使って語を分離します。

■**継承のための設計:** 継承を目的とした場合の属性名の命名規則を次に列記しておきます:

- 公開属性の先頭に記号“`_`”を付けないないようにします。
- 公開属性の名前が予約語と衝突するときは名前の最後に記号“`_`”を付けます。
- 公開データ属性は属性の名前を公開することが最善です。
- 継承を意図したクラスにサブクラスからの利用を望まない属性があるときは、その属性名の先頭に記号“`_`”を付けて末尾に記号“`_`”が付けられないかを考えましょう。

■**プログラミングにおける推奨案:**

- プログラミングでは Python の実装の欠点を引き出さないようにすべきです。
- `None` と比較を行うときは演算子“`is`”や“`is not`”を用いるべきです。また、‘`if x is not None`’という条件を‘`if x`’と記述しないようにします。
- クラスを用いた例外は文字列を用いた例外より望ましい。
- 例外を発行するときは‘`raise ValueError('message')`’を利用します。例外の引数が長いときは書式を整える場合は括弧を用いる表記にすべきです。
- 例外を補足するときに‘`except:`’で受け取るのではなく、どの例外を補足するかを明示すること。‘`except:`’を用いるのは例外処理がトレースの結果を表示したり、ログに保存するときとコードが何かの後片付けをさせる必要があるときの二つに限定すると良いでしょう。
- すべての `try/except` 節で `try` 節には最低限のコードを記述すること。バグの隠蔽が生じることを避けるためです。
- `string` モジュールではなく文字列メソッドを用いること。文字列メソッドの方が高速で、UNICODE 文字列と同じ API を共有しているためです。
- 接頭辞、接尾辞を調べるときに文字列のスライス処理は避けること。函数 `startswith()` や `endswith()` を用いるべきです。
- オブジェクト同士の型の比較では函数 `instance()` を用い、函数 `type()` 等を使って型を直接比較しないこと。たとえば、オブジェクトが文字列であるかを調べるとき

に UNICODE 文字列の可能性もあります。

- 列の処理では空の列が ‘false’ であることを利用します。
- Boolean を使った条件分岐で演算子 “==” は不要です。その分、冗長な処理になります。

#### 4.2.2 Sage の様式

Sage では PEP をそのまま継承する訳ではありません。この Sage の流儀は [http://doc.sagemath.org/html/en/developer/coding\\_basics.html](http://doc.sagemath.org/html/en/developer/coding_basics.html) に記載されています。ここではその骨子を簡単に纏めておきましょう：

- プログラム内の字下げに空白 4 文字を用いてタブは使いません
- 関数名が全て小文字であれば文字 “\_” を用いて切り分けます
- クラスや主要な関数名では「**らくだのこぶ記法 (CamelCase)**」を用います

最初の字下げですが、Python では条件分岐や反復処理等にて、その構造を視覚的に明瞭にするために字下げを行います。この字下げの文字数は Python と同じ空白文字 4 文字が推奨されています。次に、Python では関数名として小文字のみなら ‘set\_some\_value’ のように記号 “\_” を区切記号として使った文字列とするか、‘SetSomeValue’ のように大文字を適宜利用する「**らくだのこぶ記法**」が使えます。ただし、クラスや主要な関数名では ‘PolynomialRing’ のように「**らくだのこぶ記法**」を用いることになっていますが、この基準は絶対的なものではなく、判り易さを重視するために関数名は「**らくだのこぶ記法**」ではなく「**大文字**」を用いることも許容させてています。たとえば、Sage の開発者マニュアルに記載されているように **Matrix\_integer\_dense.LL** という上記の指針から外れる命名もあります。この Sage の命名の指針はあくまでも名前から処理内容が明瞭となることを重視した結果であり、判り易さを犠牲にして守らなければならないような絶対的な指針にしていません。

### 4.3 ファイル名やディレクトリ名に関する指針

Sage のファイルやディレクトリ名にも指針があります。これはディレクトリ名が英語の複数形であったとしてもファイル名は单数形にします。たとえば環を定義するファイルはディレクトリ ‘rings’ に格納され、定義ファイルは ‘polynomial\_ring.py’ と表記します。ただし、ディレクトリ名を英語で複数にする必要はありません。たとえば、多項式環に関するファイルはディレクトリ ‘rings/polynomial’ に収納されています。

## 4.4 ライブラリに関する指針

Sage のライブラリファイルのヘッド部分は次の書式とします:

```
"""一行の概要
<>
<Paragraph description>
...
AUTHORS:
- 貴方の名前<> 年月日(--): initial version
- 修正者の名前年月日<>(--): 短かい説明
...
- 修正者の名前年月日<>(--): 短かい説明
...沢山の例題
<>
"""
#*****
# Copyright (C) 20xx 貴方の名前貴方の <e-mail>
#
# Distributed under the terms of the GNU General Public License (GPL)
# as published by the Free Software Foundation; either version 2 of
# the License, or (at your option) any later version.
# http://www.gnu.org/licenses/
#*****
```

Sage に限らず Python で文書は非常に重要視され, Sage でも「**一つの例題は幾千の言葉に優る**」とあります。

## 4.5 文書文字列の利用について

Sage の**全て**の函数は「文書文字列 (docstring)」を持たなければなりません。文書文字列は Python, Lisp, Clojure, Matlab や Yorick では註釈として用いられますが, C や FORTRAN の註釈や javadoc のような特定の書式を持った註釈はプログラムの動作には無関係であるのに対し, 文書文字列はプログラムが動作している間も保持されて必要に応じて参照できる点で大きく異なります。たとえば, MATLAB や Yorick では文書文字列をオンラインヘルプとして活用しています。ここで Python の文書文字列の書き方は PEP-257 で明示的に示されています。まず, Python の文書文字列は, 文字列を二つの二重引用符 """ で """三毛猫"""" のように括った文字の列としての構造を持ちます。この文書文字列には函数やモジュールの入出力, 例題や参照の解説を行うために **INPUT:**や **OUTPUT:**, **EXAMPLE:**や **SEEALSO:** といった見出を用い, それらの記述方法に従います。ところで, この文書文字列を MATLAB やその類似の言語のように単なる文

字列のままにしても昔の計算機ならさておき現在の強力な処理能力を持つ計算機の能力を眠らせておくにはもったいない話です。むしろ、テキストファイルとしても可読性が高くてそれを処理することで一層の情報や文書としての質を上げることはできないでしょうか？このことを可能にするのが組版指示（マークアップ、markup）言語です。古くは TeX や近年では HTML がありますが、これらは処理を行う以前のテキストファイルで可読性が高いものとは言えません。この点を改良したものとして Markdown や reStructuredText(reST 等と略記) と呼ばれる言語で、テキストファイルである程度の WYSIWYG を実現しており、Python では reST を文書文字列や PEP で標準的に利用することになっています。

## 4.6 reStructuredTextについて

### 4.6.1 reStructuredText の概要

reStructuredText<sup>\*5</sup>は名前から予想できるように組版指示（マークアップ）言語です。この reStructuredText は reST, RST, ReST と略称で表記されることがあります。ここでは略記する場合は reST と表記することにします。この reST は記述が容易であり、後述の Docutils を利用して整えた文書にしなくても読み易い文書になることを目的としたプレーンテキストのための言語 (WYSIWYG plane-text markup language) です。

reST は Python の文書の記述で標準的に用いられています<sup>\*6</sup>。ここで関連する PEP としては PEP-256, 257, 258, 287 で、特に PEP-287 が reStructuredText を Python の標準の文書文字列と PEP 等のファイルの標準的な書式として提案しています。この PEP-287 で文書文字列の書式として：

1. 一般人でも読み易いソースコードであること。
2. 通常のテキストエディタでも編集しやすいものであること。
3. モジュールの分析から演繹された情報を含む必要がないこと。
4. 他の主要な組版指示言語に変換するに十分な情報構造を持っていること。
5. 文書文字列でモジュール全体の書き換えがその組版指示言語を煩わしく思わずに行えること。

という要求があり、reST はこれらの要求をみたすものとして提示されています。この言語で記述した文書はプレーンテキストとして記述され、文書の構成も HTML や LATEX の

---

<sup>\*5</sup> “reStructured Text”ではなく一語の“reStructuredText”です。

<sup>\*6</sup> 文書が reST であることが必須ではありません。文書としてはプレーンテキストであればよいのです（参考：<https://docs.python.org/devguide/documenting.html> の冒頭の註）

文書をプレーンテキストの要素を用いて代用した表記です。この表示は古典的な数式処理、たとえば Maxima でテキスト端末向けに数式をアスキーアート風に表現する方法があります：

Maximaによる数式の表示例

```
(%i1) integrate(f(x),x,-inf,inf);
          inf
          /
          [
(%o1)      I f(x) dx
          ]
          /
          -inf
(%i2)x*x-2*x+1;
          2
(%o2)           x  - 2 x + 1
```

この例では函数の積分  $\int_{-\infty}^{\infty} f(x)dx$  と多項式  $x^2 - 2x + 1$  を表示したのですが、共にアスキーワードを使って数式の表現を行っています。reST の文書はちょうどこのアスキーアート風に文書が本来あるべき姿をアスキーアート風に表示したものになっており、まさに WYSIWYG をアスキーアートで実現したものになっています。ただし reST は Docutils が提供する命令を利用することで HTML や TeX 等の組版指示言語の文書に変換が可能であり、それらをレンダリングすることでさまざまな媒体で著者が意図した文書を再現することが可能となっているのです。

なお SageMathCloud ではシェルに用いている Jupyter Notebook の機能を用いて reST に対応した WYSIWYG エディタが実装されており、LaTeX の場合と同様に reST 文書の編集が可能となっています。Docutils で LaTeX や HTML に変換することを必要とせずにその出来上がりを確認しながら文書の編集が可能であり、その利用価値は極めて高いものになるでしょう<sup>7</sup>。

---

<sup>7</sup> SMC では組版指示言語 Markdown の編集も可能です。reST と Markdown の両者の比較は <http://www.unexpected-vortices.com/doc-notes/markdown-and-rest-compared.html> を参照のこと。

#### 4.6.2 Docutils について

この reST の構文解析器は Python で記述された文書処理のためのツール群である Docutils に含まれており, reST を HTML, XML, LaTeX, ODF といった他の組版指示言語の文書に容易に変換することができます:

Docutils の命令の対照表

rst2html	HTML 形式への変換
rst2latex	LATEX 形式への変換
rst2man	UNIX の man ファイル形式への変換
rst2odt	ODF 形式への変換
rst2xml	XML 形式への変換

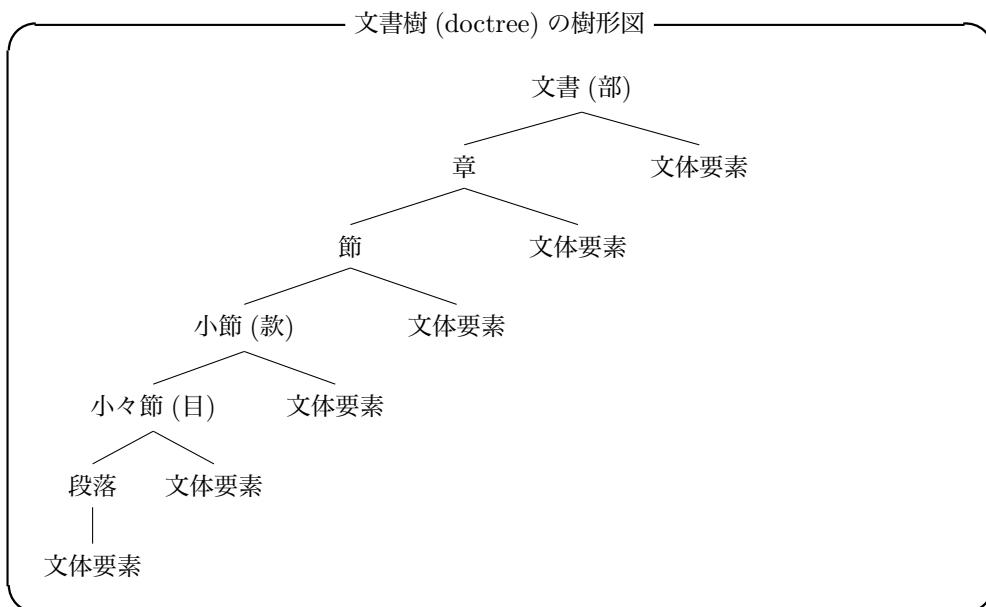
たとえば reST ファイル test.rst を HTML に変換するときは ‘rst2html test.rst’ で行えます。このときの出力は標準出力で行われるのでリダイレクトでファイルに落すといった工夫が必要です。とはいえ reST で一度文書を記述してしまえば、Docutils の命令を使って主要な組版指示言語のファイルに変換可能であり、さまざまな利用環境で最適の文書の表示を行うことが可能です。また通常の組版指示言語よりも大幅に簡易化された仕様で、テキストファイルとしても他の組版指示言語でレンダリングされた結果に近い表現となっていることは、どのような環境でも作成可能なだけではなく、文書の作成の一律化、過剰に華美にならずに無駄な労力を費す必要がないといった利点があります。

なお、Sage には Docutils や後述の Sphinx がインストールされているために、これらの Docutils 等のパッケージや関連するアプリケーションを自分で入れる必要が全くありません。このように基本的な環境が一通り揃えられていることが Sage の大きな利点なのです。

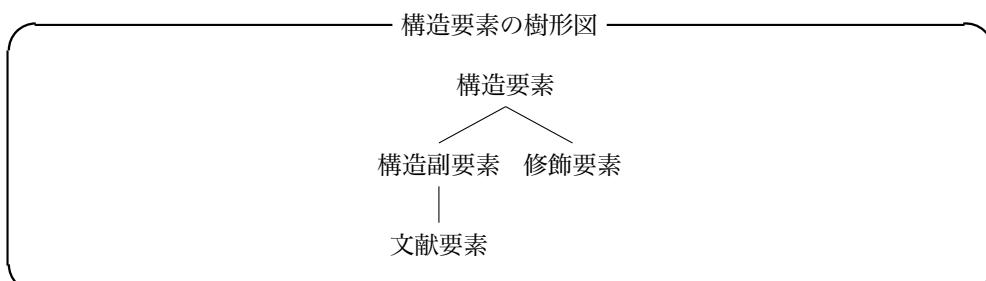
#### 4.6.3 reST の文の構造

reST は HTML や LATEX のような組版指示を含むプレーンテキスト文書ではありません。ただ、WYSIWYG 的にプレーンテキストを構築すると構文解析器によって意図した文書が構成されるというものです。ここでは reST の文書の構造について述べることにします。

reST での文は Docutils の構文解析器によって「文書樹 (doctree)」として分析されます。この文書樹は reST の文の構造を示すもので、その樹形図は以下のものになります：



このように reST の文章は部, 章, 節, 小節 (款), 小々節 (目) という章立てに対応する「区分 (section)」があり、各区分には本文を包含する「文体要素」を配置することができます。また章立てに対応する区分はその文書の区分の入れ子の深さでその章立ての立ち位置 (部, 章, 節等) が定まります。そしてこの章立て自体にも、その章立ての表題等を表現するための構造、すなわち「構造要素 (structural element)」で構成されます。この構造要素の樹形図を次に示しておきます：



この構造要素の樹形図で示すように構造要素には構造副要素、文献要素と修飾要素から構築されます。そして、これらの構造要素として具体的には以下のものがあります：

#### 構造要素

---

構造要素	document, section, topic, sidebar
構造副要素	title, subtitle, decoration, docinfo, transition
文献要素	address, author, authors, contact, copyright, date, field, organization, revision, status, version
修飾要素	footer, header

---

これらの要素の概要を述べると、まず「**構造要素**」が区分の構造を定めます。それから「**構造副要素**」が見出、表題や見出の飾り等を表現します。そして「**文献要素**」が著者の情報等を表記し、「**修飾要素**」が文書のヘッダーやフッターを表現します。このように構造要素は区分の枠組を定める働きを行います。

reST 文書の本文を構成する要素は「**文体要素 (body element)**」と呼ばれ、「**文体副要素**」、「**複合文体要素**」、「**単純文体要素**」から構成されます。ここで本文を直接含むことがあるのが文体副要素と単純文体要素であり、複合文体要素は構造要素と文体要素の中間的な存在です。また単純文体要素は必ず空行、あるいは幾つかのテキストデータを含みます。文体要素に含まれる要素を以下に示しておきます：

#### 文体要素

---

文体副要素	attribution, caption, classifier, colspec, field_name, label, line, option_argument, option_string, termtitle, subtitle, decoration, docinfo, transition, definition, definition_list_item, description, entry, field, field_body, legend, list_item, option, option_group, option_list_item, row, tbody, tgroup, thead
複合文体要素	admonition, attention, block_quote, bullet_list, caution, citation, compound, container, danger, definition_list, enumerated_list, error, field_list, figure, footnote, hint, important, line_block, note, option_list, system_message, table, tip, warning
単純文体要素	comment, doctest_block, image, literal_block, math_block, paragraph, pending, raw, rubric, substitution_definition, target

---

行内 (inline) 要素は要素内部に直接本文を含むことができる要素で、単純文体要素に包含されます：

### 行内要素

---

abbreviation, acronym, citation\_reference, emphasis, footnote\_reference, generated, image, inline, literal, math, problematic, reference, strong, subscript, substitution\_reference, superscript, target, title\_reference, raw

---

この reST の文書樹は構文解析器向けの表現で、reST 文書の構造を明確にするものですが、利用者はこういった文書の構造を反映するように文書を作成している訳ではありません。むしろ、ワープロで文書を作成するような感覚で文書を生成しているのです。以降は具体的に reST の構成要素について述べることにします。

#### 4.6.4 reST の構成要素

ここでは実際に reST 文書を作成するにあたって必要な機能について具体的に述べることにします。reST は HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X のような組版指示言語ですが、プレーンテキストで WYSIWYG 的な編集が行えます。この文書の構成は文書樹として構文解析器で分析されますが、実際の編集は非常にワープロ風です。ただし、そのプレーンテキストによる表現が reST の要素に対応してゆきます。この要素の区切として空行と空白文字が大きな意味を持ちます。

##### 構成要素としての空行

空行は構成要素の区切りとして用いられます。したがって、構成要素の切り替えが必要な場合には必ず一つ空行を入れてから新たに構成要素の記述を行うことになります。この空行が有効に利用されていなければ、構成要素の区切が構文解析器によって認知されないことに繋り、HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X 等への変換を行った際に自分の意図したとおりの文書が得られない原因になります。この文書で要素の記述を示すときに水平線の破線で改行を表現します。水平線が二本存在する場合は上の行と下の行に二つの改行が存在することから、一つの空行が存在することを示します。

##### 構成要素としての空白文字

reST 文書では要素内部の区切として空白文字が用いられます。たとえば箇条書のときの番号と項目の区別のため、あるいは明示的な指示で用いられる記号“..”と具体的な指示や引数との同一行内での区別のために用いられます。また、文体要素間の構造を明確にするためにも空白文字を用いた字下げが用いられています。この構造を明瞭にするために用

いられる字下げでは同一要素内の各行の始点をこの字下げの水準に合わせなければなりません。ここで、この文書では要素の記述を示すときに縦線で揃えるべき水準を示し、破線の場合はその破線の前に空白文字が入ることを意味しますが、実線の場合は空白文字を入れる必要性はなく、単なる水準以上の意味を持ちません。

### reST の構成要素

reST の構成要素を次に示します:

#### reStructuredText の構成要素

- 文体要素 (Body element)
  - 段落 (Paragraph)
  - 見出と章立
  - 簇条書 (List)
  - そのままの区画 (Literal block) と引用 (Quote)
  - 表 (Table)
  - 脚注 (Footnote)
  - 引用 (Citation)
  - ハイパーリンク (Hyperlink)
  - 指示 (directive)
  - 代入定義 (Substitution definition)
  - 註釈 (Comment)
- 行内組版指示 (Inline Markup):
  - 強調
  - ハイパーリンク参照
  - 脚注参照
  - 引用参照
  - 代入参照
  - 独立ハイパーリンク
- 単位 (Unit):
  - 長さの単位
  - 百分率の単位

reST は上のように文体要素 (Body Element), 行内組版指示 (Inline Markup) と単位 (Unit) に分類されます。基本的に文体要素が文章の大本を構築し、行内組版指示が reST 文書の行の強調等の飾りやハイパーリンクといった機能を与えることになります。以下、各項目について順番に解説します。

#### 4.6.5 文体要素 (Body Element)

文体要素は reST 文書の中核を成す要素で、通常の文書作成で入力したり整形したりする文体そのものに該当します。ただし、文字の強調やハイパーリンクといった機能は文体要素ではなく行内組版指示要素が受け持ちはます。この文体要素はプレーンテキストを利用したアスキーアート風の WYSIWYG で編集を行うことを特徴としています。ただし、ここで明示的指示と呼ばれる組版指示があり、こちらはアスキーアートで表現が困難なもの、たとえば、画像の挿入といったものは先頭に “..” を配置し、それから具体的な指示を記載するという命令的な指示を採用しています。このなかで最も多機能なものが「指示 (directive)」と呼ばれるものです。このディレクティブについては別にその詳細を説明することにし、ここでは概要のみを述べることにしています。

##### 段落 (Paragraphs)

reST 文書で最も基本的な要素です。一行以上の空行で区切られた文字列から構成され、文書樹では単純文体要素 paragraph として解釈されます。Python では字下げもプログラムの重要な要素ですが、このことは reST でも同様で同じ段落の全ての行の字下げの水準は左揃えで全て同一水準でなければなりません。次に一例を示しておきます：

段落はこのような文字の羅列です。そして、段落の区切りは空行です。だから、ただの改行だけでは段落の区切りにはなりません。||

この例では 7 行にわたって記述されていますが、間に空行が一つだけしかないために reST の構文解析器による解釈では段落 (paragraph) が二つの文書になります：

##### 段落の解釈例

段落はこのような文字の羅列です。そして、段落の区切りは空行です。  
だから、ただの改行だけでは段落の区切りにはなりません。

##### 見出と章立

見出と章立は文書樹で title と section に分析されます。見出の記述は見出にする文字列の直上と直下の段に文字列長よりも長く記号 “=”, “-” 等の非英数字の 7 ビットアスキーワードから一つを選択し、その文字を見出行と同程度か、より長く挿入します。ここで reST の章立は、部、章、節、小節（款）、小々節（目）と段落で、見出もこれらに対応するものになります。したがって、この方法で指示できる見出は部、章、節、小節（款）、小々節（目）、段落に

対応する 6 種類であり、特に部と章の見出は中央揃えが行われます。この章立は内部的にはその文書の文書樹にそのまま対応することになります。だから指示自体は 7 種類以上でなくても章立の関係から意味のある指示にはなりません。このこともあって実質的に 6 種類のアスキー文字のみが使えます。さらに見出とアスキー文字との関係は reST 文書内部で見出として現われた順番で文書樹が定まるために、文字自体と章立が直接関係付けられている訳ではありません。

見出と他の reST の構成要素の間には空行を置きます。また見出に続けて置かれた組版指示のない行は通常の段落 (paragraph) として扱われます。以下に具体例とその HTML 文書への変換結果を示しておきましょう：

```
EXAMPLES
~~~~~
example1
=====
example2
=====
example3
!!!!!!!
example4
#####
example5
$$$$$$$
```

EXAMPLES
example1
example2
example3
example4
example5

図 4.1 reST の見出  
(HTML)

これを `rst2html.py` を使って HTML に変換すると図 4.1 の結果が得られます。ここで L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X への変換は `rst2latex` で行いますが、HTML と同等の結果が得られます。基本的に HTML と L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X への変換はほぼ同等の結果が得られますが、一部の機能で L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X が対応していない場合もあり、HTML の方がそのような問題は少ないようです。文書の再現性では SageMathCloud に実装された reST エディタに付属の viewer が最も明瞭な表示を行なっていると思います。reST 文書の「明示的な指示」、

特に指示 (directive) によるものは、その reST 文書だけで目的とする文書の姿が判り難いために必要に応じて L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X への変換結果や SMC の reST エディタによるレンダリングの結果を示すことになります。

### 箇条書 (List)

reST の箇条書には先頭に記号付く数字なしの箇条書、数字が付く数字付の箇条書と定義箇条書と呼ばれる箇条書の三種類があります。文書樹で数字なしの箇条書の複合文体要

素 bullet\_list, 同様に数字付きの箇条書が enumerate\_list になります。これらの箇条書双方の項目と記載事項が文体副要素 list\_item に対応します。reST では、行の先頭に記号 “-”, “\*”, “+” のいずれかを置けば番号なしの箇条書、数字を置けば数字付の箇条書になります。ここで番号付箇条書では次の番号表記が選べます：

数字表記		
種類	番号表記	範囲
数字	0, 1, 2...	0 から上限なし。
アルファベット (大文字)	A, B, C...	A から Z まで。
アルファベット (小文字)	a, b, c...	a から z まで。
ローマ数字 (大文字)	I, II, III...	I から MMMMCMXCIX(4999) まで。
ローマ数字 (小文字)	i, ii, iii...	i から mmmmcix(4999) まで。

番号表記では通常の数字とローマ数字が選べます。開始番号は上記の表の範囲内であれば何でも構いません。また番号の飾りとしてピリオド “.”, 括弧 “()” と半括弧 “)” の何れか一つのみを併用することができます。そして番号の自動振当ても記号 “#” で行えます。ピリオドなどの番号飾りを行っている場合は文字飾りは表記し、番号のみを記号 “#” で置き換えるなければなりません。ただし、この略記方法は番号のみで数字なしの箇条書に用いてはなりません。ここで番号なしと番号付きの箇条書の基本的な記述を以下に示します：

番号なしと番号付の箇条書の記述	
‘表記記号’	‘項目’
	-----
	(文体要素)+

ここで縦破線が行の空白文字による区切、同様に横破線が改行を示します。また単引用符で括られた文字列は変数を意味し、実際の表記では引用符なしで文字列を記載することを意味します。ここでの表記記号は番号なしであれば “-” 等の番号なしで用いる記号、番号付きであれば “1” 等の番号記号になります。そして縦破線の直後の要素は字下げの水準を揃えることを意味します。この場合は項目と次の文体要素の先頭を揃えることを意味し、文体要素には ‘( )+’ と記載されていますが、この場合は文体要素を一つ以上配置することができる意味します。ただし、空白文字以外の要素は字下げの水準をその文体要素の構造に対応して合せることになります。

番号なしの箇条書と番号付を続ける場合、これらの箇条書は異なる区分になるために空行を入れる必要がありますが、番号付であれば自分で入れたものと自動の箇条書は続けて記述することができます：

```
* これは番号なしの箇条書の
* 一例です。

1. これが番号付の箇条書の
2. 一例です。
#. これが自動番号振りの箇条書の
#. 一例です。
```

箇条書も字下げを用いており、ある箇条書に含まれる項目は同じ字下げの深さを持つていなければなりません。そして、箇条書に含まれる箇条書は空白行で区切られ、親の箇条書よりも深い字下げでなければなりません：

```
* これは
* 箇条書です。

    * これが子箇条書で、
    * このように字下げを
    * 必要とします。

* で、親箇条書をこのように
* 続けることもできるのです。
```

「**定義箇条書**」は定義で用いられる箇条書で、定義を記述して次に改行を入れ、それから字下げを行って定義内容を記載します。文書樹では複合文体要素 definition\_list に相当し、記載事項は文体副要素 definition\_list\_item になります。なお、文体副要素は項 (term) と定義から構成されます：

#### 定義箇条書の記述

```
項
-----+
| 定義
-----+
| (文体要素)+
```

実例を示します：

```
| 白猫白い猫のこと
|
|. 黒い猫ではない
|. 三毛猫黒
,
| 茶, 白の三色の猫のこと.
```

ここで定義の記述は同一水準の字下げを行った複数の行で記述ができますが、reST 文書では一行として扱われます。次に LATEX への変換を示しますが、定義行の文字列が太文字で表示されます：

— 定義箇条書の LATEX への出力例 —

```
白猫 白い猫のこと。黒い猫ではない。  
三毛猫 黒、茶、白の三色の猫のこと。
```

なお、HTML への変換では reST 文書と同様に定義と記述に改行が入ります。ただし字下げはなくなります。このように多少の違いがあるものの HTML と LATEX でほぼ類似の結果が得られます。

フィールドリストは定義箇条書と類似しています。フィールドリストは複合文体要素 field\_list として分析されます。ただし定義リストと異なる点は先頭の項（文体副要素 field\_name に対応）をコロン ":" で括る点です：

field\_list\_item の表記

```
:'field_name': | field_body  
-----+-----  
| (文体要素)+
```

実例を以下に示しておきます：

```
| 白猫  
::: 白い猫のこと。黒い猫ではない  
     .三毛猫  
::: 黒、茶、白の三色の猫のこと。
```

これを LATEX でレンダリングした結果を示しておきます：

LATEX によるレンダリング結果

```
白猫: 白い猫のこと。黒い猫ではない。  
三毛猫: 黒、茶、白の三色の猫のこと。
```

と、このように定義箇条書に類似した結果が得られます。

オプションリストも定義リストに類似していますが、こちらは先頭項と後続項の間に空白文字を二文字以上配置することと、先頭項が定義箇条書のように太文字にされることが

ない点で異なります。また、空白文字が二文字現われるまではオプションの記述として構文解析器で解釈されます。またオプションリストは複合文体要素 option\_list として解釈され、項目が文体副要素 option\_list\_item として解釈されます。この option\_list\_item の表記を以下に示しておきます：

option_list_item の表記	
option_group	記述
	(文体要素)+

ここで文体副要素 option\_group は次の記述になります：

option_group の表記	
項	(引数)+

option\_group は正確には option\_string と呼ばれる項の部分と option\_argument と呼ばれるオプションの引数で構成されます。ただ、これらの項の区切は空白文字一文字のみで行われます。空白文字二文字が現われた時点で option\_group としての構造が終るからです。

### そのままの区画 (literal block) と引用 (Quote)

「そのままの区画」は、単純文体要素 literal\_block として解釈され、区画の前の段落の末尾に文字列 ‘::’ を配置することで開始します。この区画の先頭行として空行をまず挿入し、それから区画の記述を行います。そのままの区画には字下げを伴うものと字下げは共なわないものの特殊記号を配置することで、引用として扱うものの二種類があります：

字下げ付きのそのままの区画	
段落 (paragraph)+::	
	literal_block

引用としてのそのままの区画の場合は、文字列 ‘::’ のある段落の字下げの水準にあわせて記号を配置します：

引用としてのそのままの区画	
段落 (paragraph)+::	
‘記号’	literal_block

---

‘記号’に配置できるもの

---

! " # \$ % & ' ( ) \* + , - . / : ; < = > ? @ [ \ ] ^ \_ ' { | } ~

---

いずれの場合にせよ、文字列 ‘::’ を末尾に配置する行が、文字列 ‘::’ に先行する段落との間に空白文字がない場合、空白文字がある場合、段落が空白文字だけの場合で段落の表示が異なります。具体的には文字列 ‘::’ の前に空白文字があればコロン ‘:’ の表示はありませんが、直前に空白文字が入らなければ先頭のコロン ‘:’ のみが残ります。また、そのままの区画内に組版指示が存在としても無視されます。そのためにプログラムの記述や文書の引用に向いています。ここでは最初に字下げのあるそのままの区画の例を示しておきます：

```
| 例題
|::
| 10 *(23 + 4*5)
| 3 **4** 5空白文字を入れないと例題
|   ‘::’になります。区画内では数式のアスタリスクが強調として解釈されることはありません。例題
|::
| 10 *(23 + 4*5)
| 3 **4** 5空白文字を入れると例題になります
|   ‘ ’ ‘:’ .
|::
| 10 *(23 + 4*5)
| 3 **4** 5    だけの行は表示されません
|::
|   ‘ ’ .
```

つぎに LATEX によるレンダリングの結果を示しておきます。文字列 ‘::’ と段落の間の空白文字の配置による違いに注目してください：

---

LaTeXによるレンダリングの結果

---

例題:

```
10 *(23 + 4*5)
```

```
3 **4** 5
```

空白文字を入れないと‘例題:’になります。

区画内では数式のアスタリスクが強調として解釈されることはありません。

例題

```
10 *(23 + 4*5)
```

```
3 **4** 5
```

空白文字を入れると‘例題’になり‘:’がありません。

```
10 *(23 + 4*5)
```

```
3 **4** 5
```

::だけの行は表示されません。

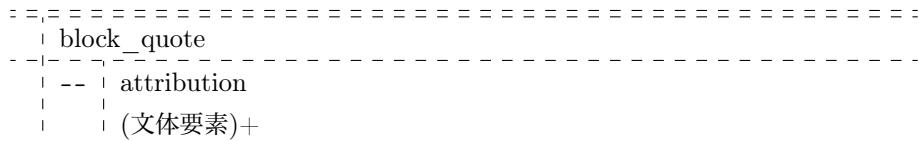
引用としては他に「区画引用 (block quote)」があります。これは複合文体要素 block\_quote として解釈されるもので、段落 (paragraph) 等の次に空行を置き、直前の要素に対して適度な水準で字下げを行ったものです：

---

block\_quote の表記

---

前の要素



このようにそのままの引用の文字列だけの形態に似ています。

### 表 (Table)

reST の表には二種類の表があります。どちらも複合文体要素 table になりますが、一つはアスキーアート風に罫線を描いた格子表 (grid table) と呼ばれるもので、こちらは非常に複雑な表もアスキーアート風に作成することができます。もう一つは列主体の単純な構造を持つ表で、簡素な表 (simple table) と呼ばれる表の二種類です。ここで表の罫線は記

号“-”を主体に用い、罫線同士の交差は記号“+”を用います。また罫線として記号“=”も使えますが、こちらは表の項目と表本体の分離記号として用いられます。

項目行, 列1	項目 2	項目 3	項目 4
項目行はオプション()			
+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+
行 1, 列 1	列 2	列 3	列 4
+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+
行 2 セルは複数列でも		OK.	
+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+
行 3	セルは複数   - 表のセルは		
+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+
行 4		- 文体要素を	
+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+	+-----+-----+-----+-----+

罫線で囲まれた表は等幅フォントで罫線が正確に閉じていなければなりません。また、  
LaTeXへの変換で複数のセルにまたがるセルを有する表の変換はサポート外になっています。  
ただし、HTMLへの変換は問題ありません。

罫線で囲まれた表に対して簡素な表は空白文字を使って列を明示的に分離するだけです。この簡素な表でもセルの結合は可能です。この表の例を以下に示しておきます：

===== ===== =====入力出力		
A	B	A and B
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F
=====	=====	=====

レンダリングの結果を図 4.2 に示します。こちらは格子表のように見たままの表を構成するのとはいささか異なります。表の開始行で記号“=”を使って表の列を定義し、空白文字を使って列の区切りとします。この開始行は表の終了行でも用いられます。ヘッダ部分の区切りには記号“-”を用います。ヘッダ部分のセルの結合は開始行の列の区切りを表現する空白文字と同じ列に空白文字を置かなければなりません。

入力		出力
A	B	A and B
T	T	T
T	F	F
F	T	F
F	F	F

図 4.2 レンダリング結果

いようにヘッダの項目を記載します。ヘッダの終了は開始行の記号“=”を記号“”で置き換えた行を配置することで示します。項目に箇条書を含めることも可能です。この場合は1列目に関しては箇条書の先頭行の1列目のみに項目を記載して他は空白文字のみとし、2列目以降に行単位で箇条書の記述を行います。番号付の箇条書では記号“#”による番号の自動割当も可能です。

このように reST の表は HTML や L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X のような組版指示言語と比べてもほとんど「落書き」のように直観的な方法で比較的複雑な表さえも容易に記述することができるのです。

### ハイパーリンク (Hyperlinks)

ハイパーリンクには reST 文書外部に標的を持つ外部リンクと reST 文書内部に標的を持つ内部リンクの二種類があります。後述の「脚注」と「引用」は内部リンクに類似したものになります。

ハイパーリンクの表記

---

..		‘名称’	:	
- - +	- - - - -	(文体要素)	+ - - - -	

---

### 脚注

脚注は脚注をつけられる側と脚注の対で構成され、reST 文書中に ‘[ ]\_’ で括られた番号や記号からの対応する註へのハイパーリンクを表現します、そして中からのリンクを受けるある種の箇条書がここで述べる本来の註で、複合文体要素 footnote として解釈されます：

脚注の表記

---

..		[ ‘ラベル’ ]	‘脚注’	
- - +	- - - - -	(文体要素)	+ - - - -	

---

ここでラベルに記載可能なものは数字、記号“\*”と“#”を除く文字列です。記号“#”と“\*”は構文解析器側による自動番号割当と記号割当に関連します。そして註と註へのリンクは ‘[ ]’ 内部の表記を合わせるか、註の箇条書としての位置を合わせるといった工夫が必要になります。

```
[2]_ will be "2" (manually numbered),  
[#]_ will be "3" (anonymous auto-numbered), and  
[#label]_ will be "1" (labeled auto-numbered).  
  
.. [2] This footnote is labeled manually, so its number is fixed.  
  
.. [#label] This autonumber-labeled footnote will be labeled "1".  
It is the first auto-numbered footnote and no other footnote  
with label "1" exists. The order of the footnotes is used to  
determine numbering, not the order of the footnote references.  
  
.. [#] This footnote will be labeled "3". It is the second  
auto-numbered footnote, but footnote label "2" is already used.
```

### 引用 (Citation)

脚注と同様の表記で類似のハイパーリンク機能を表現するのですが、脚注と違い引用のラベルが数字や記号以外の文字列で、複合文体要素 `citation` として解釈されます：

#### 引用の表記

```
.. + [‘文字列’] ‘引用’  
- - +-----+-----+-----+  
| (文体要素)+
```

```
Here is a citation reference: [CIT2002]_.
```

```
.. [CIT2002] This is the citation. It's just like a footnote,  
except the label is textual.
```

### 指示 (directive)

書式が定められたテキストや画像等のオブジェクトを包含するための機構の一つです。Sphinx が指示を多用しています。この指示については §4.6.7 で詳細を説明することにします。

## 代入定義

### 註釈

#### 4.6.6 行内組版指示

行内組版指示は文体要素とは異なり、行を構成する一部の文字列に対してイタリックや太文字等の強調を行うことを目的としたものと、脚注やハイパーリンク等の機能を実現させることを目的としたものがあります。

### 強調

文字列を特定の文字列（強調文字列）で括ることで挟まれた文字列の強調表示を実現します：

強調表示の記述			
‘強調文字列’	‘文字列’	‘強調文字列’	(他の文字列)*

ここで可能な強調表示はイタリック、太文字と固定長の三種類で、そのために用いる文字列は“\*”，“\*\*”と“`”です。また，“`”を使ってはハイパーリンクを表現することも可能です：

行内組版指示の一覧		
組版指示	レンダリング例	表記例
イタリック	<i>italic</i>	*italic*
太文字	<b>bold</b>	**bold**
固定長	<code>verbatim</code>	‘verbatim’
ハイパーリンク	<u>python</u>	‘python <www.python.org>’

このように強調すべき文字列を括る文字列としてアスタリスク“\*”とバッククオート“`”が用いられていますが、もしも文中にこれらの文字が行内組版指示の要素以外、要するに指示ではなく単なる文字として用いる場合はバックスラッシュ“\”\*8をそれらの文字の先頭に置くようにします。なお、この強調の仕方は日本語と英語との表記の違いが顕著になります。まず英語では語の区切りとして空白文字が用いられます。そして強調すべき語はこの空白文字で切り分けられた文字列になるために先頭のアスタリスクは強調しようとする語の直前に置かれることになります。それと同じ状況にしなければならないために日本語で記述するときに強調する文字列の前後に空白文字を入れ、その状態でアスタリスク

---

\*8 日本語のWindows環境やMacOSXではいわゆる円記号“¥”を用います。

で括る必要があります。また強調すべき文字列は複数行、つまり空行を含むものであってはなりません。この reST の行内組版指示の制約として次のものがあります：

—— 行内組版指示の制約 ——

- 入れ子にできません
- 強調すべき文字列の先頭や末尾に空白文字が配置できません。
- 行内組版指示では空白文字や括弧等の記号で区切る必要があります。空白文字を表示させたくない場合はバックスラッシュ “\” を用いると空白文字が表示されません。

#### 4.6.7 指示

指示はアスキー文字列で、ピリオド “.” 二つに続けた空白文字の列 “..” で開始し、それから指示型と呼ばれるアスキー文字列が続き、その後にコロン “:” が二つ続きます。それから空白文字を置いて指示の引数が続きます。これで指示の行は終り、次にオプションが指定可能なものであれば指示のオプション行が続くことになります。指示オプションも同様で、指示オプション名がアスキー文字列で、指示オプション行は先頭がコロン “:” 一つで、それに続けて指示オプション名、それに続けてコロン “:” が一つ置かれ、指示オプションの引数が空白文字で続いている形になります。次に指示型と指示オプション名の BNF を以下に示しておきます：

**指示型と指示オプション名の EBNF**

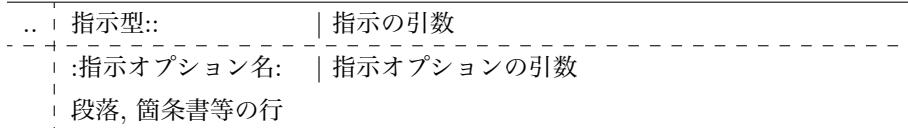
---

lc_letter	::= "a" ... "z"
指示型	::= lc_letter   "-" lc_letter
指示オプション名	::= lc_letter

---

この指示の一般的な構文を以下に示しておきます：

**指示の構文**



ここで指示オプションや段落、箇条書等の行を「**指示ブロック**」と呼びます。指示オプ

ションは必要に応じて無指定や複数行になり、指示ブロックを構成する行は指示型の先頭を基準とした字下げを必要とします。

reStructuredText が提供する指示には次のものがあります:

- 警告: attention, caution, danger, error, hint, important, note, tip, warning, admonition
- 画像: image, figure
- 本体要素: topic, sidebar, line-block, parsed-literal, code, math, rubric, epigraph, highlights, pull-quote, compound, container
- 表: table, csv-table, list-table
- 文書構成: contents, sectnum, section-numbering, header, footer
- 参照: target-notes, footnotes, citation
- HTML: meta, title
- 代入定義: replace, unicode, date
- テキストロール: role, default-role, title, restructuredtext-test-directive
- その他: include, raw

また、多くの指示で用いられる共通のオプションに name と class があります:

共通のオプション

オプション名	取り得る値	概要
name	文字列	doctree 成分の name 属性.
class	文字列	doctree 成分の class 属性.

以降、順番に解説することにしましょう。

## 警告

警告には見出が固定の「**特定の警告**」と見出を自由に変更できる「**汎用の警告**」の二種類が用意されています。

**■特定の警告:** attention, caution, danger, error, hint, important, note, tip, warning があり、これらの指示には引数はなくて指示型を見出に使い、表示すべき文は指示型を含む行の直下に記載します。これらの警告にはオプションはありません。

**■汎用の警告:** 通常の警告では見出が指示型に対応するものになりますが、指示型が admonition の場合は任意の文字列で警告の見出を設定することができます。この場合は指示の引数として見出に用いる文字列を設定することになり、そのため他の警告と異な

り引数が必要になります また, admonition は次のオプションを探ることができます:

#### admonition のオプション

オプション名	取り得る値	概要
class	文字列	クラス属性を指定.

admonition の簡単な例を示しておきます:

```
... admonition :: ケイコクケイコク!! こんなふうに警告を自分でつくることもできるのです
```



図 4.3 admonition の実例

## 画像

reST で画像を扱う指示に image と figure の二通りがあります. なお, image は単に画像を文書に取り込むだけですが, figure はキャプションを付けるといった汎用のものとなっています.

■image: 画像ファイルの指定を行います. 相対か絶対の何れかで画像ファイルへの経路を指定します. オプションとして以下のものがあります:

### image のオプション

オプション名	取り得る値	概要
<td>top   middle   bottom   center   left   right</td> <td>画像の配置箇所を指定.</td>	top   middle   bottom   center   left   right	画像の配置箇所を指定.
alt	任意の文字列	画像の代りに表示する代替文字列.
class	文字列	クラス属性を指定.
height	整数値	画素数による画像の表示高さ
scale	整数値	縦横比を変更せずに拡大縮小を行う場合の拡大率.
target	文字列	画像をハイパーリンクとして利用する場合に URI を指定.
width	整数値	画素数による画像の表示幅.

具体例を示しておきます:

```
.. image:: ScuolaDiAtene.png
:height:500
:width: 800
:scale: 50
:alt: アテネの学堂
:align: center
```

■**figure:** image と同様に画像ファイルの指定を行います。相対か絶対の何れかで画像ファイルへの経路を含めてファイル名の指定を行い、image と同じオプションが使えます。figure 固有のオプションを以下に示しておきます:

### figure のオプション

オプション名	取り得る値	概要
<td>center   left   right</td> <td>画像の中央, 左寄, 右寄を指定.</td>	center   left   right	画像の中央, 左寄, 右寄を指定.
figclass	文字列	クラス属性を指定.
figwidth	整数値 画像ファイル名	画素数による画像の表示幅.

image は基本的に画像の配置ですが、figure はキャプションの設定もできます。

```
.. figure:: ScuolaDiAtene.png
:height:500
```

```
:width: 800
:scale: 50
:alt: アテネの学堂
:align: center
```



アテネの学堂

図 4.4 figure の実例

### 引用 (quote)

### 表 (table)

reST では三種類の表が扱えます。これらの表の違いは主に入力データの書式によるもので、csv-table はコンマ等の特定の文字で区切られた文字や数字の列から表を作成するためのもので、ディレクトリ、あるいは URI で指定可能な外部ファイルを取り込んで表を生成することができます。

■table: 表を生成します。引数は文字列で表の題名になります。ここで表の水平の罫線は記号 “=” で指示します。この水平線で表のカラム幅が決定されるため、カラム毎で幅が一致するように揃える必要があります。

#### table のオプション

オプション名	取り得る値	概要
class	文字列	クラス属性を指定。

■**csv-table:** 表を生成します。引数は文字列で表の題名になります。csv-table は table のように罫線の指定は不要で、コンマ“,”を区切り文字とする文字列を指示ブロックに記載します。ただし、table のようにカラム数を揃える必要はありません。

table のオプション

オプション名	取り得る値	概要
header-rows	整数値	テーブルヘッダーに使用する列数。規定値は 0.
class	文字列	クラス属性を指定。
delim	文字   tab   space	文字列の区切り文字を指定。
encoding	テキストエンコーディングの指定	外部 CSV データのテキストエンコーディング
file	文字列	検索経路を含む CSV 形式のファイル名
header	CSV データ	テーブルヘッダーのための補足データ。メインの CSV データの前に追加。
quote	文字	引用符として用いる文字の指定。
stub-columns	整数値	タブとして使用するテーブルカラムの数。規定値は 0.
url	文字列	CSV 形式のファイルの URL による参照。
width	整数値,..., 整数値	カラム幅を指定。規定値は等幅カラム

■**list-table]** 表の定義が箇条書の流儀で行われます。

### 本体要素

■**topic:** 文字列を引数に持ち、この引数を表題とする一節を構成します。

topic のオプション

オプション名	取り得る値	概要
class	文字列	クラス属性を指定。

■**sidebar:** 文字列を引数に持ち、この引数を表題とする一節を構成します。ただし、topicと違い副題を持たせることができます。そして topic と異なり右側に寄せて表示されます。

#### sidebar のオプション

オプション名	取り得る値	概要
subtitle	文字列	副題を指定。
class	文字列	クラス属性を指定。

■**line-block:**

■**parsed-literal:**

■**code:** リテラルブロックを構成します。

#### code のオプション

オプション名	取り得る値	概要
number-lines	整数値	開始行に割り当てる番号。既定値は 1。
name	文字列	
class	文字列	クラス属性を指定。

■**math:** LATEX で記述された行で構成されたブロック向けの指示です。ここで利用可能な LATEX 命令には AMS 拡張が含まれています。

■**rubric:** 脚注を設定し、引数を一つとります。

#### rubric のオプション

オプション名	取り得る値	概要
name	文字列	
class	文字列	クラス属性を指定。

■**epigraph:** 引用句のために用います。epigraph の引数やオプションはありません。

■**highlights:**

■**pull-quote:**

■**compound:**

■**container:** HTML の div と等価です。

## 文書構成

■contents: 目次を生成します。

### contents のオプション

オプション名	取り得る値	概要
depth	整数値	セクションの深さを指定。
local		
backlinks	entry   top   none	
class	文字列	クラス属性を指定。

■sectnum と section-numbering: 篇条書の番号を制御します。双方ともに呼び名が違うだけでやることは同じです。

■header と footer: 文書のヘッダとフッタ。

## HTML

■meta:

■title:

## 代入定義

reST の文書で用いる定数の定義を行うために用いられる指示です。reST の定数は「定数名」で定義されますが、一度定義した変数の値の変更はここでの代入定義でおこなうことができません。ここでの指示では定数の置き換えを行う replace, UNICODE を UNICODE 文字に変換して変数に代入を行う unicode, 日時の代入を行う date があります。

■replace: 文字列をその値とする定数を定義する指示です。この指示には引数がありません。

■unicode: UNICODE 文字をその値とする定数を定義します。この定義では UNICODE 文字コードをそのまま指定します。解釈器において UNICODE が意図する UNICODE 文字に変換して定数項への代入を行います。そのために引数として UNICODE 文字コードを必要とします。

■date: 計算機環境の日時の代入で用います。引数は日時の書式です。

## テキストロール

■role: テキストロールを指定します。

role のオプション

オプション名	取り得る値	概要
class	文字列	クラス属性を指定.

■default-role:

## その他

■raw:

■include:

■class:

## 置換

### エンコーディング



## 第5章

# 数学的対象の表現

## 5.1 はじめに

Sage では様々なアプリケーションを利用しますが、一般的な利用者にはそのことを感じさせないようにできています。つまり、利用者と各種アプリケーションの間には Python があり、その Python で数学的対象を表現し、あとは必要に応じてアプリケーション固有の入力に変換したデータを引き渡し、アプリケーションからの出力を今度は Sage の対象に変換しているというものです。だから整数 1 を意味する ‘1’ のような整数から意味付けが行われているのです。この対象の Sage に於ける意味付けを見るための函数として函数 type() があります。この函数は引数を一つ取り、その対象がどのような意味を持つ対象であるかを返します。そこで ‘1’ と ‘1.0’ がどのような意味付けをされた対象であるかを見てみましょう：

---

```
sage: type(1)
<type 'sage.rings.integer.Integer'>
sage: type(1.0)
<type 'sage.rings.real_mpfr.RealLiteral'>
```

---

この結果から、対象 ‘1’ は Sage の整数環に属し、対象 ‘1.0’ は実数環に属する対象であることが判ります。より正確には ‘1’ は sage.rings.integer.Integer で評価されるべき対象で、‘1.0’ は sage.rings.real\_mpfr.RealLiteral で評価されるべき対象であるということです。ちなみに iPython で同じことを実行した結果を参考迄に示しておきましょう：

---

```
In [1]: type(1)
Out[1]: <type 'int'>

In [2]: type(1.0)
Out[2]: <type 'float'>
```

---

この例からも判るように対象 ‘1’ は int 型で対象 ‘1.0’ は float 型であると返しており、Sage の結果とは異っています。このように Sage は Python を基盤にしていますが、統一的な扱いを行うためや、より効率的な処理のために数学的対象は Python の本来の型を継承して新たな型を構築しているのです。このようななかたちで Python のオブジェクト指向言語としての特性が内部では生かされているのです。

## 5.2 数の構成

数の類 (Numeric Class) の定義は PEP 3141<sup>\*1</sup>に沿った方法で行われています。この PEP 3141 は抽象基底類 (ABCs: Abstract Base Classes) の導入に関する PEP 3119<sup>\*2</sup> の数に対する適用となります。

---

<sup>\*1</sup> 原文:<http://www.python.org/dev/peps/pep-3141/>

<sup>\*2</sup> 原文: <http://www.python.org/dev/peps/pep-3119/>

日本語訳：<http://homepage3.nifty.com/text/script/python/pep-3119.html>



## 第6章

### SQLiteについて

## 6.1 SQLite 速習

### 6.1.1 SQLite 概要

SQLiteは「リレーションナルデータベース管理システム (RDBMS)」の一つで、その特徴としてCで記述されてサイズも軽量で動作も軽快であること、ソフトウェアパッケージとしても他のパッケージに無依存であること、利用する際にはサーバーを必要とせず、まえもってさまざまな設定を行わずに手軽に使えること、これらの手軽さに加えて言語的に「ACID」<sup>\*1</sup>対応であること、SQL92版(SQL2)に準拠しているという特徴があります。SQLiteはその名前からも判るようにPostgreSQLやMySQLで構築するような大規模なシステムを組むことには向きですが、軽量で、事前設定(サーバーの設定、ユーザーの設定等々)が不要でただちに利用できるという性質から小規模なシステムに向いているのです。

この章の目的はSQLについて軽くおさらいをし、SQLliteのSageでの簡単な利用についてその概要を述べることです。より具体的な事例は後の章で述べることとし、ここではあくまでも簡単な入門とします。

### 6.1.2 SQLについて

まずデータベースシステムはそもそもデータを計算機に蓄え、必要に応じて引っ張り出したり更新したりすることができます。だからExcelシートにデータを記載してどこかのフォルダに保存しておくのも<sup>\*2</sup>データベース(DB)と言えますが、システムと呼ぶには人手に頼りすぎたシステムです。さてSQLiteはRDBMSですが、ここでリレーションナルデータベース(RDB)とは、先頭の「リレーションナル」という言葉から見当がつくように「関係」を考慮したDBです。より正確には「関係モデル」に基づくDBで、あらゆるデータはn項の関係として表現されています。たとえば表はこの関係を可視化したものです。そして関係はデータが述語付けられると解釈できます。このことから集合に対する演算によって適合したデータを取り出す処理が行えます。またDBの検索、データの追加・削除や更新は「SQL」と呼ばれる言語が用いられます。このSQLという名前はIBMが開発したRDBMの証機System Rの操作言語「SEQUEL(Structured English Query Language)」に由来し、その名前が示すようにDBに対して「問い合わせ」を行い、それに応じた処理を行うための構造化された言

<sup>\*1</sup> Atomicity(不可分性), Consistency(整合性), Isolation(隔離性), Durability(持続性)の略語で、トランザクションシステムが持つべき性質としてジム・グレイが定義したものです。

<sup>\*2</sup> どこかのできの悪い自称IT企業のように!

語です。もちろん、SQL は問い合わせを行うだけの言語ではなく、DB で必要とされるさまざまな管理もおこなえるようになっています。計算機言語としての SQL は各 RDBMS 毎に拡張が行われていましたが、近年は ANSI や ISO で言語仕様の規格化が行われており、SQLite は 1992 年の規格化である SQL92(SQL2) に準拠しています。

ここで DB に登録された述語に対する「問い合わせ」では、それに適合する外延を抽出するという側面があります。そしてこの抽出では「関係代数 (relational algebra)」や「関係論理 (relational calculus)」に基づいて処理が行われますが、SQL は完全な形で関係論理を実装していないという批判があります。

SQL の文法はまずデータ定義言語 (DDL: Data Definition Language), データ操作言語 (DML: Data Manipulation Language), データ制御言語 (DCL: Data Control Language) の三種類に大きく分けられます：

■DDL: DDL の文は RDB の構造、具体的には表の組 (行), 属性 (列), 関係 (表), 索引といった DB 固有の構造を定義したり、表の削除を行います：

---

データ定義言語 (DDL) の主要な命令

---

CREATE	DB の対象 (表, 索引等) の定義
DROP	既存の DB の対象の削除
ALTER	既存の DB の対象の定義変更
TRUNCATE	表からの不可逆的な削除

---

■DML: DML の文は RDB に対して登録された対象の検索、削除、更新や対象の DB への登録を行うための言語です：

---

データ操作言語 (DML) の主な命令

---

INSERT	データの挿入
UPDATE	表の更新
DELETE	表から指定した行を削除
SELECT	表データから指定した条件に合致するものの抽出

---

■DCL: DCL の文は利用者の DB に対するアクセス制御を行うことを目的としています：

---

データ制御言語 (DCL) の主な命令

---

GRANT	指定した利用者に DB への特定の作業権限を与える
REVOKE	指定した利用者から特定の作業権限の剥奪を行う
BEGIN	トランザクションの開始
COMMIT	トランザクションの確定
ROLLBACK	トランザクションの取消
SAVEPOINT	ロールバック地点の設定
LOCK	表等の資源を占有

---

■カーソル (cursor): DB 検索結果の集合は表として表現することができます。その表に対して表の行位置 (ポインタ) を指示するものがカーソルになります。また、機能としてはカーソルは検索条件とその結果集合に対応する表の行位置を保持するものと言えます。SQL にはカーソルに対して次の命令があります:

---

カーソルの主な命令

---

DECLARE CURSOR	カーソル定義
OPEN	カーソルのオープン
FETCH	行データを取得
UPDATE	行データの更新
DELETE	行データの削除
CLOSE	カーソルのクローズ

---

ここで FETCH, UPDATE, DELETE はその時点の行位置に対して処理を行い、行位置の変更はありませんが、FETCH の場合は行位置からデータを取り出すと行位置を一つ進める処理を行います。このように処理自体はファイル処理に類似しています。使い方としては

1. 検索条件を指定してカーソルを定義.
2. カーソルを開く.
3. 検索結果に対する処理.
4. カーソルを閉じる.

といった手順になります。

### 6.1.3 DB の有り難味

深く考えずに利用するのであれば、最初に表 (TABLE) を生成してしまえば INSERT でデータを指定した表に追加し、SELECT で条件に合致するデータを指定した表から取

り出すといった処理が基本です。と書いてしまうと、Excel のような表計算ソフトウェアを使って、そちらに表を構成してシートを管理すれば良いのではないかと思われるかもしれません。それも少々のデータで、稀に個人が書き直す程度であればそれで十分でしょう。しかし、それなりの規模のデータでありながら参照する事項が僅かなことであったり、複数のシートを横断的に参照する必要があると、複数の人間が表の管理に関わるのであれば Excel を利用することは効率が良くて安全な方法ではありません。無理に Excel シートで管理する暇があれば DB を活用すべきです<sup>3</sup>。そして Sage には SQLite が付属しているので、ちょっとした計算結果の保持で、メモを取る暇があるのでならそれを使わない手はないのです。

## 6.2 SQLite のキーワード

表、データベースの名前に何でも使えるという訳ではありません。実際、SQL 文で用いられる言葉（キーワード、予約語）は使えません<sup>4</sup> とは言え、SQL で用いられている言葉は SQL だけの特殊な言語ではないために項目名等に使わなければならないこともあります。その場合には次の表記にしなければなりません：

### ——キーワード——

单引用符 ‘ ‘で括る	'keyword'
二重引用符 " "で括る	"keyword"
括弧 [ ] で括る	[keyword]
引用符 ‘ ‘で括る	'keyword'

ここで括弧 [ ] で括るのは ACCESS や SQL Server の流儀、引用符 ‘ ‘で括るのは MySQL の流儀で、SQLite では各 DB との互換性のためにこれらの流儀が使えるようになっています。

## 6.3 Sage から SQLite を使う

### 6.3.1 sqlite3 について

ここでは Sage から SQLite を扱う実例を挙げます。SQLite 単体を立ち上げて利用する実例ではありません。Sage は Python 環境であるために Sage から SQLite を

<sup>3</sup> 急いでいるときにシートを開いて「読み専用で開きます」で悩まされた人、表が大きくなりすぎて開くのに時間がかかり過ぎることで困った人、手を上げて！

<sup>4</sup> キーワードの詳細については SQLite Keywords: [https://www.sqlite.org/lang\\_keywords.html](https://www.sqlite.org/lang_keywords.html) を参照のこと。

使うというよりは Python から SQLite を扱う状況です。しかし、ここでは Sage から使うと安易に記載します。なお、Python から SQLite を扱う話の詳細については ‘<http://docs.python.jp/2/library/sqlite3.html>’ も参考にして下さい。

まず Python から RDB である SQLite を利用するためには Python Database API(DB-API) インターフェイスである sqlite3 を用います。ここで Python Database API とは Python から RDB への共通のインターフェイスを策定したもので、現行の DB-API 2.0 は PEP-249 で定められています<sup>\*5</sup>。このように DB-API によって Python からの RDB の操作方法が定められているので、他の RDB についても共通する操作は同じ作法で行えることになります。この PEP-249 によると RDB への接続は connect()、SQL 文の実行は execute() で行ないます。より具体的には connect() が構築子であり、Connection オブジェクトを返します。この Connection オブジェクトに対しては次のメソッドがあります：

#### Connection オブジェクトに対するメソッド

---

close()	RDB への接続を切断します。
commit()	トランザクションの確定
rollback()	トランザクションの取消
cursor()	cursor オブジェクトを生成します。

---

実際の RDB への処理は Connection オブジェクトを構築したのちに Cursor オブジェクトを作つて、そのオブジェクトに対して行うことになります。次に Cursor オブジェクトに対する主要なメソッドを示しておきます：

#### Cursor オブジェクトに対するメソッド

---

close()	Cursor を閉じます。
execute()	一つの SQL 文を実行します。
executemany()	
fetchone()	SELECT 等による問合の結果を一件取り出します。
fetchmany()	SELECT 等による問合の結果を取り出します。
fetchall()	SELECT 等による問合の結果を全て取り出します。
arraysize()	fetchmany() で取得する行数の指定を行います。
setinputsizes()	execute() の実行前に操作のパラメータの記憶領域の大きさを設定します。
setoutputsizes()	列のバッファの大きさを指定します。

---

<sup>\*5</sup> PEP-248 は DB-API 1.0 と古い版

ここで重要なのは `execute()` と `fetchall()` でしょう。`execute()` で SELECT 文等の問合を発行し、`fetchone()` や `fetchall()` 等でその結果を取り出すという処理になります。次に簡単な実例を見ることにしましょう。

### 6.3.2 sqlite3 の利用例

SQLite の利用は幾つかの方法があります。まず一つが Sage に含まれる SQLite を直接使う方法です。もう一つは Sage を起動して Sage から SQLite を利用する方法です。前者の場合はあらかじめ環境設定ができていなければなりません。ただし、OSX 上で Sage.App を起動している場合は Sage メニュから「Terminal Session」の「Misc.」から「sh」を選択することで環境設定が行われたシェルが立ち上がる所以、そこから ‘sqlite3’ と入力するだけで利用を開始することができます。このことは後述の Cloud SageMath でも同様です。

もう一つの方法は Python 向けの DB-API 2.0 インターフェイスである `sqlite3` ライブリを Sage 上で読み込んで、そこから利用する方法です。この場合は Sage を立ち上げてから通常のライブラリと同様に `sqlite3` ライブラリの読み込みを行い、それから SQLite が使えます。この様子を以下に示しておきましょう：

```
sage: import sqlite3
sage: conn=sqlite3.connect("/home/yokota/TEST.db")
sage: conn.execute("create table mycat (name text, age int, weight int)")
<sqlite3.Cursor at 0x4f56180>
sage: conn.execute("insert into mycat values (?,?,?)",('tama',int(4),int(15)))
<sqlite3.Cursor at 0x4f56420>
sage: x1 = conn.execute("select name from mycat")
sage: x1.fetchall()
[(u'tama',)]
sage: x1 = conn.execute("select * from mycat")
sage: x1.fetchall()
[(u'tama', 4, 15)]
sage:
```

この処理では `import` 文で `sqlite3` の読み込みを行っています。それからメソッド `connect()` によって ‘/home/yokota/’ 上に生成したデータベース ‘TEST.db’ に接続します。この TEST.db は指定したディレクトリ上に存在しなければ新規に作成されます。これが PostgreSQL や MySQL であればユーザーの設定等が必要ですが、そういったことはお構いなしにデータベースに接続しているのです。それからメソッド `execute()` を使って SQL 文を実行させています。ここで最初の SQL 文の ‘create table ...’ では mycat という表を生成しています。この表には text 型の name, 整数型の age と weight を項目として持つ

ています。それから insert 文で表 mycat に値の書き込みを行いますが、このときはメソッド execute() に SQL 文を文字列で与えてしまうと引数の型が全て text 型になってしまふので引数の部分を ‘? ’ で置換え、メソッド execute() の第二引数にタプル型として引き渡します。それからあとは select 文で検索を行っています。ここで文字コードが UTF-8 であるために文字列の先頭に UNICODE 文字列であることを示す記号 ‘u’ が付いていることに注目して下さい。なお、文字列として UTF-8 であることを指定せずに ASCII 文字以外の文字を入力するとエラーが発生するので注意が必要です。

このように前処理を行ふこともなく簡単に RDB の表を生成して、それを活用することが可能なので、大量の計算結果を配列等に記憶させるだけではなく、RDB の表に登録して、それらの処理を行うといったことも容易に行えるのです。

## 6.4 結び目と絡み目について

この章では Sage を使って 3 次元空間内の結び目や絡み目に関する計算をしてみようと思います。Sage には群論専用の数式処理システム GAP に由来する有限群のライブラリがあり、その中に組紐群が含まれています。そこで組紐で結び目/絡み目を表現してしまえばあとは組紐群の話にすることができるのです。

## 6.5 結び目/絡み目とは

結び目には「蝶々結び」等の色々な紐の結び方があります。ここで二つの結び目が与えられたときに同じ結び方かどうかを判別するためにはどうすれば良いでしょうか？現実問題としては紐を引いたりして同じ形に変形できるかどうかで判別することになりますが、このことを数学ではどうするのでしょうか？そこで問題を整理しておきます。まず最初に結び目はどこにあるでしょうか？ここでは適度な大きさのボール、つまり 3 次元球  $B^3$  の中にすっぽりと入っていると考えて良いでしょう。それから結び目は紐の両端を繋いだ円、すなわち 1 次元球面  $S^1$  で考えます。これは実用上の問題で、もしも結び目の両端が切れたままだと一つの端点から別の端点に向けて紐を縮め、それからまっすぐに延ばせば結び目を解消することができるからです。ところが紐の両端を繋いで輪にしてしまえば解けるものと解けないものが出てくるでしょう。だから端点を繋いで 1 次元球面  $S^1$  で考えるのです。

つぎに結び目は 3 次元球  $B^3$  の中にどのように入っているでしょうか？これは自分自身が交わることのないようにきれいな形で入っているべきです。実際、自分自身が交わって複数穴の開いたドーナツみたいな結び目を解けるかどうか考える人はいないでしょう。このように自分自身が交差することがない状態で 1 次元球面  $S^1$  がボールに限らず 3 次元空間の中にある状態のことを「埋め込み」と呼びます。そして「一つの 1 次元球面  $S^1$  の 3 次元空間への埋め込み」のことを「結び目 (Knot)」と呼びます。また「互いに交差しない複数の 1 次元球  $\bigcup_{i=0}^n S_i^1$  の 3 次元空間への埋め込み」を「絡み目 (Link)」と呼びます。当然、絡み目を構成する各成分は結び目になります。

ここで結び目を 3 次元球  $B^3$  の中に埋め込んだものとしましたが、ちょっと美的でない点があります。結び目/絡み目が埋め込まれた空間からそれを除去した空間のことを「結び目/絡み目の補空間」と呼びます。位相幾何学ではこの取り出す結び目を互いに交わらない程度に太らせた「管状近傍 (tubular neighborhood)」と呼ばれる空間  $N(K)$  を抜いたものと違いはありません。ところでこの補空間の境界に

は太った結び目のチューブ状の境界と3次元球  $B^3$  の表面の2次元球面  $S^2$  があります。ところで結び目の境界には意味があつても球面は無駄です。そこで話を簡単にするために結び目/絡み目が入っている球面の外側に別の3次元球を貼って結び目のチューブ状の境界しか現れないようにしてしまいます。このように二つの3次元球を張り合わせることで3次元球面  $S^3$  が得られます。このことをもう少し詳しく説明しましょう。まず3次元球面  $S^3$  を4次元空間内の一定の距離の点の集合:  $\{(x, y, z, w) | x^2 + y^2 + z^2 + w^2 = 1\}$  とすると  $B_+^3 = \{(x, y, z, w) | x^2 + y^2 + z^2 \leq 1, w \geq 0\}$  と  $B_-^3 = \{(x, y, z, w) | x^2 + y^2 + z^2 \leq 1, w \leq 0\}$  の二つに均等に分けられます。これらの式からも判るよう  $B_+^3$  と  $B_-^3$  は3次元球に他なりません。そして  $B_+^3$  と  $B_-^3$  の境界は半径1の2次元球面  $\{(x, y, z, 0) | x^2 + y^2 + z^2 = 1\}$  であることが判るでしょう。これは2次元球面も同様で二つの2次元球をその境界の1次元球面の貼り合わせでできます。また3次元球の貼り合わせには別の考え方があります。つまり境界の球面を1点に潰すという考えです。そうすると3次元球面  $S^3$  は通常の3次元空間  $\mathbb{R}^3$  に無限遠点  $\infty$  を追加したものとして考えることができます。そのためこの貼り合わせは「**1点コンパクト化**」と呼ばれます。

## 6.6 正則射影図

結び目/絡み目は3次元球面  $S^3$  に埋め込まれた幾何学的対象であり、このままで考察するには流石に難しいために平面に射影して考察します。これが結び目の「**射影図**」と呼ばれる図です。この考え方をSageを使って説明しておきましょう：

---

```
var('t,u,v');
a, b = 3, 1
x = (a + b*cos(u))*cos(v)
y = (a + b*cos(u))*sin(v)
z = b*sin(u)
T = parametric_plot3d([x, y, z], (u, 0, 2*pi), (v, 0, 2*pi), opacity=0.3, aspect_ratio=1)
c = (3*t,2*t)
s =[ _.subs(dict(zip((u, v), c))) for _ in (x, y, z) ]
K = parametric_plot(s, (t,0,2*pi), color='red', thickness=20, plot_points=200 )
sb =[ _.subs(dict(zip((u, v), c))) for _ in (x, y, -10) ]
Kb = parametric_plot(sb, (t, 0, 2*pi), color='blue', thickness=20, plot_points=200)
(T + K + Kb).show()
```

---

このスクリプトは長めで、間違い易いのでファイルに記述するかノートブック形式のフロントエンドに書き込んで一気に評価するとよいでしょう。やっていることは半透明のトーラス(ドーナツ)Tをparametric\_plot3dで描き、それからトーラスTとは別個に

結び目  $K$  とその  $z=-10$  にある XY 平面への射影図  $K_b$  を描き、それら三つのグラフィックス・オブジェクトを重ね合わしたものメソッド `show()` で表示させるという処理を行っています。その結果が図 6.6 の左側の絵になります：

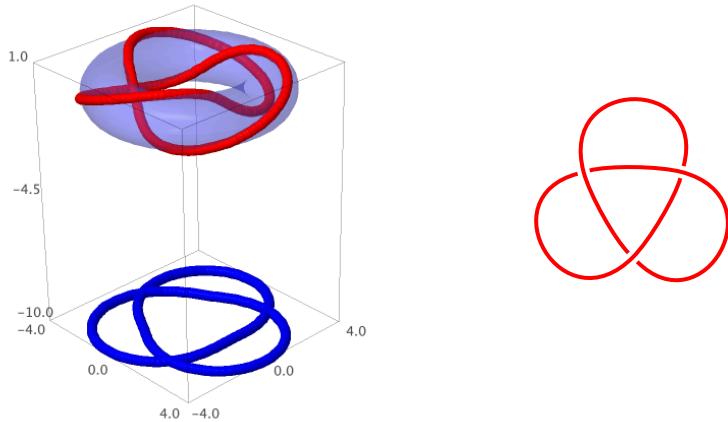


図 6.1 結び目とその正則射影図

この図 6.6 の結び目は「**三葉結び目 (trefoil)**」と呼ばれる結び目で、図の左側に示すようにドーナツ (トーラス) の表面上の曲線として表現されます。この結び目のトーラスへの巻きつき具合は変数  $c$  に束縛したタプル ‘ $(3*t, 2*t)$ ’ で決定されます。ここでトーラスにはその穴の周りを一周する「**緯線 (longitude)**」とそれに直交しトーラスの腕を一周する「**経線 (meridian)**」の二つの座標があり、このタプルは緯線側を 3 回転する間に経線側を 2 回転するということを意味し、「 **$(2, 3)$  型のトーラス結び目**」と呼びます。このようにトーラス上の結び目は互いに素な整数対  $(p, q)$  で特徴付けられることが知られています。

す。さて、この結び目を XY 平面に投影したものが図左下の絵です。先程の緯線側を 3 回転することは読み取れます、この射影図では紐が交差する点でどちらの紐が上で下かという Z 座標に関する情報は欠落しています。流石にこの絵では困るので地図で立体交差を表現する要領で上を通る紐で下を通る紐が切断されたように描きます。そのように描いた射影図が図右側の絵です。これなら交差点の状況も一目瞭然で図右側上の結び目を描く必要はないでしょう。さて、この射影図で交差点の上側の紐を「**上道**」、下側の紐を「**下道**」と呼びます。これら上道・下道は結び目群の構築で生成元として用いられ、交差点の状況で生成元の間で充たすべき関係式が決定されます。なお、射影にはもう一つ注意しなければならないことがあります。それは交差点では二つの紐だけが交差し、交差するのであれば紐の向こう側に渡りきってしまう性質、つまり、「**横断的**」と呼ばれる性質を持つべきです。これらの性質は考察する結び目/絡み目が順であれば紐を局所的に動かすことで容易に実現可能で、このように射影の方向や結び目の紐を微調整することで得られた横断的な二重点のみを持つ射影図のことを「**正則射影図**」と呼びます。

正則射影図が出たところで結び目/絡み目に現実的な制約を入れましょう。つまり、ここで扱う結び目/絡み目はその正則な射影図が有限個の折線で近似できるという性質をもつものに限定します。この有限個の折線で近似できるという性質を「**順 (tame)**」であると呼びます。逆に無限個の折線が近似でどうしても必要な結び目/絡み目の性質のことを「**野性的 (wild)**」と呼びます。順な結び目/絡み目はその性質から交差点は有限個になりますが、野性的なものは(可算)無限個の交差点を持つことになります。順な結び目/絡み目しか扱わないということは現実の結び目/絡み目に限定して特殊なものや病的なものを排除していると考えてよいでしょう。

## 6.7 結び目/絡み目の同値性

これで扱うべきものが明瞭になりました。では結び目/絡み目が同じ形であるとはどういうことでしょうか？これは結び目/絡み目をゴム紐でできたものと考え、 $S^3$  内部で紐を切ったり、紐を互いに交差させずに変形することで互いに移り合えるものが同じ形であると言ってもよいでしょう。この意味で同じ形の結び目/絡み目のことを「**同値な結び目/絡み目**」と呼びます。このことは二つの結び目/絡み目  $K_1$  と  $K_2$  の間に「**アンビエント・イソトピー (ambient isotopy)**」と呼ばれる連続写像が存在することに対応します：

————アンビエント・イソトピーの性質————

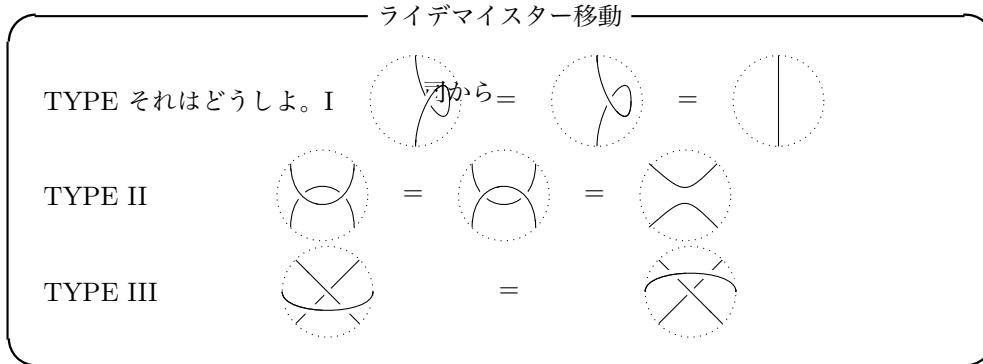
- $t \in I$  に対して  $F_t (= F(, t))$  は 3 次元球面  $S^3$  の同相写像
- $t \in I$  に対して  $F(K_1, t)$  は 1 次元球面  $S^1$  と同相
- $F(K_1, 0) = K_1$ かつ  $F(K_1, 1) = K_2$

そして二つの結び目/絡み目  $K_1$  と  $K_2$  の間にアンビエント・イソトピーが存在するときに

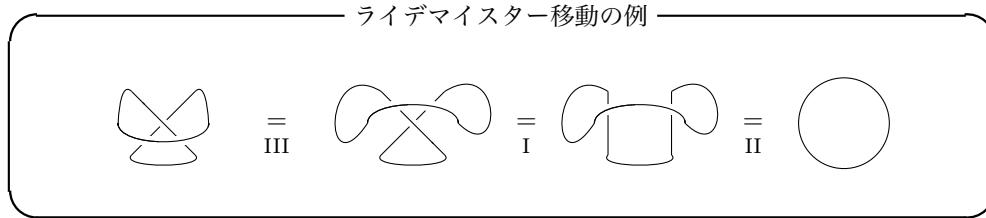
$$K_1 \Leftrightarrow K_2$$

と表記することにします。このアンビエント・イソトピーが存在するということは要するに一方の結び目/絡み目からもう一方の結び目/絡み目への連続的な変形を示す映画があるということです。

ここで結び目/絡み目を正則射影図で考察する場合には正則射影図に対してもそのような写像を構築しなければなりませんが、そういうたな函数を構築するために式をいじくり倒すよりも良い方法はないのでしょうか？たとえば正則射影図に対して局所的な操作を有限回繰り返すことで互いに移りあえるという操作ならどうでしょう？実際には結び目/絡み目の正則射影図の操作で「ライデマイスター移動 (Reidemeister Move)」と呼ばれる局所的な紐の変形操作によって同じ正則射影図が得られるものは同値な結び目/絡み目になります。また逆に同値な結び目/絡み目であれば有限回のライデマイスター移動で正則射影図が移り合えることが知られています：



最初の TYPE I は紐に捩れがあったときに、それをまっすぐにしても同じ結び目/絡み目になるという操作で、TYPE II は絡んでいない紐の交差点を解消する操作です。最後の TYPE III は TYPE II を複雑にしたもので交差点付近で絡まっていない紐を並行移動させる操作です。これらの三種類の操作で 3 次元球面  $S^3$  内部の結び目  $K$  が  $x^2 + y^2 = 1, z = 0$  で与えられる 1 次元球面  $S^1$  に変形できるときに結び目  $K$  を「**自明な結び目 (trivial knot)**」と呼びます。要するに輪ゴムや穴ひとつドーナツの形にできるものが自明な結び目です。次にライデマイスター移動を使った簡単な例を示しておきましょう：



ここではライデマイスター移動の TYPE I, II, III 全て用いて正則射影図の変形を行っています。最初に TYPE III で横紐を上に動かし、それから下側の捩れを TYPE I で解消します。それから最後は TYPE II で上側の横紐を下に動かして自明な結び目が得られています。なお、最後の TYPE II は TYPE I を左右に施す操作に置き換えることができます。

では二つの結び目が与えられたときに知恵の輪よろしく射影図間のライデマイスター移動を試行錯誤しなければ同値性が分からぬものなのでしょうか？また、適切なライデマイスター移動が見付からないだけで同値性を否定することは流石に困難です。そのためには絵を描く以上に機械的な操作で結び目/絡み目に固有の値を求め、それらで比較ができるとよいでしょう。そして、その値はライデマイスター移動で不变なものでなければなりません。この特徴付けを行うために群を結び目/絡み目に導入します。

## 6.8 群について

結び目/絡み目の分類では「**群**」という概念を避けて通ることはできません。まず最初に群について簡単に解説しておきましょう。「**群**」を天下り的に説明するなら「**群は性質の良い二項演算を持った集合**」です。まず集合を  $A$ , 二項演算を “ $*$ ” とします。ここで二項演算は集合  $A$  の二つの元  $a_1$  と  $a_2$  から新たな対象  $a_1 * a_2$  を生成する函数です。この二項演算を「**演算**」, 演算記号 “ $*$ ” を「**演算子**」と呼びます。そして群を集合と演算の対 ‘ $(A, *)$ ’ で表記しますが、演算を省略しても問題がないときは群  $A$  と簡単に記述します。

ここで  $(A, *)$  が群であれば演算 “ $*$ ” が「**良い性質を持っている**」と述べましたが、その「**良い性質**」を列記しておきましょう。まず、集合  $A$  の任意の二つの元  $a, b$  に対して  $a * b$  は必ず集合  $A$  の元になります。この性質があるときに「**集合  $A$  は演算 “ $*$ ” で閉じている**」と言います。たとえば整数の集合  $\mathbb{Z}$  に対して演算を和 “ $+$ ” とするときに和 “ $+$ ” は  $\mathbb{Z}$  で閉じていますが、演算が商 “ $/$ ” のときは  $\frac{1}{2}$  は整数でないので閉じていません。このように二項演算は何らかの対象を（表記としては少なくとも）生成しますが演算で閉じていなければ生成した対象が集合  $A$  に含まれる保証がありません。なおこの  $\frac{1}{2}$  の例と  $\frac{0}{0}$  は意味が違います。 $\frac{1}{2}$  は集合を有理数  $\mathbb{Q}$  にまで拡張すれば実在する数ですが  $\frac{0}{0}$  は表記的な存在でしかありません。

つぎの良い性質ですが、演算“\*”が閉じているときに集合  $A$  の任意の 3 個の元  $a, b, c$  に対して  $(a * b) * c$  と  $a * (b * c)$  が集合  $A$  の同じ集合  $A$  の元であると言えるでしょうか？残念ながらこの保証は通常はありません。この ‘ $(a * b) * c = a * (b * c)$ ’ という式は「**結合律**」と呼ばれる条件で  $(A, *)$  が群になるためにはこの結合律を満さなければなりません。この結合律を充せば何が良いかといえば、最初に  $a * b$  を計算して  $c$  との演算を計算する方法の  $(a * b) * c$  と  $b * c$  を計算して  $a$  との演算を計算する方法の  $a * (b * c)$  の両者に違いがないことが保証されるからです。実際、日常の言葉では括弧 “()” がなければ微妙な解釈の違いが生じることがあります。たとえば「**太った猫と犬**」という文を「**(太った猫)と犬**」と解釈するか「**太った(猫と犬)**」[20] と解釈するかで意味が異なります。群であればこのような式の構造上の曖昧さがなくなるために  $a * b * c$  のように括弧を外して表記することができるのです。

それから集合  $A$  が群であれば演算“\*”に対して特殊な元を持ちます。その一つが「**単位元**」で、 $u \in A$  が単位元であれば集合  $A$  の任意の元  $a$  に対して ‘ $a * u = u * a = a$ ’ を充します。そして単位元は存在すれば一つだけです。なぜなら単位元として  $u$  の他に  $v$  も存在すれば  $u * v$  は  $u$  が単位元なので ‘ $u * v = v$ ’ になります。ところで  $v$  も単位元なので ‘ $u * v = u$ ’、両方を併せて ‘ $u = v$ ’ が得られるからです。そのためにこの単位元を 1 と表記することも多くあります。

ここで集合  $A$  が演算“\*”について閉じ、結合律を充して単位元が存在するときに「**半群**」、あるいは「**準群**」と呼びます。たとえば結び目/絡み目の集合に対する「**連結和**」という操作があります。連結和という操作は二つの結び目/絡み目の紐でまっすぐな箇所を選び、その箇所を取り外して二つの結び目/絡み目を繋ぎあわせて新しい結び目/絡み目を作るという操作です。この操作では自明な結び目が単位元になります。このことから（結び目、連結和）は半群になります。そして「**二つの結び目の連結和として表現できない結び目**」のことを「**素な結び目 (prime knot)**」と呼びます。この連結和では延々と結び目を生成するだけで、自明な結び目同士でなければ自明な結び目が得られることはできません。この半端感漂う「**半**」を外して半群が群になるために必要な条件が逆元と呼ばれる元の存在です。つまり、集合  $A$  の元  $b$  が集合  $A$  の元  $a$  の逆元になるのは ‘ $a * b = b * a = u$ ’ を充すときです。この元  $b$  を  $a^{-1}$  と表記し、逆元を持つ元  $a$  のことを「**正則元**」と呼びます。 $(A, *)$  が群になるためには集合  $A$  の全ての元が演算“\*”に対して逆元を持つこと、すなわち、集合  $A$  の元が全て正則元でなければなりません。

以下に群の条件を纏めておきましょう：

**群の条件**

- 演算  $*$  に対して閉じている:  
 $a, b \in A \rightarrow a * b \in A$
- 結合律が成立:  
 $(a * b) * c = a * (b * c)$  を充す.
- 単位元 1 の存在:  
 $a * 1 = 1 * a = a$  となる  $1 \in A$  が存在する.
- 逆元の存在:  
任意の  $a \in A$  に対し,  $a * b = b * a = 1$  を充す  $b \in A$  が存在する.

ここで示した条件の他に演算 “ $*$ ” が常に ‘ $a * b = b * a$ ’ を充すときに演算 “ $*$ ” を「**可換 (commutative)**」, 群  $(A, *)$  を「**可換群 (commutative group)**」と呼びます. また演算が可換でなければ「**非可換 (noncommutative)**」, 非可換な演算を持つ群を「**非可換群 (non-commutative group)**」と呼びます. 可換群の例としては有理数  $(\mathbb{Q}, \times)$ , 非可換群の例としては正方行列  $(M(n), \cdot)$  を挙げておきます.

では群がどのようなものか具体的に表記する方法はないでしょうか? 一つの方法として群の表示というものがあります. ここで群の表示の説明のために語の集合の例を挙げて説明しましょう. まず集合  $A$  を  $a$  から  $z$  までのローマ小文字を並べた文字列（「**語**」と呼びます）と空白 “ $\text{ }$ ”（ここでは 1 と表記します）の集合とします. それから演算 “ $*$ ” を単純に二つの語を繋ぐ操作とします. たとえば  $mike * neko$  の結果は  $mikeneko$  と演算子 “ $*$ ” の左右の語を繋いだ文字列です. また  $WWWWW \dots$  のように同じ語  $W$  が  $n$  回続くときに  $W^n$  と表記します. ここで空白 “ $\text{ }$ ” を文字として考えると, この空白を語の左右に繋いでも元の語になるので空白 “ $\text{ }$ ” が演算  $*$  の単位元になることが判ります. そして, 語  $W_1 W_2 W_3$  は  $(W_1 * W_2) * W_3$  と  $W_1 * (W_2 * W_3)$  の双方から構成されること<sup>\*6</sup>から演算子 “ $*$ ” は結合律を充します. このように単位元が存在して結合律を充すので  $(A, *)$  は半群になります. さらに語  $W$  に対して  $W^{-1}$  を  $W * W^{-1}$  と  $W^{-1} * W$  を空白で置換する操作とします. 具体的には語  $w$  が 2 個以上のアルファベット小文字で構成された語であれば, その文字の並びを逆にして各文字を対応する文字の除去操作で置き換えます. たとえば語  $W$  が  $neko$  であれば  $W^{-1}$  は  $o^{-1}k^{-1}e^{-1}n^{-1}$  になります. こうすることでき語  $W^{-1}$  は語  $W$  の逆元になり, 以上から  $(A, *)$  は群になることが判ります. ここで群  $A$  の元は  $a$  から  $b$  までのローマ小文字で構成されることになるので, そのことが判るように  $\langle a, \dots, z \rangle$  と記述してもよいでしょう. そして, この語の群  $A$  と同様に  $n$  個の対象  $a_1, \dots, a_n$  を連結することで生成されるものも同様に群になるので, これも  $\langle a_1, \dots, a_n \rangle$

<sup>\*6</sup> 「太った猫と犬」の例のようにその意味を考えることはなく, 単に文字の羅列としてです.

と表記することにしましょう。そしてこの群を「**自由群**」と呼びます。そして  $\langle a_1, \dots, a_n \rangle$  の中の対象  $a, \dots, z$  を「**群の生成元**」と呼びます。またこの本では生成元が  $n$  個の自由群を  $F_n$  と表記することにします。自由群は単純にその群の元を繋ぎ合せる演算であると言えます。そのために積の順序を入れ替えることは語順を入れ替えることと同値で、その結果、もとの語とは別の語ができるてしまうので自由群は通常は非可換群になります。実際、最初の語の例で ‘inu’ と ‘uni’ は別物です。ただし、生成元が一つだけのときのみ可換群になります。実際、結合律を充たすことから  $a^m * a^n = \underbrace{a * \dots a}_{m} * \underbrace{a * \dots * a}_{n}$  であり、つぎに括弧 “( )” の付け替え操作によって  $(\underbrace{a * \dots a}_n) * (\underbrace{a * \dots * a}_m)$  が容易に得られるために  $a^m * a^n = a^n * a^m$  と可換性が証明できるからです。

ここで自由群は続々とその元を演算 “\*” を使って生成することができる群ですが、全ての群がそのようなものではありません。たとえばスイッチボタンによる ON/OFF 操作も群としての構造を持ちます。実際、スイッチボタンを押すという操作を  $a$  とすると生成元はこの  $a$  だけになりますが、状態は ON と OFF の二つだけで、さらにボタンの二度押しで元に戻るので  $a^2 = 1$  という「**規則**」があります。自由群にはそのような規則を持たない群ですが、群の持つ規則はその元から構成される関係式として表現されます。スイッチの例では  $a^2 = 1$  がその関係式になります。だから集合の表記にならって  $\langle a | a^2 = 1 \rangle$  とこの群を表示します。より一般には群の生成元が  $a_1, \dots, a_n$  で関係式が  $r_1, \dots, r_m$  であれば次のように群を表示します：

群の表示

$$\langle a_1, \dots, a_n | r_1, \dots, r_m \rangle$$

ここで関係式を変形して単位元 1 に等しい式で置き換え、さらに ‘= 1’ を自明なものとして省略することができます。スイッチの例では関係式が  $a^2 = 1$  なので  $\langle a | a^2 \rangle$  という群の表示にしてしまうのです。そのような 1 に等しくなる式  $r_1, \dots, r_m$  のことを「**関係子 (relator)**」と呼びます。この関係子で群  $G$  の表現を与えると群  $G$  の生成元で生成される自由群  $F_n$  から群  $G$  への至って自然な写像が考えられます：

$$\begin{array}{ccc} f & : & \langle a_1, \dots, a_m \rangle \rightarrow \langle a_1, \dots, a_m | r_1, \dots, r_n \rangle \\ & & \Downarrow \qquad \Downarrow \\ a_i & \mapsto & a_i \qquad i \in \{1, \dots, m\} \end{array}$$

この写像  $f$  は自由群  $F_n$  の生成元  $a_i$  をそのまま群  $G$  の生成元  $a_i$  に写すだけの写像なので自由群での積  $ab$  はそのまま群  $G$  での積  $ab$  に対応させます。つまり  $f(ab) = f(a)f(b)$  と自由群側の演算を写した側の群でも保つ性質があります。この積を保つ性質を持つ群から群への写像のことを「**(群) 準同型写像**」と呼びます。このときに関

係子  $r_i, i \in \{1, \dots, m\}$  は写像  $f$  によって全て 1 に写され, それらの項の逆元も, それらの項の積も, 単位元 1 も群  $G$  の単位元 1 に写されます. このことから写像  $f$  で 1 に写される  $F_n$  の元で構成される集合は群としての性質を持ちます. このように群の部分集合で群になるものを「**部分群**」と呼びます. また準同型写像  $f$  で 1 に写される元の集合を  $\text{Ker}(f)$  と表記して準同型写像  $f$  の「**核 (kernel)**」と呼びます. このように関係子は群を構成し自由群  $F_n$  から群  $G$  への自然な準同型  $f$  の核になります. そして関係子が構成する群のことを「**帰結群**」と呼びます. と, このように関係子で関係を記述することは自由群からの自然な準同型写像の核を記載することに対応するという大きな利点があるのです.

## 6.9 結び目/絡み目を表現する群

### 6.9.1 基本群と組紐群

結び目/絡み目に固有のものとして, それらの補空間の「**基本群 (fundamental group)**」と呼ばれる群があり, これらの群は単に「**結び目/絡み目群**」と呼ばれます. また, 結び目/絡み目を組紐と呼ばれるものに変形することで「**組紐群**」と呼ばれる群が構築できます. これらの群の構成は正則射影図から容易に行うことができます. ここでは基本群と組紐群について概要を述べることにします.

### 6.9.2 基本群について

結び目/絡み目の基本群の構成手順には「**Wirtinger 表記**」と「**Dehn 表記**」の二種類の手順があり, 共に向き付けられた正則射影図から構成できます.

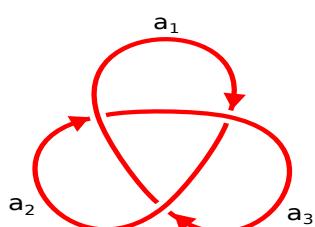


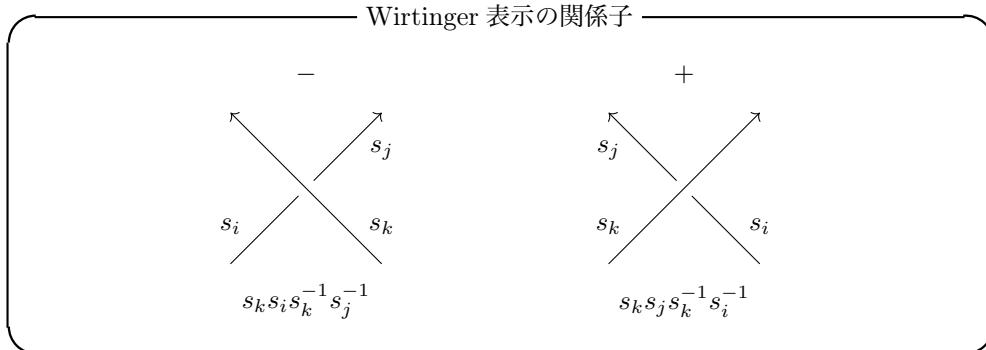
図 6.2 向き付けられた正則射影図

この正則射影図の向き付けは, 結び目/絡み目を構成する各 1 次元球面に向きを入れ, その向きを正則射影図で矢印で表現したものです. たとえば三葉結び目に向きを入れた正則射影図は図 6.2 のように各上道が矢印になったものとして表示されます. このときに各交点での交差の状況が基本群の関係子を決定します. なお, ここでは Wirtinger 表記のみの解説を行います. この Wirtinger 表示による結び目/絡み目群の表示は次の形になります:

—— 結び目/絡み目群の Wirtinger 表記 ——

結び目/絡み目群 =  $\langle \text{上道}_1, \dots, \text{上道}_n | \text{関係子}_1, \dots, \text{関係子}_n \rangle$

ここで  $n$  は正則射影図の交点の数、すなわち上道の総数になります。それから関係子は交点で定まります。なお、結び目の場合は  $n$  番目の関係子は他の  $n - 1$  個の関係子からも生成できるために不要です。これらの関係子は次の図 6.9.2 で与えられます：



この図 6.9.2 の各交点の上にある  $+1$  と  $-1$  は「**交点の符号**」と呼ばれる結び目/絡み目の各交点に図 6.9.2 に従って付与されます。そして結び目/絡み目の正則射影図  $\mathcal{D}$  の交点の符号の総和を「**捻れ**」と呼び、 $w(\mathcal{D})$  と表記します。

### 6.9.3 組紐について

結び目/絡み目に関連する群には、その補空間の基本群だけではなく、組紐群というものがあります。この組紐群は組紐と呼ばれる図形に関する群で、結び目/絡み目は組紐として表現可能なことが知られています。ここで数学上の「**組紐 (Braid)**」は  $n$  本の紐(閉区間  $[0, 1]$  と同相)の 3 次元球  $B^3$  への埋め込みの一種です：

組紐の定義

1.  $n$  本の紐の 3 次元球  $B^2 \times [0, 1]$  への埋め込みである。
2. 紐と 3 次元球の断面  $B^2 \times t, t \in [0, 1]$  の交点は 1 点のみである。
3. 蓋  $B^2 \times 1$  と底  $B^2 \times 0$  での紐の交点は等間隔に並ぶ。

ここでの定義から判るように組紐は酒樽みたいな 3 次元球  $B^2 \times [0, 1]$  の上下の蓋に取り付けられた紐で、その紐は互いに交差することなく上から下へと垂れた状態で、紐が縦軸に対して互いに右回りや左回りで絡んでいます。つまり図形的な成分としては以下の基本的な 3 種類の成分で構成されます：

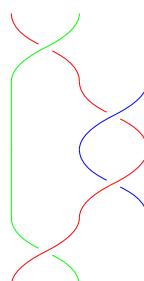
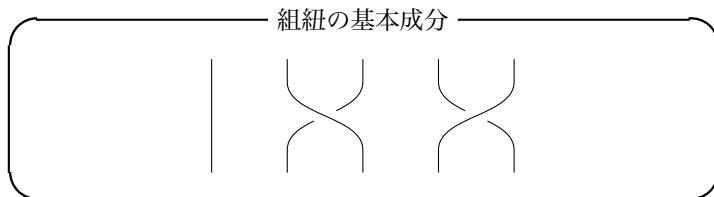
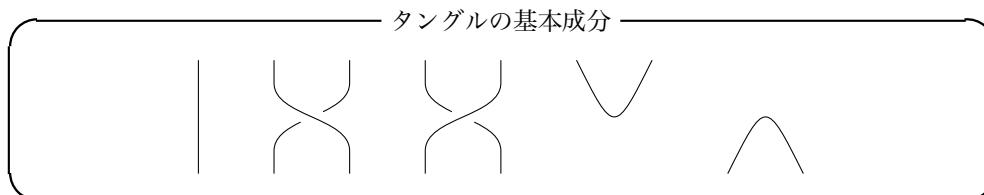


図 6.3 組紐の例



組紐の一例として図 6.3 に Sage で描いた組紐を示しておきます。そして紐の数が  $n$  本のときに「 $n$  糸の組紐」と呼びます<sup>\*7</sup>。ここで 2. を充たさない紐の埋め込みのことを「タングル (tangle)」と呼びます。タングルの場合は組紐のように紐が上蓋から出発して下蓋に向かって下がる一方ではなく、紐に結び目を作ることも可能になるためにより複雑な図形になります。ただし、成分は組紐に対して「最小 (消滅)」と「最大 (生成)」の二つの場合が加わる程度です：



ここで向きを入れていないために 5 成分ですが、タングルでは組紐のように上から下への一方的な向きになるとは限らないために、向きを入れたときにはこの 5 成分から二つの交差を除いた成分を基に準方向と逆向きの 8 成分になります。そして正則射影図上の変形操作も組紐よりも操作が増えます。

ここで与えられた二つの組紐が同じであるということは、結び目/絡み目のときと同様に、直感的には紐を切らずに紐を延したり縮めたり、局所的に平行移動させることで相互に移りあえるときです。このことは二つの組紐に「アンビエント・イソトピー (ambient isotopy)」が存在するときと結び目/絡み目のときと同様に言い換えることができます。ただし、組紐の場合は結び目/絡み目よりも图形的な制約が入っていることからより代数的な表現に訴えることができます。それが組紐群と呼ばれる群です。

#### 6.9.4 組紐群

組紐からは「組紐群 (Braid group)」と呼ばれる群が構成されます。この群は紐が  $n$  本の組紐、すなわち  $n$  糸の組紐であれば次のように表示することが可能です：

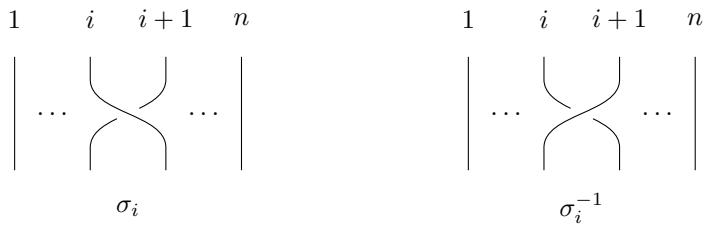
---

<sup>\*7</sup> より抽象的には配置空間 (configuration space) を使った定義があります ([27] 参照)

$n$  糸の組紐群

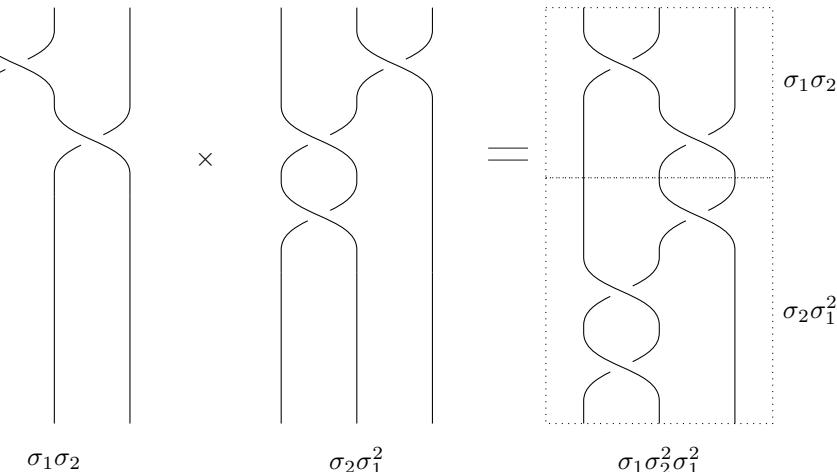
$$\left\langle \sigma_1, \dots, \sigma_{n-1} \mid \begin{array}{l} \sigma_i \sigma_k = \sigma_k \sigma_i, (|i-k| \geq 2, i, k \in [1, n-1]), \\ \sigma_i \sigma_{i+1} \sigma_i = \sigma_{i+1} \sigma_i \sigma_{i+1}, (i \in [1, n-2]) \end{array} \right\rangle$$

では生成元  $\sigma_i$  は具体的にどのようなものでしょうか? 次に  $\sigma_i$  と  $\sigma_i^{-1}$  と対応する組紐を示しておきましょう:

 $n$  糸の組紐群の生成元

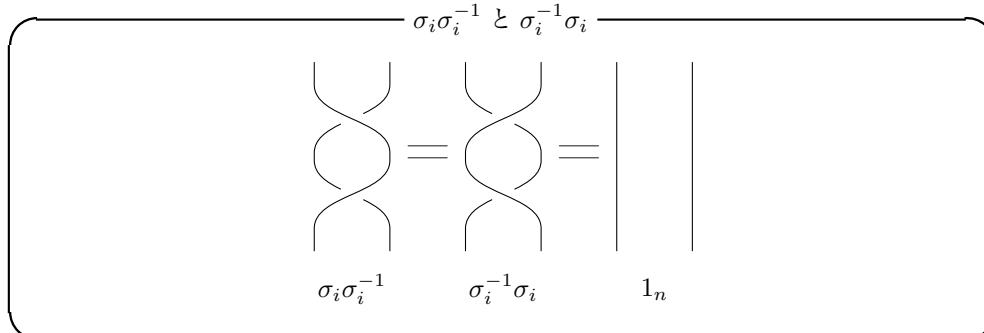
ここで図示したように  $\sigma_i$  は左から  $i$  番目と  $i+1$  番目の紐を縦方向を  $Z$  軸として反時計回りに 180 度回すという操作です。それに対して  $\sigma_i^{-1}$  は反対の時計回りに 180 度回す操作になります。ここで  $\sigma_i^{-1}$  の右肩の  $-1$  の意味は組紐群の積に対応する操作の結果から判ります。それから組紐群の積演算は二つの組紐  $a, b$  が与えられたときにこれらの組紐を縦につなぐ操作に対応します:

組紐群の積の例



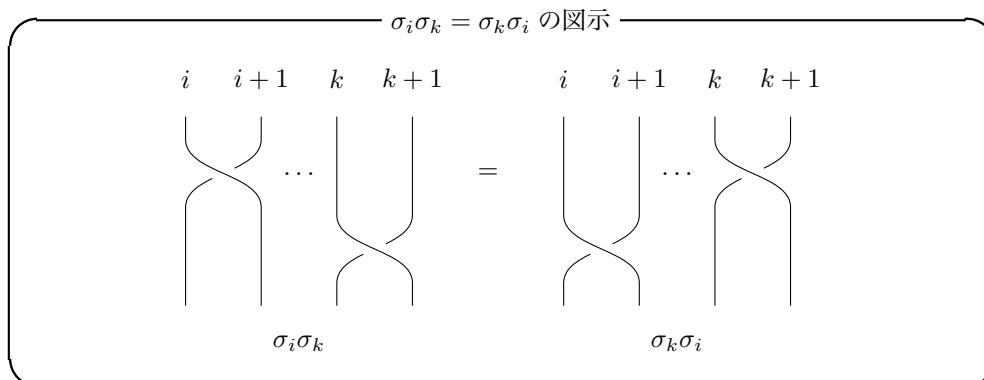
ここでの例では  $\sigma_1 \sigma_2$  と  $\sigma_2 \sigma_1^2$  の積  $\sigma_1 \sigma_2^2 \sigma_1^2$  を示していますが、右に示すように  $\sigma_1 \sigma_2$  を  $\sigma_2 \sigma_1^2$  の上に積み上げる形になります。また積の順番から言えば、左側から右にかけて対応する組紐を上から下につないで行く恰好になります。さてここで  $n$  本の紐がまっすぐ垂れた組紐を  $n$  糸の組紐の上に付けても下に付けても各紐の長さを調整してしまえば

元の  $n$  糸の組紐に戻すことができます。つまり、このことはまっすぐに垂れた  $n$  本の組紐が  $n$  糸の組紐群の単位元  $1_n$  であることを示しています。また  $\sigma_i$  に対する  $\sigma_i^{-1}$  の意味ですが  $\sigma_i\sigma_i^{-1}$  と  $\sigma_i^{-1}\sigma_i$  を描いてみると共に単位元  $1_n$  と同じ組紐になることが判ります：

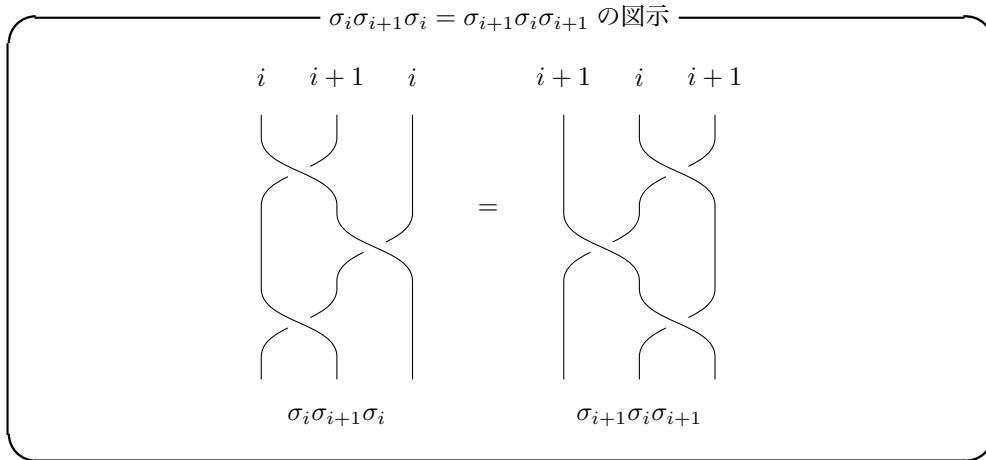


実際、左側の状態の紐を引っ張って長さを調整すると 2 本のまっすぐな紐にすることができますね。このことから  $\sigma_i^{-1}$  は表記どおりに  $\sigma_i$  の逆元になっていることが判ります。また  $a_1a_2 \dots a_n$  が与えられたとき、その逆元は  $a_n^{-1} \dots a_2^{-1}a_1^{-1}$  と語の順序を逆にして冪表示の正負も逆にしたもので与えられることも判ります。

ここまで群の表示の生成元は理解できたでしょう。要するに組紐を重ねるという操作がそのまま組紐を表現する項同士の積なのです。それから群の表示には生成元の右側に二つの式:  $\sigma_i\sigma_k = \sigma_k\sigma_i$  と  $\sigma_i\sigma_{i+1}\sigma_i = \sigma_{i+1}\sigma_i\sigma_{i+1}$  があります。この関係式の意味は図示すると非常に明瞭なものになります。そこで最初に  $\sigma_i\sigma_k = \sigma_k\sigma_i, |i - k| \geq 2$  を図示しましょう：



この図から  $|i - k| \geq 2$  のときに  $\sigma_i\sigma_k$  と  $\sigma_k\sigma_i$  は互いの操作が影響する範囲にないために交点を上下を動かすことが可能だということに対応する式であることが判りますね。この上下に紐を移動させるという操作で互いの組紐が得られることから、これらの組紐を同じものとみなすということに問題はないでしょう。では次に  $\sigma_i\sigma_{i+1}\sigma_i$  と  $\sigma_{i+1}\sigma_i\sigma_{i+1}$  で表現される組紐の図示を行ってみましょう：



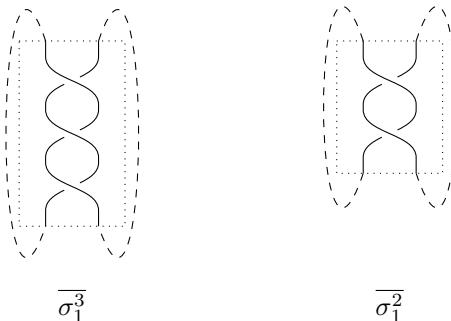
この関係式も図示してしまえば明確なものです。実際、この関係は  $i$  番目の紐を上下に動かすことで相互の組紐に変形することができることを意味します。この操作は同値な結び目/絡み目が得られるライデマイスター移動の TYPE III に対応する操作です。このように関係式は項の同値性を与える式で、この式を利用して項をより簡単なものにまとめることが可能ですが、この関係式を可視化することで図形的な解釈をここで行っていることになるのです。

### 6.9.5 組紐と結び目

組紐の上下の端点を交互に繋ぐ操作で得られる図形を「閉じた組紐 (closed braid)」と呼びます。そして閉じた組紐で幾つかの円が得られます。円が一つだけの場合は結び目、円が二つ以上の場合は絡み目になります。ここでは縦に閉じた  $n$  糸の絡み目  $b_n$  を  $\overline{b_n}$  と表記することにします。

ここで実際に例をみておきましょう：

## 閉じた組紐の例



この例は2糸の組紐を縦に閉じたものです。他に上に繋ぐ方法もありますが、この場合は紐の本数が偶数個なければなりません。そのためにここでは紐の本数とは無関係に上下の端点を繋ぐ方法を採用しています。左側は  $\sigma_1^3$  から得られる「**三葉結び目**」と呼ばれる結び目で、右側が  $\sigma_1^2$  から得られる「**ホップ絡み目 (Hopf Link)**」と呼ばれる絡み目です。

このように組紐を閉じることで結び目/絡み目が得られますが、逆に「**結び目/組紐は閉じた組紐として表現可能である**」ことが知られています[8]。この閉じた組紐としての結び目の記述を「**結び目の組紐表現**」と呼びます。このときに結び目の組紐表現で最小の組紐の本数のことを「**組紐指数 (braid index)**」と呼ばれ、この組紐指数は結び目の不変量の一つであることが知られています。

なお、二つの閉じた  $n$  糸の組紐がアンビアント・イソトピーで移りあえるのは次のマルコフ移動 M I, M II を許容するときに限ることが知られています：

## マルコフ移動

$$\begin{array}{lll} \text{M I.} & \overline{ab} & = \overline{ba} \\ \text{M II.} & \overline{a\sigma_n} & = \overline{a\sigma_n^{-1}} = \overline{a} \end{array}$$

これも図示すると明快になります。移動 M I は  $a$  を構成する生成元を閉じた組紐であることから  $a$  の上から順にまわして  $b$  の下に移すことができるに対応します。また移動 M II は最も右側の紐がライデマイスター移動の I と同じ状況になっていることに対応しますが、この場合は紐の数に変動があります。

## 6.10 組紐群と置換群

ここで  $n+1$  糸の組紐の上蓋で紐の端点に左側から番号を  $1, 2, \dots, n$  と振ります。それから紐をたどって下蓋に到着したところで、紐に対応する番号を配置します。すると上蓋の  $1, 2, \dots, n$  は下蓋では並び替えられています。この並び替える操作を  $\sigma$  と表記すると  $\sigma$  は  $\{1, 2, \dots, n\}$  から  $\{1, 2, \dots, n\}$  への全単射写像になります。また上蓋の  $1, \dots, n$  が  $(x_1, \dots, x_n)$  に対応するときに

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & \dots & n \\ x_1 & \dots & x_n \end{pmatrix}$$

と表記することにしましょう。このような  $\{1, 2, \dots, n\}$  から  $\{1, 2, \dots, n\}$  への全単射写像の集合に対し、その演算を函数の合成  $\circ$  とするとこの集合は群になります。この群を「置換群  $\mathfrak{S}_n$ 」と呼びます。組紐群  $B_{n+1}$  とはここで述べた対応関係によって  $\mathfrak{S}_n$  への自然な写像が得られ、しかも、この写像は積を保つので準同型写像になります。ただし、この準同型写像は「情報の欠落」が生じます。たとえば  $\sigma_i$  と  $\sigma_i^{-1}$  は置換群としては  $i$  と  $i+1$  を入れ替える操作なので一致しますが、組紐群としては回転の方向が反対で別物なのです。このように紐の回転の向きの情報に欠落が生じているのです。

この置換群を使うと面白いことが判ります。つまり組紐を閉じたときに得られた絡み目の成分数が置換群の分析から判るのであります。これは置換群を巡回置換の積として表現することで判ります。ここで置換  $\sigma$  の巡回置換とは  $k \in [1, n-1]$  に対して  $k \xrightarrow{\sigma} \sigma(k)$ ,  $\sigma(k) \xrightarrow{\sigma} \sigma^2(k), \dots, \sigma^i(k) \xrightarrow{\sigma} \sigma^{i+1}(k) = k$  となるときに次の置換が考えられます:

$$\begin{pmatrix} k & \dots & \sigma^{i-1}(k) \\ \sigma(k) & \dots & \sigma^i(k) \end{pmatrix}$$

これが巡回置換で簡単に  $(k, \sigma(k), \dots, \sigma^i(k))$  と表記します。そして任意の置換  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  は巡回置換の積として表現できることが知られています。ここで組紐を組紐群で表現し、それを置換群への自然な写像によって置換  $\sigma$  に写したとしましょう。ここで巡回置換は  $k$  番目の始点から出発して  $\sigma^{i+1}(k)$  で出発点に戻ることから一つの円を構成していることが判ります。そして、置換  $\sigma$  が巡回置換の積として表現されることから、その巡回置換の数だけ円が現われることになります。

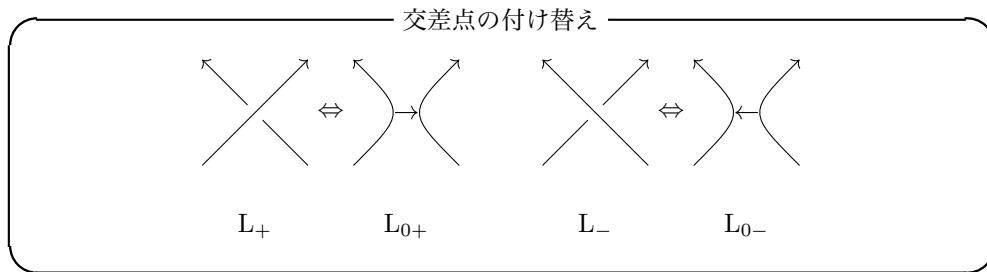
### 6.10.1 ザイフェルト曲面

ここで結び目/絡み目の組紐への変換操作について簡単に述べておきます。この結び目と絡み目への変換では「ザイフェルト曲面 (Seifert surface)」と呼ばれる重要な曲面の

作成手順と重なるために、この曲面の構成方法についても一緒に述べることにします。このザイフェルト曲面は、その境界が結び目/絡み目になるような向き付け可能な曲面です。ここで向き付け可能という意味は「裏と表がある曲面」という意味で、曲面を白と黒の二色で塗り分けることができると言い換えられます。そして向き付け可能な曲面については「種数 (genus)」と呼ばれる自然数で完全に分類されることが知られています。この種数は「ドーナツの穴の数」に対応し、種数 0 は 2 次元球面  $S^2$ 、種数 1 がトーラス  $T^2$ 、すなわち穴一つのドーナツの表面になります。

**■正則射影図の準備:** 結び目/絡み目の正則射影図を準備します。このときに結び目/絡み目には向きを入れて、向き付けられた正則射影図にします。その結果、全ての道は向きの入った矢印になっています。

**■交点の解消:** 各交点を次の手順で書き直します：



この結果、全ての交点は線分で置き換えられて、道を繋ぎ合せてできた幾つかの円周になっています。なお、交点のあった箇所は次のザイフェルト曲面の構成で土の交差の入った帶として置換えられることを線分が表現しているのです。この交点の書き直しは交点に入る下道は交点から出る上道に繋ぎ、交点に入る上道と交点から出る下道に繋ぐという処理です。この性質を利用して後述のガウス・コードからここで述べた円周を構成することができます。

言葉だけでは難しいので、実際に結び目を使って変形操作を説明しましょう。まず、結び目の正則射影図に向きを入れ、交点を線分で置換えたものを以下の図 6.10.1 に示します：

左側の向きを入れた結び目に対して交差点での変形操作を行うことで右図のアウトラインが得られます。このアウトラインは 4 個の円と交点に対応する 5 個の線分で構成されます。

**■ザイフェルト曲面の構成:** 各円に円盤を貼り付け、線分に本来の帶の正負に対応する捻りを入れた帶で置き換えることで曲面が得られます。これがザイフェルト曲面です。この曲面は構築手順から向き付られた曲面になり、またその境界は結び目/絡み目になります。なお、曲面の構築を次の円の向きを揃えた時点で行っても構いませんが、円の向きを揃え

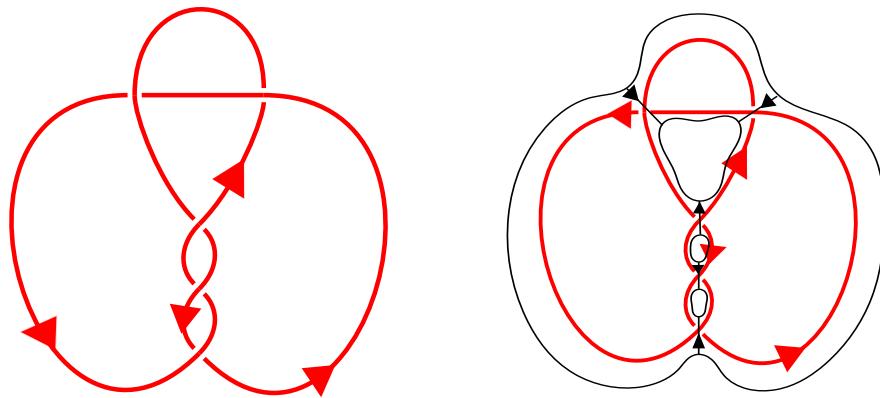


図 6.4 結び目と交点の変換

る操作によって後述のように線分が増え、種数が増加した曲面になります。だからと言って、この時点で得られた曲面が最少種数の曲面になるとは限らず、円盤の貼り方にも二通りの方法があります。これは結び目/絡み目を一点コンパクト化で3次元球面  $S^3$  内の対象として捉えたことから、円盤を無限遠点を含まないように貼る通常の貼り方と、無限遠点を含むように貼る貼り方の二通りがあります。無限遠点を含まないように貼るとでき上がった曲面はホットケーキを数段重ねたような形になることがあります、無限遠点を含むように貼ると平面的な曲面ができることがあります。このように曲面の構成は一意に定まるものではありません。実際、図 6.10.1 に二通りの円盤を貼り付けたものを示しておきます：

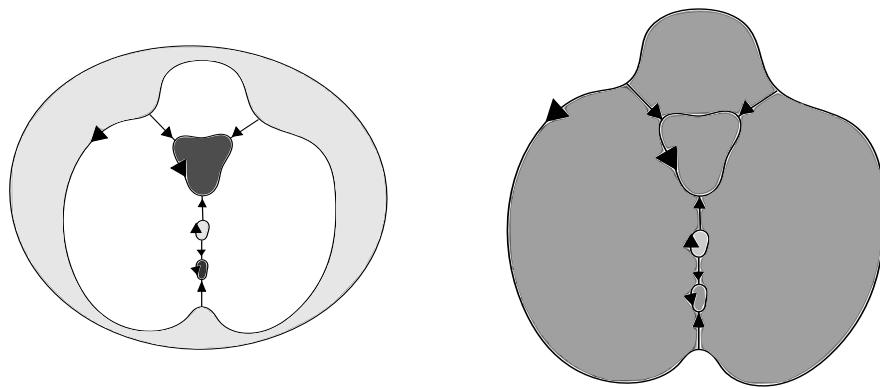


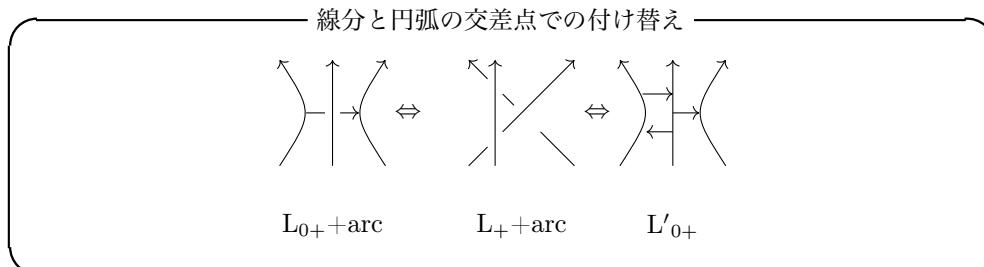
図 6.5 結び目の円盤

左側が無限遠点を含むように円盤を貼ったもので、右が有界な円盤のみを貼り付けたものです。左側の方法では平面上に配置されて孤立した円盤を帶で結び付けるかたちになりますが、右側では有界な円盤を貼ったために最も外側の円に貼る円盤が、それまで貼った円盤の下になるように貼ることになります。このように円盤の配置が右図では同一平面上にありません。そして、これらの円盤を繋ぐ線分がそれぞれ±の捻りを入れた帶で置換えることでザイフェルト曲面が構築できるのです。

**■円の向きを揃える：**ここで円盤を貼る前のアウトラインの状態に戻って操作を行います。この時点ですべての円の中心が僅かな平行移動で一致し、円の向きが一致していれば線分を円の左側に平行移動します。円の中心と向きが揃っていない場合は各円の中心を一致させて向きも揃えます。そのために以下の手順で作業を行います：

1. 基準となる円を一つ定める。作業を楽にするために、複数の円の最も内側になっているものか、線分が一番多く出ているものを基準にする。
2. 基準になる円に線分でつながった円で、その向きが一致した円は交差しないように中心点を揃える。逆向きの円があれば、構築手順から基準にした円を内部に含むことがないので、その円から出ている線分を適宜、平行移動させて、線分のない側の円弧を動かして基準となる円を包含するようにできる。このときに基準にした円から出ている線分と交差が生じるが、この線分は捻りの入った帶であるために交点が新たに二つ生じることになる。そのためにここでの交点を線分で表現するが、図式では外側に向かう線分が二つの線分として置き換える形になる。これらの交差点は有限個なので有限回の操作でこの処理を終えることができる。ここで基準にした円と線分で繋がっていない円があるときは基準にした円と向きと中心を合わせ、それからこの円を基準に線分で繋がった円に対して向きと中心を合わせる操作を行う。

ここで2.の円弧の移動によって交点が増えます。この交点は前の交点の線分への置き換え操作と同様のことを行います。たとえば  $L_+$  の線分については次の置き換えが生じます。このことは  $L_-$  の交点でも同様ですが、この場合は本来の線分の向きを逆向きにするだけで、新たに加わる交点の置き換えになる線分の向きは一緒です：



この図の左が  $L_{0+}$  に他の円が線分に交差した状況ですが、これは本来は真ん中の絵の交差です。この交差を解消したものが右図の状態で、線分が二つに割れた状況になっています。これらの処理によって複数の円は共通の中心点を持つ同じ向きの円として再構成することができます。この様子を先程の結び目で説明しましょう。まず、アウトラインに対して基準となる円を選んだ様子を以下に示します：

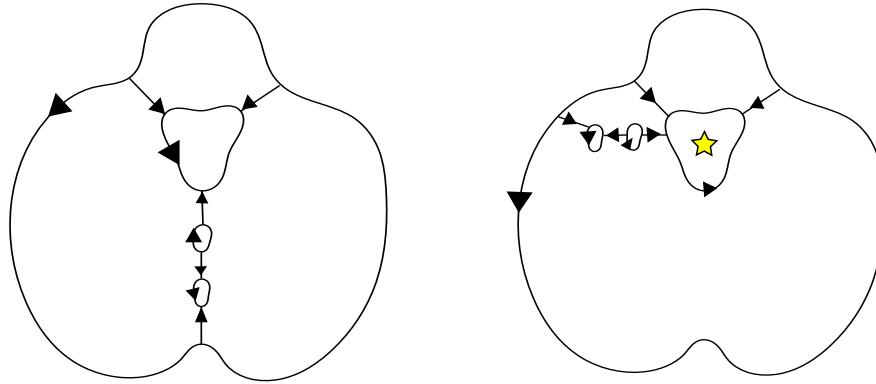


図 6.6 結び目のアウトラインと基準円の選定

この図で左側が結び目のアウトラインで、このアウトラインに対して基準となる円を選んで、各円を動かしたのがその右図で、星印を包含する最も小さな円が基準となる円です。この状態で、基準となる円を包含するのは外側の円だけで、残る二つの円はそうではありません。だからこれらの二つの円に対して変形操作を行わなければなりません：

左図で基準円に線分で直接繋がっている円の向きを合せて中心を揃えています。このときに線分で繋がっている側の円弧はそのままで線分で繋っていない円弧を引っぱって基準円を包含するように移動させています。このときに他の円と基準円を繋ぐ線分との交差が生じます。これらの交差に対しても交差の置き換えを行うことで図では新たな二つの線分が外側に生じます。右図は残った円に対する操作で、この円は向きは一致しているので中心を合せるように平行移動させます。ここでも新たな線分との交差が生じるのでその交差を二つの線分で外側に置換えます。

**■閉じた組紐表現：**全ての円が共通の中心点を持ち、同じ向きの円であれば、これらの円を繋ぐ線分を円に沿って円の左側に水平移動させて纏める。それから線分を本来の交差に戻す。これらの処理で閉じた組紐の表現が得られる。

この様子を先程の例に対して行ったものが図 6.10.1 です：

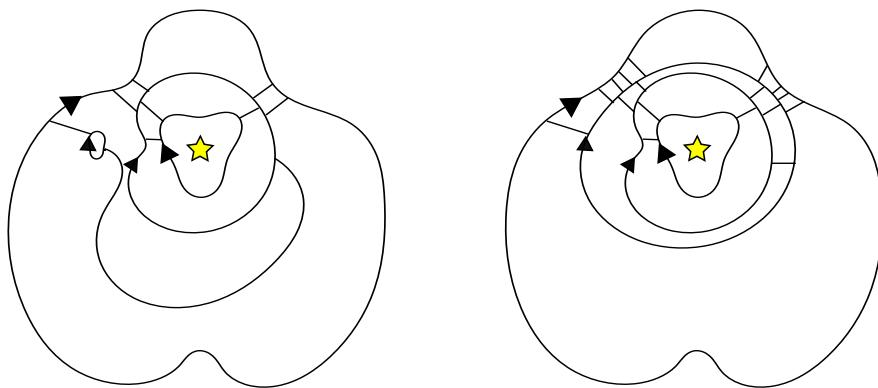


図 6.7 結び目のアウトラインの変形操作

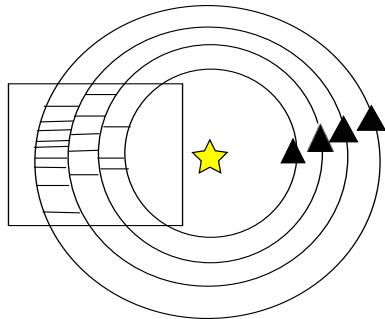


図 6.8 結び目の閉じた組紐としての表現

ここでは線分で表記していますが、これらは 土 の捩りに相当するので、ここで略記が閉じた組紐の表現になっていることに問題はないでしょう。また、ここでの変換は非常に機械的な方法で、その交差数が最小になるような「綺麗な組紐」を与える方法ではありません。

閉じた組紐表現が得られたの時点では各円に円盤を貼り、線分を帯で置き換えることでザイフェルト曲面が得られます。ただし、この構成ではホットケーキを重ねたような複雑な曲面になります。実際、閉じた  $n$  糸の組紐が得られたのであれば  $n$  段重ねのホットケーキ状の曲面になります。そのためにここで得られたザイフェルト曲面は最小種数を持つものだという期待が持てるものになりそうもありません。

### 6.10.2 ガウス・コード

結び目/絡み目の表記には基本群だけではなく、ガウス・コードと呼ばれる表記でその交差の状況を記述する方法があります。

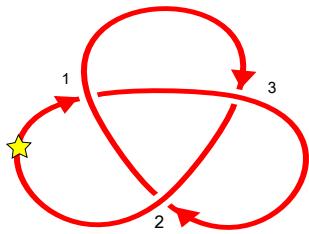


図 6.9 ガウス・コードの生成

この表記の生成手順は最初に正則射影図に向きます。それから各交差点に番号を配置します。それから結び目上に基点を定め、結び目の向きに従って結び目上を移動します。絡み目であれば各成分ごとにここで述べる処理を繰り返します。基点から出発して交点を通過する際に、下道を通過するのであれば交点番号に ‘-’ を付け、上道を通過するのであれば交点番号だけにします。この操作を基点に戻るまで行います。ここで示した三葉結び目では基点の☆から開始するとき、基点の乗った道が交点 1 では下道になるので ‘-1’、交点 3 で上道になるので ‘3’、それから交点 2 は下道になるので ‘-2’、交点 1 では上道なので ‘1’、そして交点 3 では下道になるので ‘-3’、次の交点 2 では上道なので ‘2’ となり出発点に戻ります。この数列を最初から並べると  $[-1, 3, -2, 1, -3, 2]$  になります。こうして得られた数列が「ガウス・コード (Gauss code)」と呼ばれる結び目/絡み目の情報になります。この三葉結び目のようにカウス・コードで表記したときに、その数列が正負を交互に繰り返す結び目を「**交代結び目 (alternating knot)**」と呼びます。このガウス・コードには交点の符号の情報は含まれていません。道の繋がり具合から交点の符号が別途判明するというものです。そこで交点の符号の情報を追加した拡張したガウス・コードもあります。一つは複雑ですが交点番号の前に ‘p’, ‘m’ 等の正負を表現する符号を付与する表記です。この表記であれば絡み目への対応も比較的容易です。なぜなら絡み目の場合は一つの成分のガウス・コード上に別成分との交差点が一度しか出ません。そのためにはほかの成分への参照が必要になりますが、この方法であれば絡み目の一つの成分だけで関係子生成のための情報が得られるからです。もう一つの方法は二度目に通過した時点に交点の符号を付ける表記です。こちらは整数リストとしてガウス・コードが得られることと、結び目であれば最初の符号によって二度目の符号が決定されているために交差点に関する十分な情報が得られます。しかし、絡み目であれば他の成分との交差点を二度通過することがないために他の成分との参照が必要になり、その分、処理も煩雑になります。実際、絡み目  $L$  の成分  $K_i, K_j$  が交差しているときに横断的にこれらの成分が交差するので交点は必ず偶数個になります。このときに絡み目  $L$  の成分に順序が入っていて  $K_i > K_j$  となっているときに  $K_i$  の交点では通常の上下関係による符号、 $K_j$  の拡張ガウス・コードでは交点の符号に対応する符号を添付すれば良い訳です。ただし、交点番号  $p$  が一度しか

成分  $K_i$  に現れなかった場合に  $p$  が含まれる成分  $K_j$  を探し、絡み目の成分の順序から符号の意味を判断するという操作が必要になります。とややこしく書きましたが、結び目であればこの表記は非常に単純・明快で、先程の三葉結び目に対して、前者の符号に対応する表記を付与する方法であれば  $[-m_1, m_3, -m_2, m_1, -m_3, m_2]$ 、後者の二度目に符号を付与するのであれば  $[-1, 3, -2, -1, -3, -2]$  になります。

この交差点での符号が追加されている拡張ガウス・コードであれば容易に結び目の交差点を復元することができます。そして、この結果から Wirtinger 表現で基本群の表現が計算できます。まず、基本群の生成元は交点番号が上道に対応するので簡単に得られます。残りは関係子で、交点が  $n$  個であっても基本群の関係子としては  $n - 1$  個あればよいので  $n - 1$  個の交点に対して関係子を求めればよいことになります。ここで用いる拡張ガウス・コードは二度目に交点番号が現れた時点で交点の符号を付与するものにします。理由は計算機で処理する場合に整数リストとして処理ができるからです。また、ここでは  $n$  個の交差点を持つ結び目に限定して話を進めます。まず番号  $i$  の交差点で関係子をどのように構築すれば良いかを考察してみましょう。

1. 交差点の抽出
2. 交差点の符号の抽出
3. 正規のガウス・コードへの変換
4. 交差点情報の復元

**■交差点の抽出:** 交差点の番号の集合をガウス・コードから抽出します。ここでの処理は自然数を選択し、それらの並び替えを行ったリストを生成するだけです。

**■交差点の符号の抽出:** 二度目に現れたガウス・コード中の交差点番号の符号から判ります。

**■正規のガウス・コードへの変換:** この処理は最初に現れた交差点番号  $i$  の符号を覚えておき、拡張ガウス・コードで二度目に  $i$  が現れた時点で覚えていた符号を逆にすること、すなわち  $-1$  を掛けたもので置き換えることになります。

**■交差点情報の復元:** 交差点の番号  $i$  がガウス・コードで最初にどのように現れるか場合分けが必要になります：

- 負の数の場合:

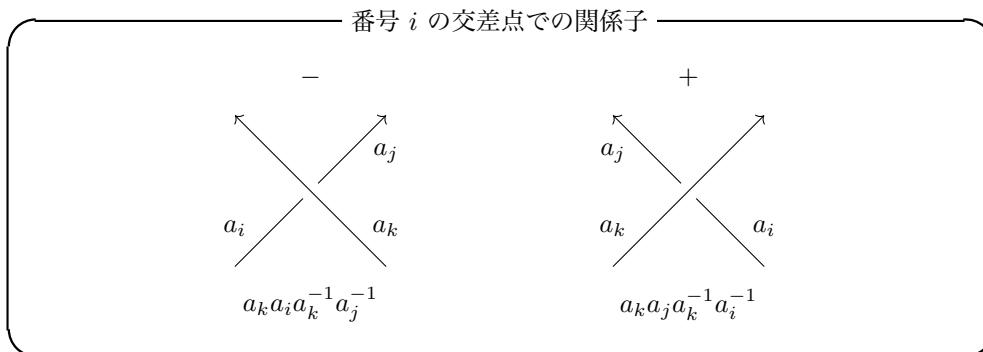
まず負の数として最初に現れる場合は生成元  $a_i$  が  $i$  の交差点の下道の一つであることが判ります。それから  $a_i$  に続く下道はガウス・コード内の  $-i$  から右側の数で最初に現れる負の数を探します。もし、リストの右端で見つからなければリスト

の左端から負の数を探します。このときに最初に負の数  $-j$  が見つかると  $a_j$  が  $a_i$  に続く道になります。そして交差点  $i$  の上道はガウス・コードの  $i$  から右側にある最初の負の整数  $-k$  から  $a_k$  であることが判ります。

- 正の数の場合:

正の数として現れた場合は、ガウス・コード内の  $i$  から右側の数で最初に現れる負の数  $k$  から  $a_k$  が交差点  $i$  の上道になります。それからガウス・コードの  $-i$  を探し、その  $-i$  から右側に最初に現れる負の数  $-j$  から  $a_j$  が判ります。

これらの情報から交差点が次のように復元できます:



このことを三葉結び目の拡張ガウス・コードで説明しておきましょう。まず三葉結び目の拡張ガウス・コードは  $[-1, 3, -2, -1, 3, -2]$  です。このことから交点集合は  $\{1, 2, 3\}$  になります。次に各交点の符号を調べます。二度目に現れる番号は  $[-1, -3, -2]$  であることから全ての符号が  $-1$  であることが判ります。そこで  $[[1, -1], [2, -1], [3, -1]]$  と交差点の符号の情報を交差点番号との対のリストとして表現することにします。また、最初に現れる番号が  $[-1, 3, -2]$  になることから二番目に現れる箇所の  $[-1, -3, -2]$  は  $[1, -3, 2]$  で置き換えられるので本来のガウス・コードは  $[-1, 3, -2, 1, -3, 2]$  であることが判ります。それから交差点の復元に入ります。まず交差点 1 はガウス・コードの最初が  $-1$  なので交差点 1 に入り込む下道が  $a_1$  になります。それから  $-1$  の右側で最初に現れる負の整数が  $-2$  であることから交差点 1 から出る下道が  $a_2$  であることが判ります。さて交差点 1 を通過する上道は二度目の 1 をガウス・コードから探します。すると  $[1, -3, 2]$  に二度目の 1 が含まれており、この二度目の 1 の右側の負の数は隣の  $-3$  なので上道が  $a_3$  であることがわかります。このことから交差点 1 から得られる関係子は  $a_3 a_1 a_3^{-1} a_2^{-1}$  が得られます。次に交差点番号 3 に関しては、ガウス・コードでは最初に 3 が現れているために、最初に上道を探すことになります。この場合は 3 の右側に最初に現れる負の整数が  $-2$  であることから上道が  $a_2$  であることが判ります。それから  $-3$  をガウス・コードから探します。すると  $[-3, 2]$  がありますが、 $-3$  の右側には 2 と負の数がありません。そこでガウス・コードを繋いで  $[-3, 2, -1, 3, -2, -1, 3, 2]$  で考えますが、 $-3$  の次に現れる負の数は

$-1$  であることから交差点番号 3 から出てゆく下道が  $a_1$  であることが判ります。このことから  $a_2a_3a_2^{-1}a_1^{-1}$  が関係子になります。以上からこの三葉結び目の群の表示として

$$\langle a_1, a_2, a_3 \mid a_3a_1a_3^{-1}a_2^{-1}, a_2a_3a_2^{-1}a_1^{-1} \rangle$$

が得られます。この処理を Python のプログラムとして記述したものを以下に示します：

```
"""
check_plusOnly(<list >)

list: the part of a given extended gauss code.

the return value: Boolean.
"""

def check_plusOnly(list_0):
    if True in map(lambda(x):x<0,list_0):
        return(False)
    else:
        return(True)

"""

get_generators(<list >)

list: an extended gauss code(given).

the return value: a list.
    first entity: generators(string)
    second entity: a list , [the crossing number, the sign of it]
"""

def get_Generators(ExGaussCode):
    list_crossings = list(set(map(lambda(x):abs(x),ExGaussCode)))
    n = len(list_crossings)
    gns = ""
    for i in list_crossings:
        if gns=="":
            gns = "a_" + str(i)
        else:
            gns = gns + ", a_" + str(i)
    return([gns, list_crossings])
"""

get_GaussCode(<list _1>,<list _2>)

list _1: an extended gauss code(given).
list _2: a list that is a returned value of get_Generators().
```

```

first entity: generators(string)
second entity: a list , [the crossing number, the sign of it]

the returned value: a list ,
first entity: a gauss code.
second entity: a list of the number and the sign.

"""
def get_GaussCode(ExGaussCode, list_crossings):
    gauss_code = []
    sign_crossings = []
    for x in ExGaussCode:
        i = abs(x)
        sgnx = 2*(x>0)-1
        if i in list_crossings:
            list_crossings.remove(i)
            gauss_code.append(x)
        else:
            if x in gauss_code:
                gauss_code.append(-x)
                sign_crossings.append([i,sgnx])
            else:
                if -x in gauss_code:
                    sign_crossings.append([i,sgnx])
                    gauss_code.append(x)
    return ([gauss_code, sign_crossings])
"""

calc_relatorCode(<list_1>,<list_2>)

list_1: a gauss code(given by get_GaussCode())
list_2: a list of the number and it's sign(given by get_GaussCode())

return value: a list of a relatorcode(code of a relator).
relatorcode: a list which determins a relator,
[under_path_1, under_path_2, over_path, sign]
"""
def calc_relatorCode(gauss_code, sign_crossings):
    list_relatorCode = []
    for x in sign_crossings:
        upth = 0
        [i, s] = x
        rel = []
        n = len(gauss_code)
        "Set a_i"
        p0 = gauss_code.index(-i)

```

```

p1 = gauss_code.index(i)
"Set a range to find a_j, next of a_i"
gcx = gauss_code[p0+1:n]
"Extend the range of Gauss code to be cyclic"
if check_plusOnly(gcx):
    gcx = gcx + gauss_code
"searching a_j"
for j in gcx:
    if j<0 and rel==[]:
        rel = [i, -j]
"Search a upper path"
if p1==n:
    gcx =gauss_code
else:
    gcx = gauss_code[p1+1:n]
    "Extend Gauss code to be cyclic"
    if check_plusOnly(gcx):
        gcx = gcx + gauss_code
    for k in gcx:
        if k<0 and upth==0:
            rel.append(-k)
            rel.append(s)
            upth = 1
list_relatorCode.append(rel)
return(list_relatorCode)

def representation_KnotGroup(generators ,list_relatorCode):
    relators = []
    F = FreeGroup(generators)
    for x in list_relatorCode[0:-1]:
        sgn = x[-1]
        i = x[0]
        j = x[1]
        k = x[-2]
        if sgn>0:
            relators.append(F([-j,-k,i,k]))
        else:
            relators.append(F([k,i,-k,-j]))
    return(F/relators)

def calc_KnotGroup(ExGaussCode):
    list_crossings = []
    sign_crossings = []
    gauss_code = []

```

---

```

list_relatorCode = []
relators = []
"Define generators"
[gns, list_crossings] = get_Generators(ExGaussCode)
"Generate a free group F"
F = FreeGroup(gns)
"Redefine Gauss code and a list at each crossings"
[gauss_code, sign_crossings] = get_GaussCode(ExGaussCode, list_crossings)
"Get relatorCode of each crossings"
list_relatorCode = calc_relatorCode(gauss_code, sign_crossings)
"calculate the knot group"
G = representation_KnotGroup(gns, list_relatorCode)
return (gauss_code, sign_crossings, G)

```

---

ここで注意すべきことは、関係子は通常の多項式環で定義するのではなく自由群上で定義しなければなりません。Sage では無指定であれば多項式環が用いられます（ただし、実際の利用では変数の宣言を函数 var() であらかじめ行う必要があります）。この多項式環では関係子の変数順序には可換であるために関係子を勝手に簡約化してしまうため意味がなくなってしまいます。そのために自由群  $F$  とその商群を定義し、その中で関係子を設定する必要があります。また有限群の表示の生成元として ‘ $a_i$ ’ を用います。この生成元は交点番号の集合から求めています。

このプログラムは有限群モジュールを除けば特に Sage に依存するものではありません。Sage では有限群専用の数式処理 GAP の有限群ライブラリを用いて有限群の群の表示が処理できます。この場合は最初に FreeGroup で自由群を生成し、その中で計算した関係子のリストをつかってその商群を計算求めるという手法です。このプログラムでは拡張ガウス・コードから交点の符号の情報を持たない通常のガウス・コードと交点の符号の情報、それと結び目群で構成されたリストを返却します。

実際の計算例を以下に示します：

---

```

sage: EGC_Trefoil = [-1, 3, -2, -1, -3, -2]
sage: KG_Trefoil = calc_KnotGroup(EGC_Trefoil)
sage: KG_Trefoil
([-1, 3, -2, 1, -3, 2],
 [[1, -1], [3, -1], [2, -1]],
 Finitely presented group < a_1, a_2, a_3 | a_3*a_1*a_3^-1*a_2^-1,
 a_2*a_3*a_2^-1*a_1^-1 >)
sage: EGC_FigureEight = [-1, 3, -2, 4, 3, 1, 4, 2]
sage: KG_FigureEight = calc_KnotGroup(EGC_FigureEight)
sage: KG_FigureEight

```

---

```
([-1, 3, -2, 4, -3, 1, -4, 2], [[3, 1], [1, 1], [4, 1], [2, 1]],
Finitely presented group < a_1, a_2, a_3, a_4 | a_4^-1*a_2^-1*a_3*a_2,
a_2^-1*a_4^-1*a_1*a_4, a_1^-1*a_3^-1*a_4*a_3 >)
```

---

と、このように結び目の拡張ガウス・コードを与えると、通常のガウス・コード、各交点での符号、結び目群のリストを返却する函数ができました。

また、ガウス・コードを利用するとザイフェルト曲面の構築手順でいくつかの円が出現しましたが、この円の情報も得られます。より正確にはガウス・コードから各交差点の配置が判るため、それを利用して円周を構築することができるからです。以下にそのプログラムを示しますが、ここで重要なことは交差点で下道は上道に移動し、上道は下道に移動するという手順で円周を構築しているために上記の函数で生成した交差点の情報からその処理を行なうだけです。この円周が構築できればあとはその交点の符号に従って交差を定めれば結び目が描画できることになります：

---

```
def get_SeifertCircles(list_RelatorCode):
    list_SeifertCircles = []
    lip = []
    ljp = []
    ukp = []

    for i in list_RelatorCode:
        lip.append(i[0])
        ljp.append(i[1])
        ukp.append(i[2])
    lcirs = list(set(lip))

    for x in relc:
        i = x[0]
        if i in lcirs:
            k = x[2]
            sc = [i, k]
            lcirs.remove(i)
            while not(i==k):
                if k in lcirs:
                    lcirs.remove(k)
                    n = lip.index(k)
                    k = ukp[n]
                    if not(i==k):
                        sc.append(k)
            list_SeifertCircles.append(sc)
    lcirs = list(set(lip))
```

```

for x in relc:
    k = x[2]
    if k in lcrs:
        j = x[1]
        sc = [k, j]
        lcrs.remove(k)
        while not(j==k):
            if j in lcrs:
                lcrs.remove(j)
            n = ukp.index(j)
            j = ljp[n]
            if not(j==k):
                sc.append(j)
        list_SeifertCircles.append(sc)
return(list_SeifertCircles)

```

拡張ガウス・コード	ザイフェルト円周のリスト
$[-1, 3, -2, -1, -3, -2]$	$[[1, 3, 2], [3, 2, 1]]$
$[-1, 3, -2, 4, 3, 1, 4, 2]$	$[[3, 2, 1, 4], [2, 4], [3, 1]]$
$[-1, 6, -2, 7, -3, -1, -4, 3, -5, -2, -6, 5, 7, -4]$	$[[1, 4], [3, 5, 7], [2, 6], [4, 2, 7, 6, 3, 1, 5]]$

さて、このように結び目固有の群を構成できるようになったので、結び目の分類を群で把握したいものです。実際に三葉結び目と八の字結び目の基本群を構築したので両者が同じ結び目なのかどうか調べたいところですが、そのときに問題になるのが次に述べる「語の問題」です。

### 6.10.3 語の問題

結び目/絡み目の基本群や組紐群の表示は機械的に計算することが容易ですが、二つの結び目/絡み目の群が与えられたときに、それらが同じものかどうかの判別が難いという側面があります。これは群論で「語の問題 (word problem)」と呼ばれるものです。ここで二つの群に対する同値性の検証で次に示す「Tietze 変換」と呼ばれる操作で移り合える群は同じものであることが知られています：

## Tietze 変換

I	$\langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m \rangle$	$\Rightarrow \langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m, u \rangle$
		$u \in R$
I'	$\langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m, u \rangle$	$\Rightarrow \langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m \rangle$
		$u \in R$
II	$\langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m \rangle$	$\Rightarrow \langle x_1, \dots, x_n, y \mid r_1, \dots, r_m, y\zeta^{-1} \rangle$
		$y \notin \{x_1, \dots, x_n\}, u \in F$
II'	$\langle x_1, \dots, x_n, y \mid r_1, \dots, r_m, y\zeta^{-1} \rangle$	$\Rightarrow \langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m \rangle$
		$y \notin \{x_1, \dots, x_n\}, u \in F$

ここで群  $F$  の表示を  $\langle x_1, \dots, x_n \mid r_1, \dots, r_m \rangle$  とし、関係子  $\{r_1, \dots, r_m\}$  が自由群  $\langle x_1, \dots, x_n \rangle$  内で生成する帰結群を  $R$  と表記しています。ここでは Fox の本 [14] の P.59 にある例題を使って、二つの群の表示  $\langle x, y, z \mid xyz(yzx)^{-1} \rangle$  と  $\langle x, y, a \mid xa(ax)^{-1} \rangle$  が同じ群の表示であることを確認してみましょう：

## Tietze 変換の例

$$\begin{aligned}
 \langle x, y, z \mid xyz(yzx)^{-1} \rangle &\xrightarrow{\text{II}} \langle x, y, z, a \mid xyz(yzx)^{-1}, a(yz)^{-1} \rangle \\
 &\xrightarrow{\text{I}} \langle x, y, z, a \mid xa(ax)^{-1}, a(yz)^{-1}, xyz(yzx)^{-1} \rangle \\
 &\xrightarrow{\text{I}'} \langle x, y, z, a \mid xa(ax)^{-1}, a(yz)^{-1} \rangle \\
 &\xrightarrow{\text{I}} \langle x, y, z, a \mid xa(ax)^{-1}, z(y^{-1}a)^{-1}, a(yz)^{-1} \rangle \\
 &\xrightarrow{\text{I}'} \langle x, y, z, a \mid xa(ax)^{-1}, z(y^{-1}a)^{-1} \rangle \\
 &\xrightarrow{\text{II}'} \langle x, y, a \mid xa(ax)^{-1} \rangle
 \end{aligned}$$

ここで示したように有限回の Tietze 変換の列によって二つの群の表示が同値であることができますが、この手法の難点は Tietze 変換を見つけなければ同値性が言えず、その上、そのような Tietze 変換の列を見付けることができないからといつても、Tietze 変換が構築できないこととは別問題であるために別の群の表示であると結論付けられない点です。この点はライデマイスター移動と似ていて、いずれにせよ計算と比較が容易な不变量が欲しいところです。

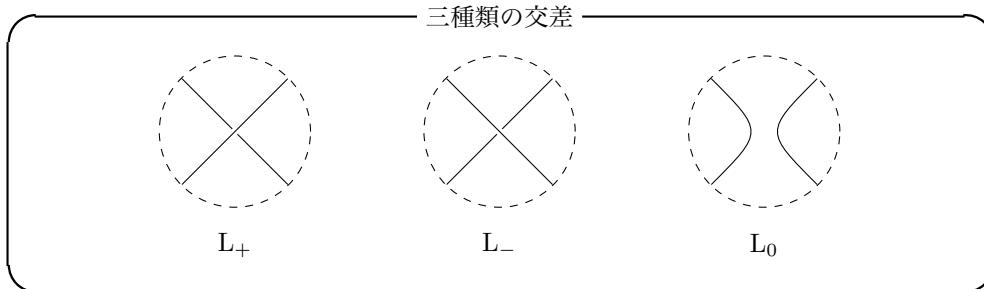
## 6.11 多項式不变量

このように群の表示を使って結び目/絡み目の同値性を判断することは簡単なことではありません。そこで多少情報が落ちてもより使い勝手の良い値で結び目/絡み目の分類を行うことになります。そこで結び目/絡み目から多項式を生成して判別するということが

行われています。これらの多項式の計算方法には、補空間の基本群や結び目/絡み目のザイフェルト曲面を貼って求める方法等がありますが、正則射影図の局所的な交差点の状態を変更したものの多項式間の関係式として計算する手法があります。なお、自明な結び目（正則射影図で交点を持たないもの）の多項式不变量は 1 となるように正規化されています。

### 6.11.1 スケイン関係式

向き付けられた結び目に対して、代表的な「**局所的な交差の変更**」には次の三種類の交差があります：



この三種類の交差に基づく関係式のことを「**スケイン関係式 (skein relation)**」<sup>\*8</sup>と呼びます。この関係式から得られる多項式は  $z^{-3}$  等の負の次数を許容するもので、より正確には「**ローラン多項式 (Laurent polynomial)**」と呼ばれる多項式です。そして、ライデマイスター移動でその多項式が不变になるものを結び目/絡み目のスケイン多項式と呼びます。スケイン多項式としては以下の関係式を充たす多項式がその代表として挙げられます：

■ジョーンズ多項式 (Jones polynomial):  $t^{-1}V_{L_+}(t) - tV_{L_-}(t) = (t^{\frac{1}{2}} - t^{-\frac{1}{2}})V_{L_0}(t)$

■コンウェイ多項式 (Conway polynomial):  $\nabla_{L_+}(z) + \nabla_{L_-}(z) = z\nabla_{L_0}(z)$

■アレキサンダー多項式 (Alexander polynomial):  $\Delta_{L_+}(t) + \Delta_{L_-}(t) = (t^{\frac{1}{2}} - t^{-\frac{1}{2}})\Delta_{L_0}(t)$

■ホンフリー多項式 (HOMFLY polynomial):  $xP_{L_+}(x, t) - tP_{L_-}(x, t) = P_{L_0}(x, t)$

これらの多項式は自明な結び目なら 1 になる性質がありますが、1 に等しいときに自明な結び目になるかどうかは別問題です。また、コンウェイ多項式とアレキサンダー多項式は、変数については  $z \leftrightarrow t^{\frac{1}{2}} - t^{-\frac{1}{2}}$  で互いに移りあえるという性質があります。またホンフリー多項式の由来は多項式を発見した人の名前の頭文字 (Hoste, Ocneanu, Morton, Freyd, Likorish, Yetter) を並べたものです。ここで Sage の BraidGroup モジュールで実装されている多項式はジョーンズ多項式とアレキサンダー多項式です。

<sup>\*8</sup> skein は縫糸の意味です。

### 6.11.2 ジョーンズ多項式

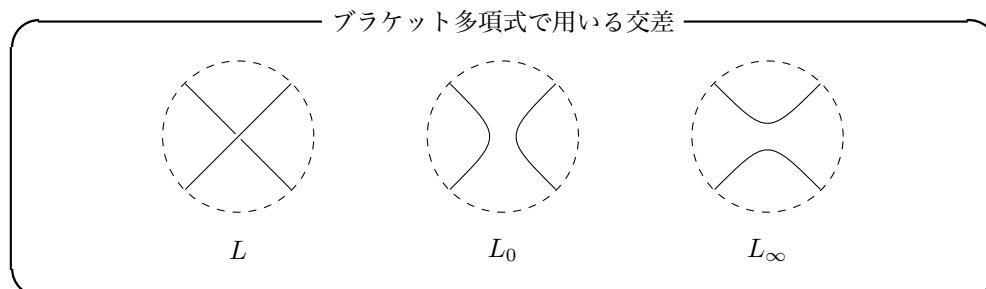
ジョーンズ多項式は作用素環の研究から得られたもので、やがてカウフマンのブラケット多項式で表現され、それからコンウェイ多項式と同様のスケイン関係式からも求められるように定式化が行われました。ジョーンズ多項式は後述のアレキサンダー多項式よりも結び目の分類で強力な多項式で、2016年の現時点でも非自明な結び目で多項式が1になるものが発見されていません。なお、SageのBraidGroupモジュールでは、その関係からオプションの指定がなければカウフマンのブラケット多項式の流儀で表示され、オプションの指定があればスケイン形式から得られる多項式を出力します。

### 6.11.3 アレキサンダー多項式

アレキサンダー多項式は古典的な結び目多項式です。スケイン多項式として認知されるまでは結び目群の表示から計算したり、ザイフェルト曲面を使って求めていました。特に機械的に行えるのが結び目群の表示から求める方法で、その場合は結び目群の $n$ 個の関係子をフォックス微分と呼ばれる特殊な「**微分**」を使って $n \times n + 1$ の大きさのヤコビ行列を計算し、このヤコビ行列から $n \times n$ の行列を取り出して、それらの行列式の最小公約数として(1次の)アレキサンダー多項式が得られます。この多項式の幾何学的解釈は補空間をザイフェルト曲面で切り開いた空間の普遍被服空間と呼ばれる空間の構成に密接に関係します。ただし、このアレキサンダー多項式は他の結び目多項式と比較して非力で、たとえばアレキサンダー多項式が1になる非自明な結び目として「**樹下・寺坂結び目**」が著名です。

### 6.11.4 カウフマンのブラケット多項式

カウフマンのブラケット多項式は上述のスケイン関係式とは別の交差関係を用います。なお、この多項式では結び目に向きを入れる必要はありません：



カウフマンのブラケット多項式は次の性質を充します：

## カウフマンのブラケット多項式の性質

1.  $\langle O \rangle = 1$
2.  $\langle L \sqcup O \rangle = (-A^2 - A^{-2}) \langle L \rangle$
3.  $\langle L \rangle = A \langle L_0 \rangle + A^{-1} \langle L_\infty \rangle$

このカウフマンのブラケット多項式はライデマイスター移動の TYPE II と TYPE III に関しては変化はありませんが、TYPE I の移動については  $A^{\pm 3}$  だけの違いが生じます。実際に TYPE I の計算をしてみましょう：

$$\langle \text{○} \text{○} \rangle = A \langle \text{○} \text{○} \rangle + A^{-1} \langle \text{○} \text{○} \rangle = A(-A^2 - A^{-2}) \langle \text{○} \text{○} \rangle + A^{-1} \langle \text{○} \text{○} \rangle = -A^3 \langle \text{○} \text{○} \rangle$$

$$\langle \text{○} \text{○} \rangle = A \langle \text{○} \text{○} \rangle + A^{-1} \langle \text{○} \text{○} \rangle = A \langle \text{○} \text{○} \rangle + A^{-1}(-A^2 - A^{-2}) \langle \text{○} \text{○} \rangle = -A^{-3} \langle \text{○} \text{○} \rangle$$

ここで  $\text{○} \text{○}$  の交点の符号は 1,  $\text{○} \text{○}$  の交点の符号が  $-1$  なので幕の次数の符号が交点の符号に対応していることがわかります。だから絡み目  $L$  の正規射影  $\mathcal{D}_L$  のカウフマンのブラケット多項式にあらかじめ捻れ  $w(\mathcal{D}_L)$  を使って  $(-A^{-3})^{-w(\mathcal{D}_L)}$  をかけてしまえばどうでしょう？すると TYPE I で変化がなくなり、他の TYPE II と TYPE III では総符号数に変化がないのでライマイスター移動で変化がなくなります。つまり、正規射影図に依存しない量ということになるので絡み目  $L$  の不変量ということになります。以上から次で多項式  $J(L)$  を定めます：

$$J(L) \stackrel{\text{Def.}}{=} (-A^{-3})^{-w(\mathcal{D}_L)} \langle \mathcal{D}_L \rangle$$

この多項式  $J(L)$  は変数を変更することでジョーンズ多項式  $V_L$  に変換することができます。つまり次の関係式を充します：

$$J(L) = V_L(A^4)$$

## 6.12 Kauffman ブラケット多項式を計算するプログラム

このカウフマンのブラケット多項式を計算するプログラムを作成してみましょう。この計算は非常に機械的に行うことが可能です。実際、 $L$  から  $L_o, L_\infty$  への移行では交差が一つ解消しており、この交差一つの解消で二つの正則射影図が得られます。この操作を次の交差点で行うと  $2 \times 2$  の 4 個の正則射影図が得られ、一般的に  $n$  段目では  $2^n$  個の正則射

影図が得られます。その一方で、各段で交差点が消去されるので交点が  $n$  個の正則射影図であれば最終的には  $n$  段目で  $2^n$  個の互いに交差しない自明な結び目を成分とする絡み目の正則射影図が得されることになるのです。すると自明な結び目を  $-A^2 - A^{-2}$  で置き換え、その段に至るまでの経路から  $A$  と  $A^{-1}$  を乗じて、総和を計算してしまえば良いのです。この点はスケイン関係よりも非常に明瞭で、機械的に計算し易いものになっているのです。実際、スケイン関係で交差を入れ替えた  $K_-$  の交差が減るのかどうかは実際にそれを判別するプログラムを構築しない限りは機械的に判断はできません。だから処理を行うたびに全体がより簡易なものになる保証がなく、それを確認する手続きが別途必要になるからです。

では、カウフマンのブラケット多項式を計算するために必要なものは何でしょうか？これはガウス・コードと各交点での符号の情報だけで十分です。実際、 $L$  から  $L_0, L_\infty$  の構築は実質的に指定した交差点番号をガウス・コードから削除し、その付近での道の付け替えで済むからです。そこで、ここでの方針としては前述の結び目群を生成するプログラムから生成したガウス・コードと関係子の情報を用いることにします。

ここで交差点の置き換えを行うことで上道と下道の付け替えが生じますが、その際に交差点の情報 (RelatorCode) の交差点の正負だけが必要なのでその部分を抜き出しておく必要があります。また付替作業では上道の方向が逆向きになることがあるために、その上道との交差に関しては、その交差の符号を反転させておく必要があります。以下にこれらの作業を行う函数を示しておきます：

---

```
def get_StatCrossings(RelatorCodes):
    Stat_Crossings = []
    for i in RelatorCodes:
        Stat_Crossings.append(i[0]*i[3])
    return(Stat_Crossings)

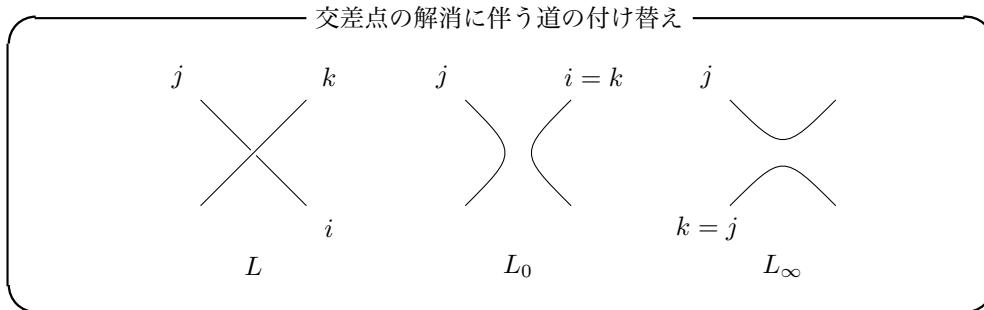
def toggle_StatCrossings(Stat_Crossings, Gauss_Code):
    newStatCrossings = []
    list_crossings = list(set(map(abs, Gauss_Code)))
    ordr = map(abs, Stat_Crossings)
    for i in Stat_Crossings:
        if abs(i) in list_crossings:
            newStatCrossings.append(-i)
        else:
            newStatCrossings.append(i)
    return(newStatCrossings)
```

---

ここでガウス・コードのリストと交差点の符号を保持したリストで構成されたリストを

正則射影図を代表する対象とし、「Diagram」と呼ぶことにします。そして Diagram を成分とするリストを「Diagrams」と呼びます。ただ Diagrams はカウフマンのブラケット多項式の計算過程で生じるもので、基本は Diagram です。

次に正則射影図の交差を解消する函数を作成します。ここで重要なのは交差点の解消によって結び目が絡み目に分割される可能性があることです。この状況を次の図で説明しましょう：



この図では交差点番号  $i$  の道の付け替えになります。ガウス・コードの生成では  $a_i$  の下道が右下から交点に向かい、交点を過ぎてから道  $a_j$  になります。一方で上道  $a_k$  は交差点の符号に従って  $+1$  であれば左側から右側へ、 $-1$  であれば逆の右側から左側へと向き付られます。ここで道  $a_i, a_j, a_k$  が同じ成分の道であれば、図の  $i$  の方向から入って  $j$  の方向に出ると必ず  $k$  の道を通りますが、交点  $j$  が絡み目の別成分との交差で生じるのであれば  $i$  から  $j$  を通過しても  $k$  を通過することはありません。

さて、 $L_0$  の付け替えでは上道  $a_k$  を交点で分割し、下道  $a_i$  と上道  $a_k$  の上側半分を繋ぎ、下道  $a_j$  と上道  $a_k$  の下半分を繋ぎます。このように上道と下道を融合させる処理なので上道と下道が別成分であれば一つの成分に融合される処理であることが分かります。問題になるのはこれら上道と下道が同じ成分にある場合です。このときは交点  $i$  の符号で事情が異なります。まず交点の符号が  $+1$  であれば上道  $a_k$  は左下から右上に向かいます。そして右上からやがて下道  $a_i$  を通って交点  $i$  に戻るので  $L_0$  の処理では左右に成分が分離することが分かります。ところが  $L_\infty$  の処理では  $a_i$  を通って上道  $a_k$  の下半分を逆走するとやがて下道  $a_j$  を逆走することになり、それから上道  $a_k$  の上半分を通過して下道  $a_i$  に戻るために成分の変化がないことになります。それから交差点  $i$  の符号が  $-1$  の場合は上道  $a_k$  は右上から左下に向かうため、左下側と下道  $a_i$  がつながる形になるために  $L_0$  で成分の変化は生じませんが、 $L_\infty$  では上下の成分の分割が生じます。このように成分の変化が交差点の符号で異なることと、上道を逆走するがあるために、その場合は関連する交差点での符号の反転が生じることになります。

まず最初に二つの交差点が絡み目の一つの成分に存在する場合、すなわち通常の結び目での処理を行う函数を示します。この函数では絡み目の成分の変化が生じる可能性があります：

```
def crossingChangeA(Diagram):
    [GaussCodes, Stat_Crossings] = connectedDiagram
    GaussCode = GaussCodes[0]
    n = Stat_Crossings[0]
    s = sign(n)
    i = s * n
    y = []
    if len(Stat_Crossings)>1:
        y = Stat_Crossings[1:]
    sa = copy(y)
    sb = copy(y)
    x = []
    p0 = GaussCode.index(-i)
    p1 = GaussCode.index(i)
    if p1>p0:
        "splitting"
        a1 = GaussCode[p1+1:] + GaussCode[0:p0]
        a2 = GaussCode[p0+1:p1]
        "fusion"
        x = GaussCode[p1-1:p0:-1]
        sb = toggle_StatCrossings(sb, x)
        a0 = [x + a1]
    else:
        "splitting"
        a1 = GaussCode[p1+1:p0]
        a2 = GaussCode[p0+1:]+GaussCode[:p1]
        "fusion"
        x = GaussCode[:p0:-1]
        if p1>0:
            x = GaussCode[p1-1::-1] + x
        sb = toggle_StatCrossings(sb, x)
        a0 = [x + GaussCode[p1+1:p0]]
    if s==1:
        pa = [[a1, a2], sa]
        ma = [a0, sb]
    else:
        pa = [a0, sb]
        ma = [[a1, a2], sa]
    return ([pa, ma])
```

ここで注意すべきことは削除する交差点の符号が  $+1$  のときに  $L_0$  で絡み目の成分が一つ増え、削除する交差点の符号が  $-1$  のときには  $L_\infty$  で絡み目の成分が一つ増えることです。そして削除する交差点の符号が  $+1$  のときに  $L_\infty$  の生成で上道側で削除する交差点の上から出てまた戻るまでの部分の各交点で交差の符号が逆になります。これは削除する交差点の符号が  $-1$  であれば  $L_0$  で同様の上道側の処理が必要になります。

次に交差点の後に絡み目の二つの成分に交差点番号が配置されているときに交差点の解消を行う函数を示します。この処理では絡み目の成分変化がありませんが、一部の交差点で符号の反転が生じます：

---

```
def crossingChangeB(disjointDiagram):
    [GaussCodes, Stat_Crossings] = disjointDiagram
    n = Stat_Crossings[0]
    s = sign(n)
    i = s * n
    y = []
    z = []
    if len(Stat_Crossings)>0:
        y = Stat_Crossings[1:]
    sa = copy(y)
    sb = copy(y)
    if -i in GaussCodes[0] and i in GaussCodes[1]:
        CodeA = GaussCodes[0]
        CodeB = GaussCodes[1]
    else:
        CodeA = GaussCodes[1]
        CodeB = GaussCodes[0]
    p0 = CodeA.index(-i)
    p1 = CodeB.index(i)
    pa = [[CodeB[p1+1::] + CodeB[0:p1] + CodeA[p0+1::] + CodeA[0:p0]], sa]
    x = CodeB[:p1:-1]
    if p1>0:
        x = [CodeB[p1-1::-1] + x]
    sb = toggle_StatCrossings(sb, x)
    pb = [[x + CodeA[p0+1::] + CodeA[0:p0]], sb]
    if s==1:
        z = [pa, pb]
    else:
        z = [pb, pa]
    return(z)
```

---

そしてこれらを統括する交差の解消を行う函数を次に示します。この函数では交差点

がある一つの成分にあるかどうかは、正則射影図を表現する対象 Diagram を構成するガウス・コードに符号が異なった番号が含まれるかどうかで判別可能です。一つのガウス・コードに正負の番号が含まれていれば函数 crossingChangeA(), 正負のどちらか一方しか含まれない場合は、それらの二つの番号を個別に包含する二つのガウス・コードを取り出して、それらに対して函数 crossingChangeB() で処理を行います：

---

```
def crossingChange(Diagram)
    [GaussCodes, Stat_Crossings] = Diagram
    i = abs(Stat_Crossings[0])
    y = []
    cpl = []
    newGaussCodes = []
    Diagrams = []
    for x in GaussCodes:
        if not(-i in x or i in x):
            newGaussCodes.append(x)
        else:
            if -i in x and i in x:
                y = crossingChangeA([[x], Stat_Crossings])
            else:
                cpl.append(x)
    if len(cpl)>0:
        y = crossingChangeB([cpl, Stat_Crossings])
    Diagrams = [[y[0][0] + newGaussCodes, y[0][1]], [y[1][0] + newGaussCodes, y[1][1]]]
    return(Diagrams)
```

---

これで交差の解消を行う函数ができました。この函数の引数は Diagram ですが、出力は  $L_0$  と  $L_\infty$  に対応する Diagram を成分とするリストの Diagrams になります。さて、交差点の解消は与えられた絡み目の交差点のリストに従って一斉に行うことになります。この操作によって生成される正則射影図は二本の分枝を各節点で行う樹形図になります。そして函数 crossingChangesA(), crossingChangesB() が出力する Diagrams の第一成分が  $A$  を乗ずるもの、第二成分が  $A^{-1}$  を乗ずるものにしています。これは樹形図で左側に  $L_0$ 、右側に  $L_\infty$  を置く表記に合わせています。そしてこの Diagram のリストの添字を二進数で表示すると 0 の箇所で  $A$  を乗じ 1 の箇所で  $A^{-1}$  を乗じれば良いことがわかります。それから自明な結び目成分には交差点が存在しないことからガウス・コードは空リスト「[]」が対応します。このことから最後に函数 crossingChange() で得られたリスト Diagrams は空リストのみで構成され、各 Diagram の添字を二進数表示したものが  $A$  と  $A^{-1}$  の席の情報で、各 Diagram のガウス・コードの空リストの総数から 1 を減じたものが  $-A^2 - A^{-2}$  の幕の次数の情報になります。これらのことを利用して Diagrams からカウフマンのブラケット多項式の計算を行う函数 calc\_Kauffman\_Bracket() が次のよう

に構築されます:

---

```
def calc_Kauffman_Bracket(Diagram):
    var('A')
    As = []
    Fs = []
    KBTK = []
    Level = crossingChange(Diagram)
    cps = Level[0][1]
    for i in cps:
        tmp = map(crossingChange, Level)
        Level = []
        for j in tmp:
            Level = Level + j
    for i in Level:
        j = len(i[0]) - 1
        KBTK.append((-A^2-A^(-2))^j)
    n = len(KBTK)
    m = len(Integer(n-1).digits(2))
    Kauffman_Polynomial = 0
    for i in range(0,n):
        As.append(sum(Integer(i).digits(2)))
    for i in As:
        Fs.append(A^(m-i)*A^(-i))
    for i in range(0,n):
        Kauffman_Polynomial = Kauffman_Polynomial + KBTK[i]*Fs[i]
    return(expand(Kauffman_Polynomial))
```

---

この処理では樹形図の情報が最終的な計算結果リストの位置と対応が、その位置情報を2進数表示したときの次数リストと一致していることを利用しています。この2進数への変換はメソッド digits() を用いますが、このメソッドは Sage の Integer 型のものであるのに対し、函数 range() が生成するリストの成分は int 型であるために、そのままでは利用できません。同一表示で型が異なっているのも厄介ですが、ここでは Integer() で型を int 型から Integer 型に変換して処理を行っています。

計算例を以下に示しておきましょう:

---

```
sage: ans = map(calc_Kauffman_Bracket, [ [[[-1,1]],[1]], [[[ -1,1]],[ -1]],
[[[-1,3,-2,1,-3,2]],[1,3,2]], [[[ -1,3,-2,1,-3,2]],[ -1,-3,-2]] ])
sage: for i in ans:
>>>     print i
-A^3
```

$$\begin{aligned} & -1/A^3 \\ & -A^5 - A^3 + 1/A^7 \\ & A^7 - 1/A^3 - 1/A^5 \end{aligned}$$


---

と、ガウス・コードと交点符号情報だけで結び目/絡み目に関連する多項式が計算できるのです。なお、この計算では交差点が  $n$  個あれば実に  $\sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} - 1$  個の絡み目が現われます。交点数が 3 個の三葉結び目でさえ 15 個の絡み目が現われるため、これらのデータをリストで保管することは賢明なことではありません。そこで Sage に最初から包含されている RDBM の SQLite3 を利用しましょう。SQLite3 は軽量で、その利用のための前準備が不要の RDBM です。だからこそ、この計算処理で生じるデータを蓄えることに適しているのです。ここでは二つの表を使うことにしましょう。一つはロルフセンの結び目表の表記を用いたもので、結び目の結び目表での名前、結び目の交差点数、計算した結び目のガウス・コードと交差点の情報、それと計算したカウフマンのグラケット多項式を属性とする表、もう一つの表をロルフセンの結び目表の名前、消去した交差点番号、樹形図での絡み目の位置、絡み目のガウス・コードと交差点の情報を属性とする表とします。ここで前者の表が計算結果、後者の表は計算過程に関するものになります。では SQLite3 で最初に DB と上記の表をあらかじめ生成しておきましょう。ここで SQLite3 を Python から利用するためのモジュール sqlite3 を読み込んでおく必要がありますが、Sage にはパッケージに含まれているので import 文で読み込むだけです：

```
sage: import sqlite3
sage: cursor = sqlite3.connect("/Users/yokotahiroshi/My_KNOT.db")
sage: cursor.execute("create table kauffman_bracket (Rolfsen text, crossings int, GaussCode text, S")
sage: cursor.execute("create table diagrams (Rolfsen text, Stage int, Crossing int, Position text, C")
sage: cursor.commit()
```

---

これで DB の ‘My\_KNOT.db’ を生成し、二つの表を作ったので、あとは先程の函数 calc\_Kauffman\_bracket に計算途上で出て来る絡み目の情報と計算結果を書き込めば良いのです。なお、cursor オブジェクトに様々な情報を一旦蓄え、メソッド commit() を実行することで初めて処理が確定されます。この commit を忘れていると cursor オブジェクトをメソッド close() で閉じた途端に情報が消えてしまうので注意が必要です。

```
def number2Position(n, stage):
    Position = ''
    bg = Integer(n).digits(2)
    m = len(bg)
    for i in bg:
        Position = str(i)+Position
    for j in range(0, stage - m):
        Position = '0' + Position
    return(Position)
```

---

```
def insertDiagramsTable(Rolfsen, Stage, Crossing, Diagrams):
    cursor = sqlite3.connect("/Users/yokotahiroshi/My_KNOT.db")
    m = 0
    for i in Diagrams:
        Position = number2Position(m, Stage)
        m = m + 1
        GaussCodes = str(i[0])
        Stat_Crossings = str(i[1])
        cursor.execute("insert into diagrams values (?,?,?,?,?,?)",
                      (Rolfsen, int(Stage), int(Crossing), Position, GaussCodes, Stat_Crossings))
    cursor.commit()
    cursor.close()

def insertKauffmanBracketTable(Rolfsen, Crossing, Diagram, Polynomial):
    cursor = sqlite3.connect("/Users/yokotahiroshi/My_KNOT.db")
    GaussCode = Diagram[0]
    CrossingCode = Diagram[1]
    cursor.execute("insert into kauffman_bracket values (?,?,?,?,?)",
                  (Rolfsen, int(Crossing), GaussCode, Stat_Crossings, Polynomial))
    cursor.commit()
    cursor.close()

def calc_Kauffman_Bracket_DB(Rolfsen, Diagram):
    var('A')
    As = []
    Fs = []
    KBIK = []
    Stage = 0
    cursor = sqlite3.connect("/Users/yokotahiroshi/My_KNOT.db")
    insertDiagramsTable(Rolfsen, Stage, int(0), [Diagram])
    Stage = 1
    Crossing = abs(Diagram[1][0])
    Diagrams = crossingChange(Diagram)
    insertDiagramsTable(Rolfsen, Stage, Crossing, Diagrams)
    cps = Diagrams[0][1]
    for i in cps:
        Stage = Stage + 1
        tmp = map(crossingChange, Diagrams)
        Diagrams = []
        for j in tmp:
            Diagrams = Diagrams + j
        Crossing = abs(i)
        insertDiagramsTable(Rolfsen, Stage, Crossing, Diagrams)
```

```

for i in Diagrams:
    j = len(i[0]) - 1
    KBIK.append((-A^2-A^(-2))^j)
n = len(KBIK)
m = len(Integer(n-1).digits(2))
Polynomial = 0
for i in range(0,n):
    As.append(sum(Integer(i).digits(2)))
for i in As:
    Fs.append(A^(m-i)*A^(-i))
for i in range(0,n):
    Polynomial = Polynomial + KBIK[i]*Fs[i]
Polynomial = expand(Polynomial)
insertKauffmanBracketTable(Rolfsen, Crossing, Diagram, Polynomial)
cursor.close()
return(Polynomial)

```

---

まず、位置を定める函数が number2Position() です。この函数は引数として Diagrams の位置と交差点を消去する段階にそれぞれ対応する int 型の整数をとります。この函数は位置情報として Diagrams での絡み目の情報の位置を 2 進数表記した文字列として返し、そのときの表示桁数を交差点を消去する段階を表現する数値が対応します。たとえば三葉結び目の段階は ‘0’ で一つの交差点の消去を行うと段階は ‘1’。このときの  $L_0$  が ‘0’,  $L_\infty$  が ‘1’ になり、次の段階 ‘2’ では  $L_0$  派生のものが ‘00’, ‘01’,  $L_\infty$  派生のものが ‘01’ と ‘11’ になるというあんばいです。この位置の情報が  $A$  と  $A^{-1}$  の積に対応します。実際, ‘0’ が  $A$ , ‘1’ が  $A^{-1}$  に対応します。この処理は函数 calc\_Kauffman\_bracket() や calc\_Kauffman\_bracket\_db() で用いています。それから函数 insertDiagramsTable() で表 diagrams に計算過程で現われる絡み目の情報を登録し、函数 insertKauffmanBracketTable() で結び目の名前、ガウス・コードと交差点で構成された正則射影図の情報とカウフマンのブレケット多項式を登録します。

ここで実際の計算例を示しますが、図示すると以下の射影図を続々と生成しているのです:

```

sage: calc_Kauffman_Bracket_DB("3_1",Diagram)
sage: cursor = sqlite3.connect("/Users/yokotahiroshi/My_KNOT.db")
sage: a1 = cursor.execute("select * from diagrams where Stage=3")
sage: a1.fetchall()

[(u'3_1', 3, 2, u'000', u'[]', '[]', '[]', '[]',),
 (u'3_1', 3, 2, u'001', u'[]', '[]', '[]', '[]',),
 (u'3_1', 3, 2, u'010', u'[]', '[]', '[]', '[]',),

```

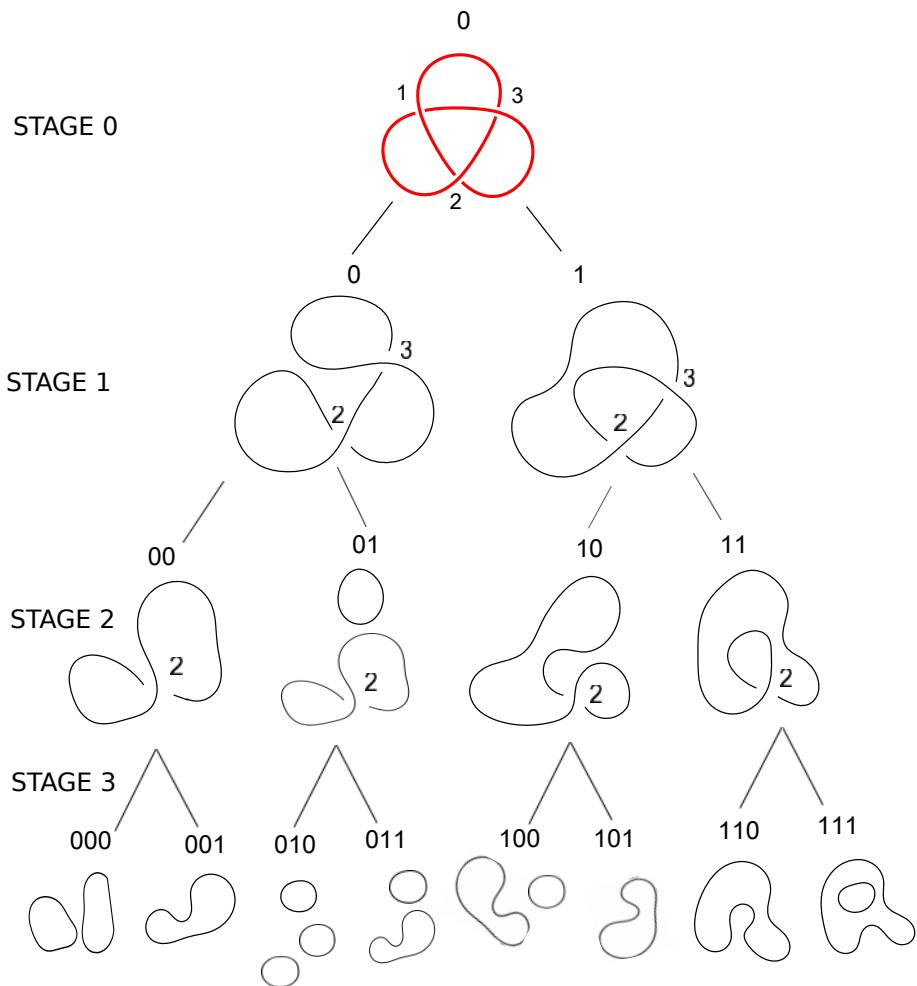


図 6.10 三葉結び目での処理

```
(u'3_1', 3, 2, u'011', u'[]', []'), u'[]'),
(u'3_1', 3, 2, u'100', u'[]', []'), u'[]'),
(u'3_1', 3, 2, u'101', u'[]', []'), u'[]'),
(u'3_1', 3, 2, u'110', u'[]', []'), u'[]'),
(u'3_1', 3, 2, u'111', u'[]', []', u'[]'])
```

```
sage: a1 = cursor.execute("select GaussCodes , Position from diagrams where Stage=2")
sage: a1.fetchall()
```

```
[(u'[], [2, -2]', u'00'),
 (u'[-2, 2]', u'01'),
 (u'[-2, 2]', u'10'),
```

```
(u'[[ -2, 2], , u'11'])

sage: a1 = cursor.execute("select GaussCodes , Position from diagrams where Stage=1")
sage: a1.fetchall()

[(u'[[ -2, 3, -3, 2], , u'0), (u'[[ -3, 2], [3, -2]], u'1)]
```

---

とこのようにデータの検索が行えるのです。

## 6.13 BraidGroup クラス

### 6.13.1 BraidGroup の概要

Sage には組紐群を扱うためのクラスとして BraidGroup があります。このクラスを利用して組紐群の生成や閉じた組紐に対するアレキサンダー多項式やジョーンズ多項式といった不変量の計算、さらには組紐の 2 次元、あるいは 3 次元の可視化が容易に行えます。

この BraidGroup クラスは sage.groups の下にある finitely\_presentation.FinitelyPresentedGroupElement を親クラスとします。そして、このクラスの親クラスは free\_group.FreeGroupElement と自由群のクラスに関係子を入れたクラスとしての性格を持ちます。ちなみにこれらの群は有限群専門の数式処理 GAP に由来するものです。Sage は GAP を取り込んでいるためにモジュールの読み込みをすることなしに即座に使えます。

### 6.13.2 組紐群の生成

Sage で組紐を扱うためには最初に組紐群を定義しなければなりません：

#### $n$ 糸の組紐群の生成

BraidGroup( $\langle n \rangle$ )	生成元を $si, i \in [0, n-2]$ とする
BraidGroup( $\langle n \rangle, \langle t \rangle$ )	生成元を $\langle t \rangle i, i \in [0, n-2]$ とする
BraidGroup('⟨ $a_0a_{n-2}生成元を \langle a_i \rangle, i \in [0, n-2] とする$	生成元を $\langle a_i \rangle, i \in [0, n-2]$ とする
$\langle B \rangle . < \langle a_0 \rangle, \dots, \langle a_{n-2} \rangle > = \text{BraidGroup}()$	生成元を $\langle a_i \rangle, i \in [0, n-2]$ として名前 $\langle B \rangle$ に群を束縛する

---

$n$  糸の組紐群の生成には上記の 4 通りの方法があります。最初の方法は生成元の個数のみを指定するもので、この場合は自動的に  $s1, s2, \dots$  と自動的に指定した個数の生成元が

生成されます。第二の方法は指定した文字列の末尾に番号を割り当てた形で生成元を自動生成するものです。それらに対して第三と第四の方法は生成元を直接指定する方法です。なお、これらの定義によって Sage 内部にこれらの名前が組紐群の生成元として定義されるので、以後、これらの生成元を使った積演算は全て組紐群上の演算として処理されます。

なお、組紐群の表示から分かるように自由群から構成することも可能です。Sage では FreeGroup クラスで自由群の処理が可能で、それを使って組紐群を表現することもできます。ただし、FreeGroup クラスでは組紐の図示といったことができないので BraidGroup クラスを用いることにしています。では実際に組紐群を生成してその生成元を確認してみましょう。ここで定義した組紐群の生成元の確認はメソッド generators() で行なうことができます：

---

```
sage: (BraidGroup(3)).generators()
(s0, s1)
sage: (BraidGroup(3, 't')).generators()
(t0, t1)
sage: (BraidGroup('t1,t2')).generators()
(t1, t2)
sage: B.<a1,a2>=BraidGroup()
sage: B.generators()
(a1, a2)
```

---

このように 4 通りの組紐群の生成で生成元がどのようなものになるか理解できたでしょう。また下記のように生成元のタプルが等しい組紐は一致します：

---

```
sage: B.<s0,s1> = BraidGroup()
sage: B is BraidGroup(3)
True
sage: BraidGroup(3) is BraidGroup(3, 's')
True
sage: BraidGroup(3, 's') is BraidGroup('s0, s1')
True
```

---

組紐群が定義できたところでようやく組紐の表現ができます。この組紐の表現は整数リストとして与える方法と組紐群の生成元と積演算子 “\*” と幂演算子 “^” を使った項として与える方法の二通りの方法が可能です。まずリストやタプルで与える場合、組紐群による組紐の表現が  $\sigma_{i_1}\sigma_{i_2}\cdots\sigma_{i_{n-1}}$  であれば整数列  $i_1, i_2, \dots, i_{n-1}$  をそのままリストやタプルにしたもので与えます：

---

```
sage: B.<s0,s1,s2> = BraidGroup()
sage: B.generators()
(s0, s1, s2)
```

---

```
sage: b = B([1,2,3,2,1])
sage: b.plot()
sage: (b.plot(orientation='top-bottom')).save(filename='B12321.pdf')
sage: c = s0*s1^2*s0^2*s2
sage: (c.plot(orientation='top-bottom')).save(filename='B12p21p23.pdf')
```

---

ここでは4糸の組紐群を定義しています。

最初に定義する組紐はリスト ‘[1,2,3,2,1]’ で表現した ‘ $\sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_2\sigma_1$ ’ です。これを ‘ $B([1,2,3,2,1])$ ’ で生成し変数  $b$  に束縛しています。この組紐の可視化は2次元可視化を行うメソッド `plot()` や3次元で可視化を行うメソッド `plot3d()` で確認することができます。なお `plot()` で生成したグラフィックス・オブジェクトはファイル名を指定することで PDF, PNG, EPS 等の書式で保存することができます。それから次

に定義する組紐は群での表現として直接定義します。ここでは  $\sigma_1\sigma_2^2\sigma_1^2\sigma_3$  に対応する ‘ $s0*s1^2*s1^2*s3$ ’ を名前  $c$  に拘束させています。この方法でも組紐の生成が可能です。それから図 6.11 にメソッド `plot()` で生成したグラフィックス・オブジェクトを PDF 形式のファイルに変換して保存したものを見ています。このようにメソッド `plot()` では紐ごとに色を変えて組紐の可視化の出力を行います。なお、メソッド `plot()` での組紐の描画は描画のオプション `orientation` の指定を行わないと下から積み上げる形で表示され、数学書の多くや TeX の Braid パッケージ等で描く組紐と組み立ての方向（上下）が逆になつた形で表示されます。この表示を逆にしたければ `orientation` を ‘top-bottom’ と指定すればよいのです。

では組紐群の単位元  $1_n$  はどのように表現されるのでしょうか？試しに  $s0*s0^{(-1)}$  を計算させてみましょう：

---

```
sage: s0*s0^{(-1)}
1
```

---

と ‘1’ が返却されました。ここで注意しなければいけないことがあります。Sage ベースの Python では異なるデータ型であっても同じ表記を持ち得るということです\*9！実際に函数 `type()` で型を確認しておきましょう：

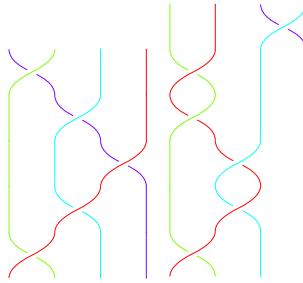


図 6.11  $\sigma_1\sigma_2\sigma_3\sigma_2\sigma_1$  と  $\sigma_1\sigma_2^2\sigma_1^2\sigma_3$  の図示

---

\*9 特殊メソッド `__repr__()` が関わります。

---

```
sage: zz=s1*s1^(-1)
sage: zz
1
sage: type(zz)
<class 'sage.groups.braid.BraidGroup_class_with_category.element_class'>
sage: type(1)
<type 'sage.rings.integer.Integer'>
```

---

このように組紐群の 1 は通常の整数 1 とは別の型（クラス）になります。そして組紐群も通常の多項式の項として表記できるので、普通の多項式と同様に扱えるように見えますが、多項式のクラスとは別物のために通常の多項式と混ぜて使うことはできません。ここで  $n$  糸の組紐群の単位元  $1_n$  は空リスト ‘[ ]’ か空タプル ‘( )’、あるいは ‘1’ を指示することで生成することができます：

---

```
sage: B.<s0,s1,s2> = BraidGroup()
sage: b1 = B([])
sage: b2 = B(())
sage: b3 = B(1)
sage: type(b1)
<class 'sage.groups.braid.BraidGroup_class_with_category.element_class'>
sage: b1 == b2
True
sage: b2 == b3
True
sage: s0*s2*b1*s1 == s0*s2*s1
True
```

---

ただし、組紐群の単位元  $1_n$  の可視化はメソッド `plot()` ではできません。一応、エラーにならずにグラフィックス・オブジェクトの生成だけは行いますが、空白を表示するだけです。

### 6.13.3 組紐群に関するメソッド

組紐群そのものに関するメソッドを列記しておきましょう：

#### 組紐群に関するメソッド

---

<code>generator()</code>	生成元をタプルで返す
<code>some_elements()</code>	Sage に入力されている組紐群の元（組紐）のリストを返す
<code>strands()</code>	組紐群の組紐の本数を返す

---

■`generator()`: 生成した組紐群の生成元をタプルで返すメソッドです。

■`some_elements()`: 組紐群に含まれる元をリストで返すメソッドです.

■`strands()`: 組紐群で表現される組紐の紐の本数を返却します. この本数はメソッド `generator()` で返却される値に 1 を加えた整数値になります.

#### 置換群に関するメソッド

---

<code>permutation()</code>	対応する置換群を返す
<code>components_in_closure</code>	閉じた組紐の成分数を返す

---

■`permutation()`:  $n$  糸の組紐の置換群  $\mathfrak{S}_n$  への像を 1 から  $n$  までの整数リストとして返却します.

■`components_in_closure()`: (縦に)閉じた組紐の絡み目としての成分数を返すメソッドです. ここでの成分数は対応する置換群  $\mathfrak{S}_n$  の元  $\sigma$  を巡回置換の積で書き直したときの巡回置換の個数になります.

これらのメソッドの働きを以下の例で確認しましょう:

---

```
sage: B.<s1,s2,s3> = BraidGroup()
sage: b = s1^2*s2^3*s3*s1
sage: b.permutation()
[2, 4, 1, 3]
sage: b.components_in_closure()
1
```

---

この組紐  $\sigma_1^2\sigma_2^3\sigma_3\sigma_1$  は図 6.12 に示す組紐です. 最初のメソッド `permutation()` は組紐と置換群の対応を与えるものです. この例の組紐  $\sigma_1^2\sigma_2^3\sigma_3\sigma_1$  に対応する置換群の元  $\sigma$  の求め方は、まず上蓋の 1, 2, 3, 4 に繋いだ紐を辿ると下蓋 2, 4, 1, 3 に繋がっていることが判ります. そこで行列のように上蓋の 1, 2, 3, 4 を一行目に、それらの下蓋での対応の 2, 4, 1, 3 を二行目に並べたもので置換群の元  $\sigma$  を表現することができるのです:

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix}$$

ここでメソッド `permutation()` が返したリストは、この下の行の '[2,4,1,3]' に対応します. さらに、この置換群の表示によって縦に閉じた組紐の成分数が判ります. この成分数はメソッド `component_in_closure()` で調べられますが直接調べることもできます. そのためには各成分がどのように写されるかを調べることになります.

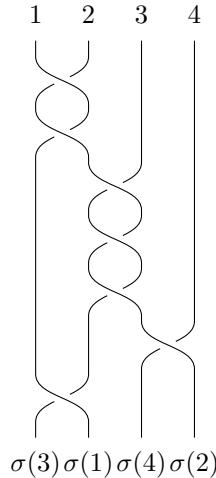


図 6.12  
 $\sigma_1^2\sigma_2^3\sigma_3\sigma_1$

すが、最初に 1 がどのように写されてゆくかを調べ、1 に戻った段階で一つの巡回置換とし、その巡回置換で現われなかつた整数で最小のものに対して  $\sigma$  によってどのように写されてゆくかを調べ、1 から  $n$  の整数が全て出るまでこの処理を繰り返します。こうして得られた巡回置換の個数が閉組紐の成分数になります。この例では  $1 \rightarrow 2, 2 \rightarrow 4, 4 \rightarrow 3$ , と写され、最後に  $3 \rightarrow 1$  で元の 1 に戻ります。この中に 1 から 4 までの整数が全て現われることから成分が一つだけしかない結び目であることが判ります。実際、`components_in_closure()` は 1 を返していますね。さて、成分数を知るために 1 がどのように移されるかを追いかけてみましたが、それによって巡回置換への分解が得られます。ここでの  $\sigma$  は  $\sigma(1) = 2, \sigma(2) = 4, \sigma(4) = 3, \sigma(3) = 1$  なので巡回置換として  $(1, 2, 4, 3)$  が得られます。そしてこの中に 1 から 4 までの全ての整数が含まれるために  $\sigma$  はこの巡回置換で表現できます：

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix} = (1, 2, 4, 3)$$

この置換群の巡回置換への分解も Sage では容易に行えます。方法はメソッド `permutation()` で出力したリストを使って置換群を `Permutation()` クラスで生成し、そのメソッド `cyclic_string()` を使って巡回置換の積を求めればよいのです。ここで成分数と巡回置換の個数を対比させるのでオプションの `sigletons` を `True` に設定しておくと  $i \rightarrow i$  のような巡回置換  $(i)$  も積として現われます

つぎに図 6.13 に示す  $\sigma_1\sigma_2^2 * \sigma_3$  ならどうでしょうか？

---

```
sage: B.<s1,s2,s3> = BraidGroup()
sage: b = s1*s2^2*s3
sage: b.permutation()
[2, 1, 4, 3]
sage: b.components_in_closure()
2
sage: c = Permutation(b.permutation())
sage: c.cyclic_strings()
'(1,2)(3,4)'
```

---

この場合、`permutation()` が ‘[2, 1, 4, 3]’ になります。だから  $1 \rightarrow 2, 2 \rightarrow 1$  と 1 は 2 を経由して 1 に戻るので、一つの巡回置換  $(1 2)$  が得られ、これが閉組紐の一つの成分になります。それから残りの 3, 4 については  $4 \rightarrow 3, 3 \rightarrow 4$  から 3 も 4 を経由して 3 に戻ることで巡回置換  $(3 4)$  が得られます。その結果、 $\sigma = (2 1 4 3) = (1 2)(3 4)$  となることから閉組紐には 2 成分あることが判ります。実際、メソッド `components_in_closure()`

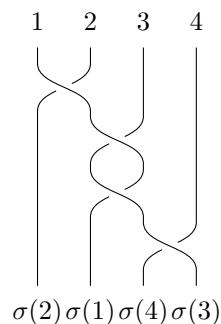


図 6.13  $\sigma_1\sigma_2^2\sigma_3$

の結果も 2 になります。 それからメソッド `permutation()` の結果を用いてクラス `Permutation` で置換群のオブジェクト `c` を生成し、それをメソッド `cyclic_strings()` で巡回置換の積に分解すると、この巡回置換の個数が閉組紐の成分数に一致していることが判ります。

#### 6.13.4 不变量を計算するメソッド

組紐の不变量としては閉じた組紐に対する 1 変数のアレキサンダー多項式とジョーンズ多項式が有名です。古くからあるのはアレキサンダー多項式ですが、この多項式では分類できない結び目が沢山あります。これに対して 1980 年代に発見されたジョーンズ多項式はより細かく結び目を分類することができます。

##### 不变量を計算するメソッド

<code>alexander_polynomial()</code>	閉組紐の 1 変数アレキサンダー多項式を計算
<code>jones_polynomial()</code>	閉組紐の 1 変数ジョーンズ多項式を計算

これらのメソッドのオプションは変数に関するものと、正規化の有無に関するものの 2 つのみです。ただし、オプションの名前はそれぞれのメソッドで異なります。ここでは古典的な不变量のアレキサンダー多項式のオプションから解説しましょう：

##### メソッド `alexander_polynomial()` のオプション

オプション	既定値	概要
<code>var</code>	<code>'t'</code>	多項式の変数
<code>normalized</code>	<code>True</code>	正規化の有無

`jones_polynomial` のオプションも変数に関するものと正規化に関するものの 2 つですが `Alexander_polynomial` のものと多少意味合いが異なります：

##### メソッド `jones_polynomial()` のオプション

オプション	既定値	概要
<code>variab</code>	<code>None</code>	多項式の変数
<code>skein_normalization</code>	<code>False</code>	正規化の有無

`skein_normalization` はジョーンズ多項式の正規化の手法の一つです。ジョーンズ多項式はカウフマンのブラケット多項式のように状態量から求める手法とスケイン関係から求める手法の二つが選べます。このオプションを `True` にした場合はスケイン関係で多項式

を計算した結果になり, variab を既定値のままにしていると多項式の変数に'A'が指定されます。もしも variab に文字列を指定していればジョーンズ多項式は指定した文字列を変数名とする多項式を生成します。

Braid クラスには多項式不变量の他に行列不变量もあります。

### 6.13.5 組紐可視化のメソッド

Braid クラスには組紐の可視化を行う二つのメソッド plot() と plot3d() があります。共に Python のグラフィックス・オブジェクトを生成するため、それらの加工が簡単に行えます:

#### 描画を行うメソッド

---

plot()	組紐の平面への投影図を描画する
plot3d()	組紐の 3 次元描画を行う

---

メソッド plot() や plot3d() にはオプションがあり、それらのオプションで紐単位の着色等が行えます。ただしオプションの機能が豊富なのは plot() で plot3d() については紐単位の着色程度しかありません。ここでは最初に plot() のオプションの一覧を示します:

#### メソッド plot() のオプション

---

color	rainbow	既定値。虹色の順番に左側から紐の色付けを行う。
	直接指定	紐ごとに色を直接指定
	リスト/タプル	リスト/タプルの指示に沿って紐の色付けを行う。
orientation	bottom-top	既定値。下から上に組紐を組み立てる。
	top-bottom	上から下に組紐を組み立てる。数学書の多くがこの表示。
	left-right	左から右に組紐を組み立てる。
gap	浮動小数点数	既定値は 0.05。紐同士の交差で下に潜り込む紐の表示の調整。
aspect_ratio	浮動小数点数	既定値は 1. 組紐画像の縦横比。

---

それに対してメソッド plot3d() のオプションは紐の着色に関係するものだけです:

メソッド plot3d() のオプション

---

color	rainbow	既定値. 虹色の順番に左側から紐の色付けを行う.
直接指定		紐ごとに色を直接指定
リスト/タプル		リスト/タプルの指示に沿って紐の色付けを行う.

---

## 第7章

### Sageで画像処理

## 7.1 画像の読み込み

Pythonで画像を扱う場合には二つの方法があります。一つがPIL (Python Imaging Library)を用いる方法で、もう一つがMatplotlibを用いる方法です。双方ともSageに含まれています。なお、PILを用いて読み込んだ画像はPythonのinstanceになりますが、Matplotlibを用いて読み込んだ画像はnumpy.ndarrayというnumpyの配列になります。これはmatplotlibが数値配列ライブラリNumPyを基に構成されたライブラリであるため、逆に言えばMatplotlibを適宜用いることで商用の数値行列処理システムのMATLAB<sup>④</sup>と同等の処理が可能になるという副作用があります。

前述のようにSageには画像処理ライブラリのPIL(Python Imaging Library)が標準ライブラリとして含まれています<sup>\*1</sup>。PILを用いた画像の読み込み、書き込みや表示では、それらの処理を行うモジュールがサブモジュールのImageに纏められているので、あらかじめ  
[from PIL import Image]でモジュールの読み込みを行う必要があります。それから画像の読み込みは函数open()でファイルを開いて行います。このときJPEG形式の画像ファイルを扱う場合にはあらかじめlibjpegが必要です。ところでSageにはこのライブラリは標準で含まれていないため、JPEG画像を扱う際にはあらかじめインストールしておくか、Sageの追加パッケージとしてインストールしておく必要があります。さて、ファイルを開いて、インスタンスにしてしまえば、あとは各種ライブラリのメソッドや函数を画像ファイルの処理が行なえることになります。

たとえばディレクトリ‘Documents’上に‘ScuolaDiAtene.png’という名前の画像ファイルを開いて表示する場合は以下の処理となります:

---

```
sage: from PIL import Image
sage: im = Image.open('Documents/ScuolaDiAtene.png')
sage: im.show()
sage: im.save('test.png')
```

---

この例では最初にモジュールの読み込み、それから画像の読み込みと外部アプリケーションを用いた画像の表示と画像データの保存を行っています。まず、最初のライブラリの読み込みは先程説明したものです。それからImageライブラリの中の函数open()で画像ファイルの読み込みを行なってSageのオブジェクトとして取り込んでいます。この際に画像オブジェクトは名前imに対して束縛されています。それからインスタンスimのメソッドshow()を用いて読み込んだ画像の表示を行なっています。ちなみに、このメソッドshow()は外部アプリケーションを用いて画像の表示を行うメソッドで、表示に用いる外

---

<sup>\*1</sup> PILから分枝(fork)したものにPillow(<http://python-imaging.github.io/>)があります。PILはPython 2.xのみの対応でsetuptoolsにも対応していませんが、Pillowは3.xやsetuptoolsにも対応しております、PILと同様の使い方もできます。

部アプリケーションを切り替えることができます。ちなみに Linux 版の Sage では表示アプリケーションとして xv があらかじめ指定されているので、xv がインストールされていない環境や、xv がインストールされておらず、その上、他のビューアを用いるような設定が行われていなければエラーになります。xv 以外のビューアの指定も容易に行えます。たとえば、ImageMagick の display を表示用の外部アプリケーションとして用いたければ `im.show(command='display')` のようにメソッド `show()` の `command` オプションを用いればよいのです。この `command` オプションでは、検索経路上にあるアプリケーションならそのアプリケーション名、そうでなければアプリケーションに至るまでの経路も含む Python の文字列として指定すれば良いのです。なお、OSX 版では ‘open’ が用いられるように設定されています。また Sage をノートブック形式のフロントエンドで利用していればメソッド `save()` で PNG 形式や BMP 形式で画像で保存するとノートブック側にも表示されます。

さて、画像オブジェクト `im` に付随するメソッドの一覧を見たければ、‘im.’ と入力して TAB キーを押すこと、つまり、‘im.TAB’ でメソッドの一覧が表示されます。この機能は Python そのものの機能ではなく、ターミナル版であれば IPython の、ノートブック形式であれば UI 側の機能です。さて、PIL には画像データを RGB の行列や配列等に変換して処理する函数はありません。そのために画像データを配列データに変換して MATLAB 系の言語が行うように配列上の処理で済ませなければ、Matplotlib, SciPy や NumPy といったライブラリが別途必要になりますが、これらのライブラリも Sage には最初から含まれています。

まず、Python 上で効率的に多次元の数値配列を扱うためには NumPy を用います。この NumPy は、Python で多次元の数値配列を扱うためのライブラリ Numeric と後述の数値計算を行うためのライブラリ SciPy の数値配列ライブラリ Numer を統合したもので、そのことによって NumPy は SciPy や Matplotlib の基底となっており、SciPy や Matplotlib で扱うデータも NumPy の配列であることが前提になっています。

この numpy ライブラリのメソッド `array()` を用いることで、PIL の `open()` で読み込んだ画像データを RGB の配列データに変換することができます。ただ、この NumPy は数値配列ライブラリであるために数値配列そのものの可視化は行えません。この可視化では後述の Matplotlib ライブラリのモジュールを用いることになります：

```
sage: import numpy as np
sage: imat = np.array(im)
sage: im.size
(800, 509)
sage: imat.shape
(509, 800, 3)
```

この例では最初に NumPy を `import` で読み込みますが、その際に接頭辞として `numpy`

ではなくより短い np を用いるように ‘as’ を用いて指定しています。画像データの配列データへの変換は NumPy の array() フィルを用います。この array フィルは Python のリスト等のデータを配列に変換するフィルです。さて、PIL ライブラリを使って読み込んだ画像の本来の大きさはメソッド size() で調べられます。このインスタンスを array() で NumPy の配列に変換したときのその配列の大きさはメソッド shape() で調べられます。最初に im.size の結果から画像は縦 509、横 800 画素の画像であることが判ります。それから imat.shape の結果では im.size で現われなかつた ‘3’ という数がありますが、これは読み込んだ画像がカラー画像であることを意味し、画像データが  $509 \times 800$  の大きさの赤(R)、青(B)、緑(G)に対応する配列に分解されていることを意味します。さて、NumPy の配列は MATLAB 系の言語と違い、その添字は ‘1’ ではなく ‘0’ から開始します。つまり、NumPy の配列 imat はその第一成分の添字が 0 から 508 までの値を取り、第二成分の添字が 0 から 799 までの値を取り、第三成分の添字が 0, 1, 2 を取り得ることになります。

さて、Sage に読み込んだ画像を函数 array() で NumPy の配列に変換すると、MATLAB や Yorick のような数値行列処理言語のような数値配列に対する操作で画像の処理が可能となります。まず、RGB を個別に取り出してみましょう。まず、NumPy の配列に変換した画像データは画像の大きさの数値配列が 3 個含まれていることがメソッド shape() の結果から判っています。さて、これら 3 個の配列は第三の添字を指定することで取出が可能となります。つまり、第三の添字が 0 の配列が画像の赤の強さ(輝度)に対応し、同様に第三の添字が 1 の配列が画像の青の強さ、そして第三の添字が 2 の配列が緑の強さに対応します。これを Sage で取り出すときは imat[:, :, 0] で赤、imat[:, :, 1] で青、imat[:, :, 2] で緑の輝度に対応する配列が得られます。ここで用いた添字記号 ‘:’ は、その添字記号が置かれた場所で添字が取り得る値の全てを意味し、MATLAB やそれに類似する行列処理言語で広く用いられている表記で、Python ではスライスオブジェクトと呼ばれる構文です。そして、この構文を用いた処理のことを「**(拡張)スライス処理**」と呼びます。この表記は Python のリストでは使えません。あくまでも NumPy で定義された配列に対してのみ利用可能です。

さて、実際の配列で  $i$  から  $j$  までの  $j - i$  個の添字を取り出したければ、MATLAB では  $a(i:j)$  と表記します。Python の NumPy 配列でも同様の表記が可能ですが、ただし、Python では配列が 0 から開始するために、MATLAB と同値な表記にするためには  $a[i-1:j]$  と表記することになります。これで添字  $i-1$  から添字  $j-1$  までの  $j-i$  個の部分配列を返却することになります。また、増分を 1 以外に設定する場合は ‘ $10:0:-1$ ’ のように ‘始点’ : ‘終点 + 1’ : ‘増分’ と表記します。これは MATLAB 系の言語では ‘始点’ : ‘増分’ : ‘終点’ と始点と終点の間に挟むので MATLAB 系の言語に慣れている方は注意が必要です。なお、些細なことですが、MATLAB 系の言語と異なり配列の添字は “[ ]” で括らなければなりません。“( )” は函数を構成する要素なので Sage(Python) の

配列で間違って使わないように注意して下さい。

さて、ここで画像データ `imat` は  $509 \times 800$  の 3 個の配列データになっています。では '`imat[200:300,300:500,0]`' は何になるでしょうか？ 実は画像の座標系は左隅を原点とし、縦下方向が Y 軸の正方向、横軸右方向が X 軸の正方向になります。したがって '`imat[200:300,300:500,0]`' の意味は Y 軸座標が 200 から 299、X 軸座標が 300 から 499 で表現される短冊で、'0' ということは RGB の赤なので赤色の強度を示す画像になります。この箇所を表示すると次の図 7.1 が得られます：

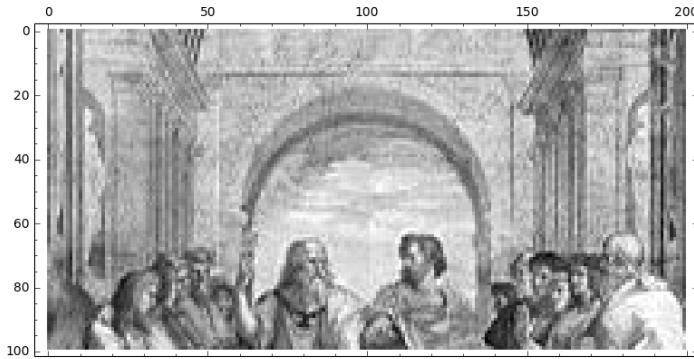


図 7.1 画像の一部切り取り

NumPy はそもそも数値配列を扱うためのライブラリであるために画像の表示といった画像の処理のためのモジュールや函数を持ちません。このような画像処理を行うために Matplotlib に付随する `pyplot` といった NumPy の配列に対応した画像表示用のライブラリを利用する必要があります。また、2 次元配列、すなわち行列データの可視化であるならば Sage には標準で `matrix_plot` フィルターが用意されているのでそちらを使うことも可能です。



## 第8章

### Sage の拡張

## 8.1 sageMath からのパッケージ入手

Sage にはさまざまなパッケージが存在し、それで十分に思えるかもしれません。しかし、Python の GUI ライブラリの wxPython や PyQt4 といったライブラリ、数学関連のデータベースや CLISP 等のアプリケーションといったものを追加することも可能です。このようなパッケージは ‘<http://www.sagemath.org/download-packages.html>’ で公開されています。現在、Standard, Optional, Huge, Experimental の四種の範疇に分類されて FTP や BitTorrent 等の P2P からの入手が可能となっています。

そして入手したパッケージは Sage をインストールした user-id で、仮想端末上で  
`sage -i <パッケージファイル>` と入力することで Sage にインストールすることができます。

## 8.2 一般の Python パッケージのインストール

Sage は Python 上で構築されたシステムであるため、Sage 側の Python にライブラリやパッケージをインストールすることができます。この場合は sagemath.org からのパッケージを入手してインストールする方法と異なり、あらかじめ環境変数の設定を行う必要があります。なぜなら Sage 側の Python やライブラリー式を利用しなければならないので、環境変数 PATH と LD\_LIBRARY\_PATH をインストールしてある Sage の状況に合せておく必要があります。たとえば UNIX 環境で Sage が /usr/local/sage にインストールされ、仮想端末で Bash をシェルとして用いている環境なら `export PATH=/usr/local/sage/local/bin:$PATH` と  
`export LD_LIBRARY_PATH=/usr/local/sage/local/lib64:/usr/local/sage/local/lib:$LD_LIBRARY_PATH` と設定しておきます。あとは Sage に easy\_install があるので、それを用いたり、setup.py 等を用いたりと、インストールしようとする Python パッケージ別の対処になります。

## 8.3 GNU R のパッケージのインストール

上記の設定を行っていれば、Sage に付属する GNU R に CRAN で公開されているパッケージの導入も行えます。

## 第 9 章

SageMathCloud

## 9.1 SageMathCloud(SMC) とは

SageMathCloud<sup>\*1</sup>は Linux のディストリビューションの一つの Ubuntu 上で構築されたクラウド計算機環境です。Sage はさまざまな数学関連のアプリケーションやライブラリ、それらを支える言語を含む膨大な Python で構築された環境です。だからアプリケーションとして Sageだけを利用することや、Sageから限定的に各アプリケーションやライブラリにアクセスすることはとても「もったいない」ことなのです。そのためには、この SageMathCloud では Sageだけではなくさまざまなアプリケーションの実行環境を「Jupyter Notebook」<sup>\*2</sup>を使って実現しています。この Jupyter Notebook は Sage でノートブック形式の UI で利用されている「IPython Notebook」<sup>\*3</sup>の後継で、Python 専用のノートブック形式のシェルであった IPython Notebook から Python 以外のノートブック形式のシェルとしても利用できるように開発されたものです<sup>\*4</sup>。したがって SageMathCloud では単に Sage を動かすだけの環境ではなく、Jupyter を用いて Sage が本来備えているライブラリやアプリケーションをウェブ ブラウザから直接利用する事が可能になるのです。この意味することは非常に大きなもので、Android や iOS の端末からも SageMathCloud を利用することでさまざまな処理が行えるのです。これほどの御利益がありながら、SageMathCloud を利用するために利用者がすべきことは後述の利用者登録を行うだけで済むのです。

SageMathCloud を利用するにあたって利用可能なウェブ ブラウザは特に指定はありません。Firefox, Chrome, Safari 等でも動作可能です。さらに 3D グラフ表示も Sage では Java が必要とされるために Java アプレットが使えない携帯電話で表示ができませんでしたが、SageMathCloud は iPhone のようなスマートフォンでも 3D グラフ表示を利用することが可能です。なお、Chrome には「The Sagemath Cloud」というプラグインがあり、このプラグインを使うと素早くログインすることができます。だからと言って必須と言えるほど便利至極なものではありません。



図 9.1 SageMath, Inc

<sup>\*1</sup> <https://clouds.sagemath.com>

<sup>\*2</sup> <https://jupyter.org>

<sup>\*3</sup> <http://ipython.org/notebook.html>

<sup>\*4</sup> 2015/10 の時点では 40 以上のプログラム言語に対応しています。 詳細は <https://github.com/ipython/ipython/wiki/IPython-kernels-for-other-languages> を参照のこと。

SageMathCloud は 2013 年の 4 月に立ち上げられ、その GUI も Sage ノートブック形式の GUI よりも洗練されています<sup>5</sup>。なお、従来のオンライン上で通常の Sage を利用できるサービスであった Sagenb<sup>6</sup>は 2015 年 5 月に停止し、sagemath.org の WebPage からのリンクも SageMathCloud のアカウント画面へのリンクに変更されています。

## 9.2 利用者登録について

SageMath を利用するためにはあらかじめ利用者登録を行う必要がありますが、この登録は無料です。図 9.2 に示すログイン画面で Google+, Facebook, Github, Twitter のアカウントを使ってログインすることが可能です：

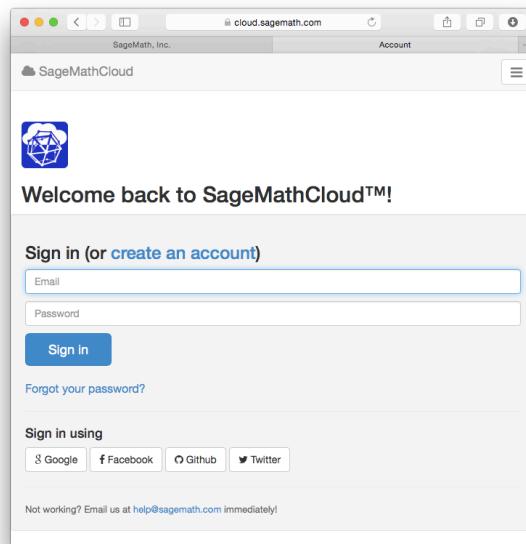


図 9.2 ログイン画面

<sup>5</sup> GUI については専門家に開発させているとのことです。

<sup>6</sup> <http://www.sagenb.org>

SageMathCloud では登録は無料です。そして特に指定を行わないかぎり無課金の利用になります。ここで無課金で一つのプロジェクトに割り当てられるディスク容量は 3GB、メモリは 1GB、CPU の 1 つの core を有する形になります。またタイムアウトする時間が定められており、1 時間の無操作の場合になっています。この条件を変更することも可能ですが、その場合は課金制で 3 種類のプランが選べ、それぞれ月単位、あるいは年単位の課金が必要になります。なお、処理速度については無課金のものでも大雑把ですが MacBookAir 2013 と同程度で、そこそく本格的な処理が可能です。だから無課金でもちょっとした計算や文書の作成、それらの共有といったことが十分に実用的な範囲で行えます。だからウェブベースであることも含め、教育や試計算には適していると言えるのではないかでしょうか。実際に 400+ の学生の学生の教育で用いている例もあるようです。詳細は <https://github.com/sagemath/cloud/wiki/Teaching> を参照して下さい。また SageMathCloud の FAQ が <https://github.com/sagemath/cloud/wiki/FAQ> に纏められていますが、このような教育事例が挙げられています。

ここではこの SageMathCloud を使う上で、どのようなアプリケーションがあつて、どのように使えるのかといった簡単な事例を幾つか紹介することにします。

### 9.3 基本設定

SageMathCloud を利用するうえで基本的な設定は SageMathCloud のサイトに接続した状態で、ブラウザ右上側に表示されている利用者の名前を押すと基本設定のページに遷移します。そこで「Settings」、「Billing」と「Upgrades」という名前のタグがありますが、通常の利用に関連することは「Settings」で行います。この「Settings」設定可能なことを以下に纏めておきます：

- 利用者情報の設定
- 仮想端末のフォントと画面と文字色の設定
- キーボードショートカットの設定
- エディタの設定
- その他の設定
- UI の外観の設定

図 9.3 に利用者情報と仮想端末の設定を示しておきます：

図 9.4 にキーボードショートカットの設定とエディタの設定の一部を示しておきます：

次に「Billing」と「Upgrades」は有償で利用するときに請求先のクレジットカードの指定、それとどのような条件で利用するかといったことを設定する箇所で、後述のプロジェクト側からはここで設定した有償利用の設定に基づいた設定以外のことはできません。現

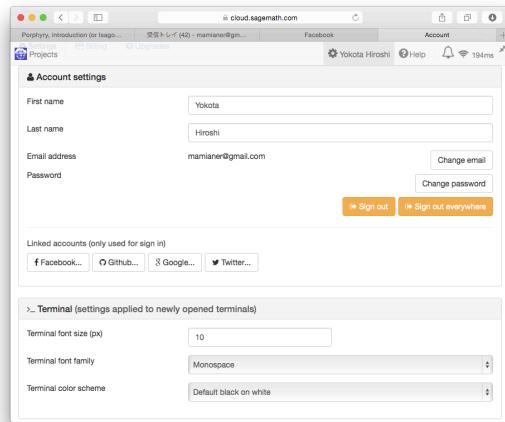


図 9.3 利用者情報と端末の設定

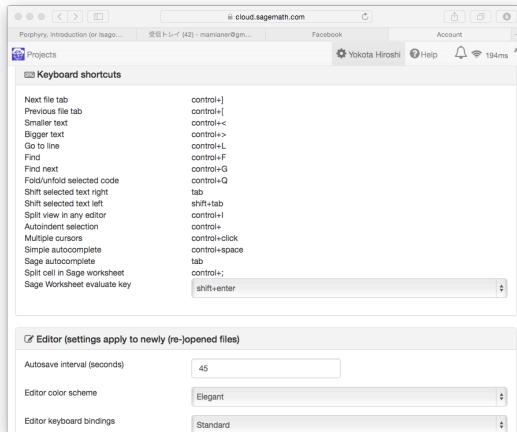


図 9.4 キーボードショートカットの設定とエディタの設定

時点では有料利用のプログラムとして 3 通りの設定があり、支払いは月単位か年単位の双方が選べます。図 9.5 に Upgrades のページの一部を示しておきます：

## 9.4 プロジェクト

SageMathCloud ではプロジェクト単位でジョブやファイルの管理を行います。そのために利用者として登録したての場合は最初にプロジェクトを生成することになります。

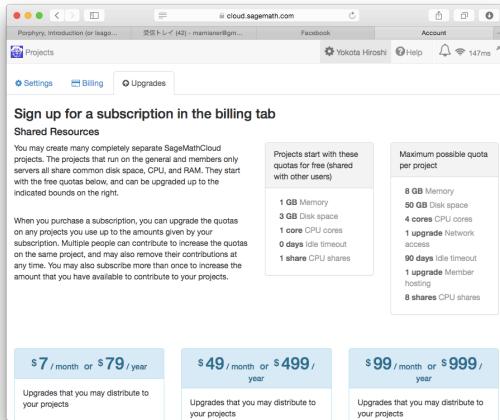


図 9.5 Upgrades のページ

す。まずプロジェクトの生成は「New Project...」とあるボタンを押すと「Create a New Project」というページに遷移します。ここでは表題と概要を「Title」と「Description」欄にそれぞれ記載して左下側の「Create project」ボタンを押せばプロジェクトが新規に生成され、最初の Projects のページに戻ります。プロジェクトでさまざまな作業を行うためには、この Projects ページに表示されたプロジェクトの名前を選択すればよいのです。プロジェクトの設定もプロジェクト単位で行うことができます。その場合、プロジェクトを選択し、そのプロジェクト画面の右上にある「Project settings and controls」から行うことができます。このボタンを押すと図 9.6 に示す「Settings and Configuration」ページに遷移します：

ここで設定できる項目として、もしも有償利用の設定をあらかじめ行っているのであれば、それを適用するための設定が可能です。それ以外にできることを以下に挙げておきます：

- プロジェクトの隠蔽と削除
- プロジェクトの制御
- プロジェクトの共有設定
- Sage ワークシートサーバの再起動

ここでプロジェクトの制御は基本的にプロジェクトの再起動を行う程度で、その他はプロジェクトの ID やそのプロジェクトが起動しているホスト名の情報や SSH の公開鍵の情報があります。

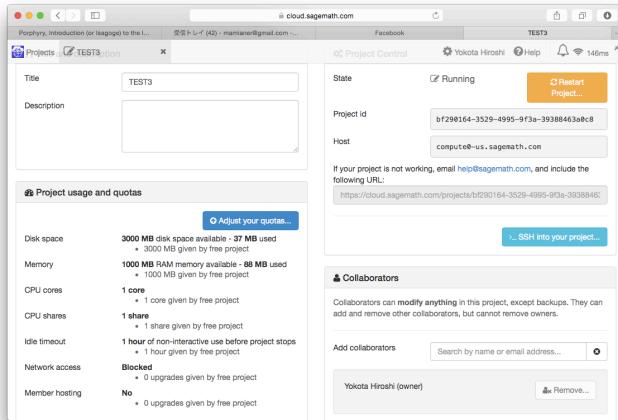


図 9.6 Project settings and controls のページ

次のプロジェクトの共有ですが、SageMathCloud ではプロジェクト単位で共有することができます。つまり、SageMathCloud の利用者で一つのプロジェクトを共有することで互いに閲覧や編集が自由に行えるのです。この設定を行うためには「Search by name or email address...」と表示された欄に名前か E-mail アドレスを記入して SageMathCloud の登録者の検索を行います。ここで条件に合致する利用者が複数存在すれば表示されたリストから相手を選択して招待するためのメールを送付します。それでプロジェクトの共有が行えるようになります。

## 9.5 ファイルのアップロードとダウンロード

まず PC 等の端末上のファイルを SageMath 側にアップロードすることも、逆にファイルをダウンロードすることも可能です。まずアップロードのときはファイルの送り先のプロジェクトで右上の「New」メニューを押して図 9.7 に示すファイル生成に移ります：

このページで「Upload files from your computer」とある項目で大きく「**Drop files to upload**」と表示された箇所にローカルにあるファイルをドラッグしてドロップするか、その箇所をクリックします。もしもクリックしたときはファイルのセレクターが現われるので、そこでアップロードするファイルを選択します。またファイルをドロップしたのであれば、しばらく待つと図 9.8 に示すようにサムネイルがやがて表示されます。当然のことですが大きなファイルだと転送に時間がかかります：

なお、アップロードしたファイルや、プロジェクト内で生成したファイルの一覧は「File」メニューを押すことで表示される図 9.9 に示すページで確認することができます：

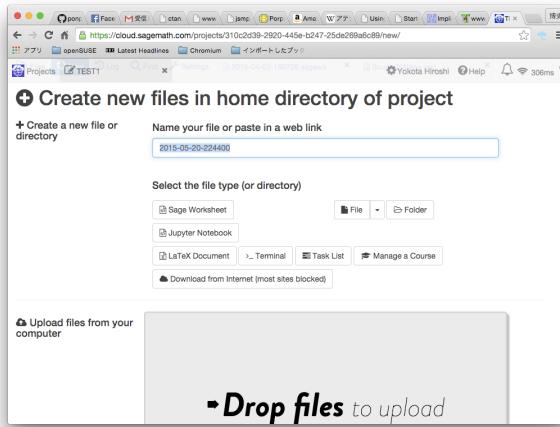


図 9.7 ファイル生成ページ

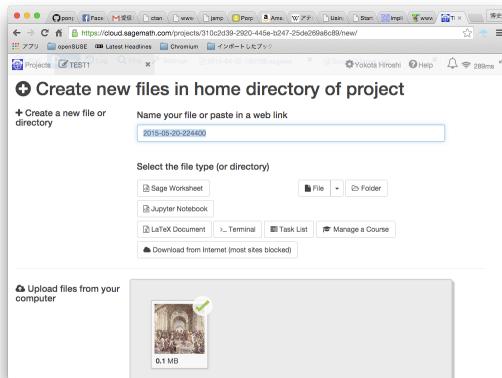


図 9.8 ファイルのドロップ後

この図の右上に「Terminal command..」と記載のある入力欄があります。ここでは通常の UNIX コマンドが入力可能です。このページではファイルやディレクトリ操作(ファイル/ディレクトリの生成/削除, 移動, 名前変更等)が行えます。

SageMathCloud ではプロジェクト単位にファイルが保管され、プロジェクト間のファイルの移動も複製することで行えます。また、同一プロジェクトであれば SageMathCloud が包含するアプリケーションからも通常の Linux 環境と同様に扱うことができます。たとえば SageMathCloud 上にアップロードしたファイルの読み込みの例を図 9.10 に示しておき

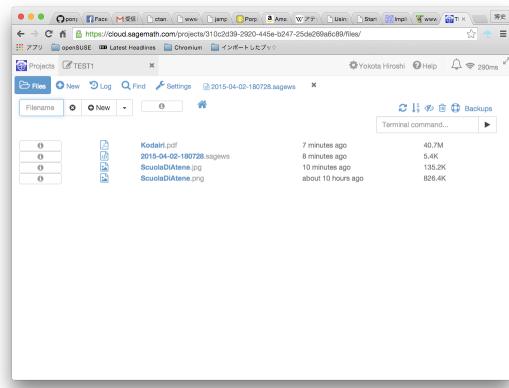


図 9.9 プロジェクト内のファイルの一覧

まず アップロードした画像を SageMathCloud 上に読み込んで、函数 `matrix_plot()` で表示した例を示しておきます：

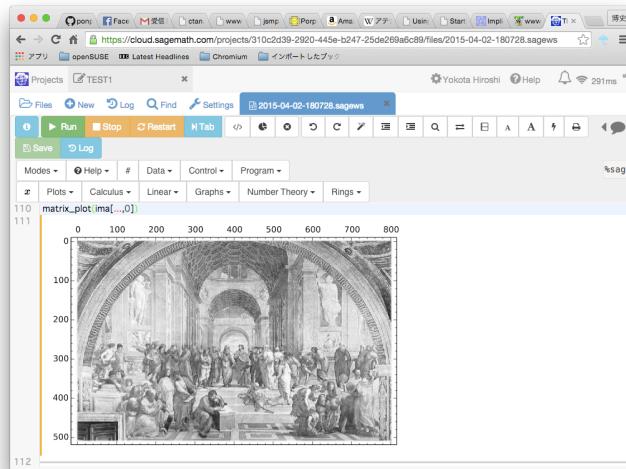


図 9.10 アップロードした画像の表示

## 9.6 端末, Jupiter, L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X の利用について

SageMathCloud は単に数式処理システム Sage をクラウド環境で実現するだけではなく、Sage が包含するさまざまなアプリケーションが利用できる環境です。アプリケー

ションの起動には二つの方法があります。一つは先程のファイルのアップロードで用いた New メニューから図 9.7 に示すファイル生成に移行し、そこで「Select the file type(or directory)」の項目以下に並んだ「Sage Worksheet」、「Jupyter Notebook」、「LaTeX Document」や「Terminal」を選ぶか、あるいは「File」メニューを押してプロジェクトのファイル一覧のページに移行し、そこで「New」メニューを押して図 9.11 に示すように「Sage Worksheet」等のメニューを出して選択する方法があります：

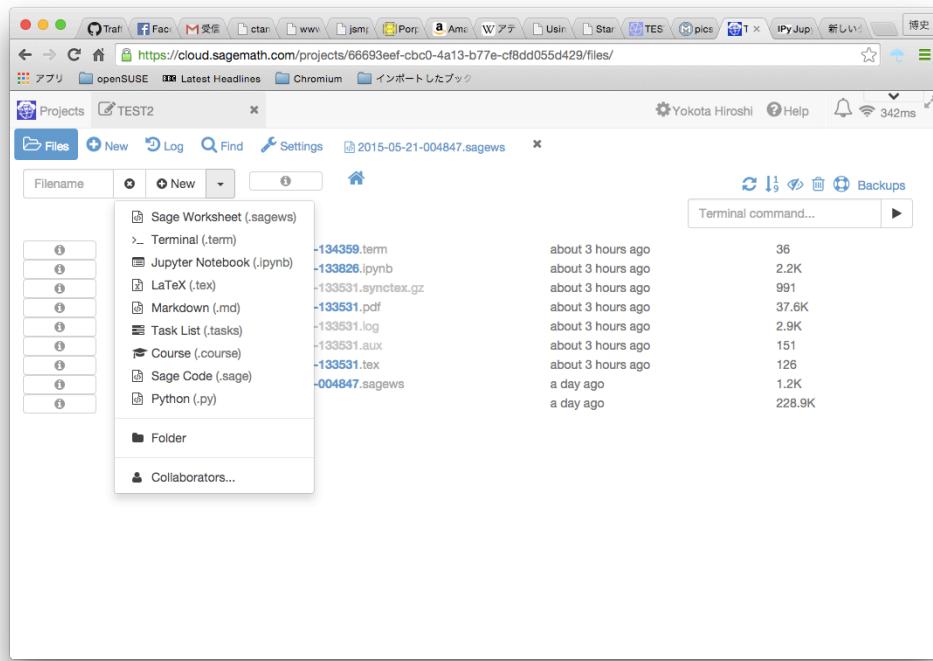


図 9.11 New メニューの一覧

まず、「Sage Worksheet」は説明するまでもなく Sage のワークシートですが、通常の Sage のワークシートよりも洗練されたものになっています。それから「Terminal」は起動するとウェブ ブラウザを通常のテキスト端末として利用することができます。ここで SageMathCloud というサービスを Ubuntu Linux 上で実現していることから、Terminal を起動することは Ubuntu という Linux 環境が直接利用できることを意味します。また、Sage というシステムは雑多なアプリケーションやライブラリの集合体であるために、ターミナルを使うことで Sage を構成するアプリケーションやライブラリを Sage から必要に応じて呼び出すだけではなく、そのアプリケーションやライブラリを直接活用することが可能になります。なお、端末で処理した結果はそのままプロジェクト単位

でディスク上に残すことができます。

次の「Jupyter」は Jupyter notebook と呼ばれるノートブック形式のシェルを起動します。この Jupyter<sup>\*7</sup>は IPython の後継のプロジェクトで、Jupyter notebook は Python 専用のノートブック形式のシェルの IPython notebook の中核を他の言語のシェルとして利用できるようにしたものです。そのためにその他の言語、たとえば統計処理システムの GNU R、近年注目されている数値計算言語 Julia 等に対応するカーネルを利用することで、ウェブ ブラウザ上でこれらの言語のノートブック形式のシェルとして使えます。ちなみに <https://try.jupyter.org/> には Jupyter をシェルとして利用する GNU R、Julia と IPython のデモがあります<sup>\*8</sup>。なお、SageMathCloud では Jupyter Notebook で利用できる kernel として Python2, Python3, GNU R と Julia があらかじめ用意されており、カーネルの切替はノートブックのセル単位で行えます。つまり、一つのノートブックにこれらの中の言語の結果が混在可能なのです。この kernel の切替はメニューの「Kernel」から使いたい言語に対応する kernel を選択することで行いますが、この選択を行った時点でアクティブなセルから次に kernel を切替えるまでが指定した kernel に対応する言語環境が利用できることになります。ただし、kernel を切替えて再び戻したときに以前の処理結果はノートブックには記載されても言語環境が再起動されているために、それ以後の入力セルに以前の処理結果が引継がれません。なお、kernel の切替を行わなければ kernel を切替えてからの処理結果はそのまま後続のセルに引継がれます。

Jupyter+Python でノートブックにグラフや絵を表示させることができます。この場合はあらかじめおまじないとして `%matplotlib inline` を入力しておきます。すると matplotlib に含まれる関数で画像の表示を行うと図 9.12 に示すようにそのまま Jupyter 側のノートブックに画像が表示されます。このことは IPython Notebook も同様です：

それから L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X は幅広く利用されている Typeset 環境です。こちらは図 9.13 に示すように、ブラウザ画面を左右に二分して L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X ファイルのエディタ画面が左半分、レンダリングした結果が右半分に表示されます。左半分に表示された L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X ファイルを直接編集すると早速コンパイルが行われて結果が右側に表示されるというので、作成した文書のプレビューを行い、最終的に仕上げた文書を PDF に変換してダウンロードすることが可能になっています：

なお、クラウド上で L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X のサービスを行うものに Cloud LaTex<sup>\*9</sup>があります。こ

<sup>\*7</sup> <https://jupyter.org>

<sup>\*8</sup> <https://github.com/ipython/ipython/wiki/IPython-kernels-for-other-languages> には Jupyter で利用可能な kernel の一覧があります。

<sup>\*9</sup> <https://cloudlatex.io/ja>

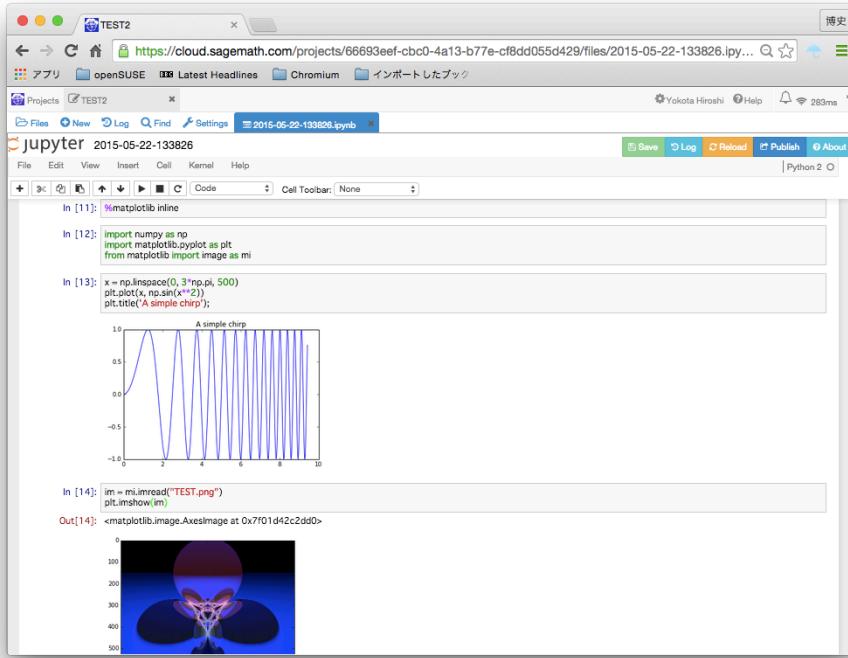


図 9.12 Jupyter+Python

の Cloud LaTeX は SageMathCloud が提供する L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X 環境よりも本格的なサービスで、原稿ファイルのドラッグ・ドロップによるアップロードが容易に行えること、日本語、中国語等のマルチバイト言語にも標準で対応しています。とはいえ SageMathCloud 上の LaTeX も TeXLive であるために一通りのスタイルファイルが準備されています。ただし、日本語文書の作成では幾らかの工夫が必要になります。まず SageMathCloud は通常、PDFLaTeX が呼び出されます。このときに SageMathCloud 側であらかじめ用意されたテンプレートでは日本語を扱うことができません。そのためクラスファイルやパッケージの設定を行う必要があります。また、PDFLaTeX ではなく pLaTeX や LuaTeX-ja を呼び出して利用することも可能です。ただし、SageMathCloud で利用できないクラスファイルも一部あるようです<sup>\*10</sup>。

**■PDFLaTeX で日本語文書を作成する場合:** PDFLaTeX が SageMathCloud の L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X 環境で既定値として使われています。そのため日本語の利用では次の設定で日本語文書の作成が可能となります：

\*<sup>10</sup> ここでの情報は Mathlibre の WIKI<sup>\*11</sup>を参照しています。

相 (εἶδος) から出発するために、イデアのような超絶的なものは性質が異なるのです<sup>12</sup>。そして概念は我々の対象への理解が深まるとして語られること、つまり、「説明規定」( $\text{textgreek}\{\text{logos}\}$ , logos, account) が更新されてゆく可能性があることも理解されるでしょう。そしてこの「\textbf{t}extbf{それが何であるか?}」や「\textbf{t}extbf{それがどのようなものであるか?}」といった問に対する回答について考察した人物がアリストテレス( $\text{\textgreek\{Aristot\}}\text{\textgreek\{elhs\}}$ )です。

あることを専ら\textgreek{>e'idos}と呼んでいます。), そして概念は我々の対象への理解が深まるとして語られること、つまり、「説明規定」( $\text{textgreek}\{\text{logos}\}$ , logos, account) が更新されてゆく可能性があることも理解されるでしょう。そしてこの「それが何であるか?」や「それがどのようなものであるか?」といった問に対する回答について考察した人物がアリストテレス( $\text{\textgreek\{Aristot\}}\text{\textgreek\{elhs\}}$ )です。

このプラントニアリストテレスの思索の方向性の違いはアリストテレスの有名な絵画「アテネの学堂」にて中央に起立している両者の手の違いで表現されていることはよく知られています。医12に示すようにプラントは天上(イデア=抽象)を指し、アリストテレスは地上(形而=具象)を示すという風にです<sup>13</sup>。

さて、そうして得られた概念は「A は B である」という命題であれば、複数の主語 (A) の述語 (B) となり得るという性質を持ちます<sup>14</sup>。このように複数の主語に対してその述語になる性質のことを「普遍」と言います<sup>15</sup>。たとえば「猫」という概念は、その辺にいる「みけ」や「たま」、その他の鳴の周りで見掛けた野良猫等についても「*x*は猫である」という命題が作られます。だから「猫」という「概念」は普遍になります。その一方で「みけ」や「たま」は個体に強く結びつけられているために前者、「これがたまです」という風に個体を特定し、上の意味で複数の主語を取り扱うという意味の普遍ではありません。それから「猫」という括り(つまり)に対して「三毛猫」、「黒猫」、「白猫」、「虎猫」等の毛並で分類することもできます。これらは「猫」のものについて述べたもので、こちらは「猫」という概念よりも個々の猫をより

図 9.13 SageMathCloud 上の L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X

```
\documentclass{scrartcl}
\usepackage[whole]{bxjkjatype}
```

ただしスタイルファイルの bxjsarticle には対応していないとのことです。

**■LuaLaTeX(LuaLaTeX-ja) を利用する場合:** PDFLaTeX が既定値であるために, LuaLaTeX を利用するためには PDFLaTeX の代りに LuaLaTeX が動作するように指定する必要があります。そのため SMC の環境変数 latex\_command に lualatex のオプションとレンダリングすべき L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X 文書も含めて記載する必要があります:

```
%sagemathcloud={"latex_command ":"lualatex -synctex=1 -interact=nonstopmode sample.tex"}\documentclass{ltxjsarticle}
```

ここでの例では L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X ファイルの名前が“sample.tex”的ときのヘッダ部分を示しています。

このように SageMathCloud は Cloud 環境における Sage の動作に限定されるものではない, 数学の研究に必要とされる一切合切を統合した, より大規模なシステムを目指しており, 同列に論じられることの多い *Mathematica*, MATLAB や Maple といった数式処理や数値行列処理システムとの際立った違いを見せてているのです. Sage の核となる Python は Python(ニシキヘビ)」というだけあって一切合切を丸呑みしている傾向がありますが, Python 言語を中心としたさまざまなアプリケーションを統合した環境を構築していると いう面で注目すべきことなのです.

## 第 10 章

### 手引 (ポルピュリオス)

## 10.1 概要

この章ではテュロスのポルピュリオス ( $\Pi\sigma\varphi\mu\rho\iota\sigma$ ) のエイサゴーゲー ( $Eἰσαγωγή$ ) の翻訳を載せます。このエイサゴーゲーはアリストテレスの論理学(特に「範疇論」)の入門書として書かれたもので、その題名の  $\varepsilonἰσαγωγή$  はギリシャ語で「手引 (Introduction)」を意味し、この文書の一節から中世の「普遍論争」が発生したことでも知られています。

エイサゴーゲーはラテン語への翻訳「イサゴーゲー (Isagoge)」[28] で西ヨーロッパでは知られています。この翻訳は「ギリシャ語を理解する最後のローマ人」と呼ばれ、「哲学の慰み」等の著作やギリシャ語の哲学書の幾つかをラテン語に翻訳したことで知られるボエティウス (Boethius) が行なったもので、忠実なラテン語への翻訳になっています。また、ビザンツ帝国の領域では要約が知られ、シリア語、アルメニア語やアラビア語に翻訳されています。そしてこの本は哲学を学ぶ上で最初に読むべき本とされ、19世紀末でも中近東では教科書として使われていたとのことです。

このエイサゴーゲーの英語への入手し易い翻訳はオーエン (Owen) がイサゴーゲーから翻訳したものとバーンズ (Barnes)[26] がギリシャ語の文献から直接翻訳したもの二つが代表的でしょう。オーエンの訳は19世紀半ばの翻訳で、WEB等で公開<sup>\*1</sup>されていました。アリストテレスのオルガノンと一緒に併せて廉価で売られていたりします。こちらの章立てはイサゴーゲーと同一で、エイサゴーゲーがアリストテレスの「範疇論」の入門書であるという立場で翻訳されたものです。それに対してバーンズの翻訳はエイサゴーゲーがアリストテレスの「範疇論」だけに限定した入門書ではなく、むしろアリストテレスの論理学(オルガノン)への入門書として捉えており、それに加えてギリシャ語文献の解釈や歴史的背景を含む詳細な解説、それに加えて原文のギリシャ語と英語の単語の対照もあって、より深く調べる為にはこちらの文献の方が良いと思われます。なお、ここでの訳はバーンズの訳と註釈を中心にオーエンの訳も必要に応じて参考して翻訳しています。

エイサゴーゲーの著者ポルピュリオスに関して現代に伝わっている情報は意外に少ないものです。まずポルピュリオスはフェニキアのテュロスで234年に生まれ、シリア語で王という意味で Malcus と名付けられています<sup>\*2</sup>。ことから後にギリシャ語で「王」という意味のバシレウス ( $Βασιλεύς$ )<sup>\*3</sup>と呼ばれていたようです。さらに出身地のテュロ

---

<sup>\*1</sup> [http://www.ccel.org/ccel/pearse/morefathers/files/po...\\_isagoge\\_02\\_translation.htm](http://www.ccel.org/ccel/pearse/morefathers/files/po..._isagoge_02_translation.htm)

<sup>\*2</sup> ヘレニズム文明のアラブ世界への伝播ではシリア人のキリスト教徒が文献のアラビア語への翻訳で活躍しています。

<sup>\*3</sup> 東ローマ帝国では皇帝の意味です。

スが紫色の染料 (Tyrian Purple) の生産で当時は有名だったのですが、この紫色がローマ皇帝の色であったことから「**ポルピュリオス**」という渾名<sup>\*4</sup>が付けられています。ポルピュリオスはアテナに留学し、そこでは生き字引、歩く博物館と呼ばれたロンギノス ( $\Lambdaογγινός$ )<sup>\*5</sup>に修辞学、数学と哲学を学び、このロンギノスがポルピュリオスという渾名を受けたようです。それから 263 年にローマに行って新プラトン主義<sup>\*6</sup> の創始者として知られるプロティノス ( $\Piλωτῖνος$ , Plotinus) の一門に入り、プロティノスから大きな影響を受けます。そして 268 年にプロティノスの勧めもあってシチリア島に行き、270 年にプロティノスが死んだことからローマに戻って哲学を教え、301 年にはプロティノスの著作エネアデス (Enneads) の編纂を行っています。それから北アフリカに行ったことやマルセラ (Marcella) という女性と結婚したことがポルピュリオスが妻のマルセラに宛た手紙 [34]<sup>\*7</sup> から伺えますが、彼が何時、何処で死んだといった伝承は残っておらず不明です。なお、ポルピュリオスは哲学の一派を作ったり、指導者であったこともなかったようで、エイサゴーゲーの他にも幾つかの著作が残されていますが、エイサゴーゲーほど後世に影響を与えたものはありません。

新プラトン主義の創始者とされるプロティノスから強く影響を受けたことからも判るように、ポルピュリオスは新プラトン主義の学者です。その彼が記述した手引書であるエイサゴーゲーが(新プラトン主義の)哲学を学ぶ上で入門書として位置付けられたということは、後世のアリストテレスの哲学の受容に大きな影響を与えることになります。まず、アリストテレスは彼の著作である「形而上学」を見て判るようにプラトンのイデア論に批判的ですが、ポルピュリオスはこのエイサゴーゲーでアリストテレスの哲学を新プラトン主義と無理のない形で結合させるという荒業をやってのけているのです<sup>\*8</sup>。まず、ポリピュリオスはプラトンとアリストテレスが思想的に対立するものではなく調和的な関係にあるとし、プラトンを理解するためにアリストテレスを学ぶという基本方針を定めたのです。このことからポルピュリオス以後の新プラトン主義の哲学教育ではエイサゴーゲーから教育を開始するというという教育課程が採用されます。この点についてはプラトンの著作にはもともと宗教的な側面があることに加え、アリストテレスの著作が「難解」であ

<sup>\*4</sup> バーンズの本 [26] の表紙が紫色なのもこの洒落でしょう。

<sup>\*5</sup> パルミラ王国の女王ゼノビア (Zenobia) の側近として仕え、ローマ帝国によるパルミラ陥落後に処刑されています。

<sup>\*6</sup> プラトンのイデア論を継承しつつ、絶対的な一者を想定し、万物はその一者からの流出として捉える「流出論」を特徴とする哲学思想です。

<sup>\*7</sup> マルセラはポルピュリオスと結婚した時点で 5 人の娘と 2 人の息子の子持で、その子供の幾人かは幼いものの、他は結婚適齢期を迎えていたようです。そして、その手紙によると結婚した理由も、ポルピュリオスが子供が欲しいわけでも妻に世話をしたかったわけでもなかったとか言い切っていたりし、その手紙を読み進めてゆくと、どうやら妻もそれなりに哲学の愛好家であったことが判ります。

<sup>\*8</sup> その詳細についてはカテゴリー論 [1] の註を参照して下さい。このようなことができたのもポリピュリオスが師のプロティノスよりも一部でアリストテレス寄りの考えをもっていたことも関係するでしょう。

ることは「秘儀の漏洩を防ぐ」ためと考えられたこと<sup>\*9</sup>、それと新プラトン主義のライバルであるストア派<sup>\*10</sup>と対抗するためにアリストテレスの著作を使って体系化する必要があったと考えられています。このような経緯もあってアリストテレスの著作は新プラトン主義的な解釈やそういった夾雜物を含むことになります。なお、西ヨーロッパでアリストテレスの著作は前述のボエティウスによるラテン語訳の「範疇論」と「命題論」のみが伝わった程度ですが、一方の中東ではギリシャ語からシリア語に多くが翻訳され、そこからさらにアラビア語へと翻訳されます。その過程でアラビア哲学の基礎を作ったキンディー(al-Kindi)が新プラトン主義の影響下にあったアリストテレスの哲学への解釈に対して、より新プラトン主義思想と融合させてしまいます。結局、12世紀になってイブン・ルシュド(ibn rušd、ラテン語名:アベロエス(Averroes)、または「注釈者」の名前で西ヨーロッパで知られています)が「純正アリストテレス」を唱え、そういった夾雜物を排除しようとするまで新プラトン主義の影響下での解釈が続くことになります。そしてイブン・ルシュドのアリストテレスの注釈を基に中世ヨーロッパのスコラ哲学が完成(トマス・アクィナス(Thomas Aquinas)の「神学大全」等)されることになるのです。

このエイサゴーゲーをポルピュリオスが著述したきっかけの一つにポルピュリオスがシチリア島に行ってしばらくローマを留守にしたことが挙げられます。このシチリア島滞在については次の伝承があります。前述のようにローマでプロティノスと暮らすうちにポリピュリオスは自殺したくなる程の憂鬱に陥ってしまいます。そこでプロティノスの勧めもあって保養のためにシチリア島に行ったというものです。これが一番知られている伝承ですが、それと別の伝承ではエトナ山の火炎の調査のためにシチリア島を行ったとも言われています<sup>\*11</sup>。いずれにせよ彼はしばらくローマを留守にしていたことになりますが、ちょうどその頃、ローマでの弟子のクリュサオリオス(Chrysanthus、ローマの元老院の議員)がアリストテレスの著作を読み始めます。ところがさっぱりわからないので、ポリピュリオスにローマに戻って指導するか、それができないならせめて手引を書いて送ってくれるかとポルピュリオスに依頼します。そこでポリピュリオスはシチリア島で268-270年の間にエイサゴーゲーを記述し、これをクリュサオリオスに送付したと伝えられています。

<sup>\*9</sup> ある意味で深読みのし過ぎですが。

<sup>\*10</sup> ヘレニズム哲学の一学派でキティオンのゼノン(Zénon)が創始者。アカデマイア学派、逍遙学派、エピクロス派と並ぶ四大学派の一つ。五賢帝の一人のマルクス・アウレリウス・アントニヌスも信奉者の一人であったように、古代ローマ共和制末期から帝政期初期にかけて最も有力な哲学学派でした。ストア学派の論理学は断片的なものしか伝わっていませんが、アリストテレスの名辞論理学と異なる命題論理学を導入しています。

<sup>\*11</sup> このアンモニオス(Ἀμμώνιος, Ammonius)による伝承はエトナ山の火口に飛び込んで自殺したといわれる哲学者エンペドクレス(Ἐμπεδοκλῆς, Empedocles)のや、その噴火を船で観察したというプラトンのことを思い出させるものです。

エイサゴーゲーはアリストテレスの論理学の短い入門書 (A4 で 20 ページ未満) ですが、その後世への影響は非常に大きなものがあります。その理由ですが、まず、西ヨーロッパには古代のヘレニズム文明との大きな断絶があり、この文献は断絶を超えて西ヨーロッパに伝わった数少ないヘレニズム哲学の文献の一つであったことです。もともと質実剛健の言葉が似合う古代ローマも五賢帝の時代になるとギリシャ文明が帝国を席巻し、知識人はラテン語だけではなくギリシャ語も当然のように使っていました。これはポルピュリオスの時代も当然そうだったのですが、エイサゴーゲーのラテン語翻訳を作成したボエティウスの時代になるとローマ帝国の本体はすでに東に移動してギリシャ化し、一方の西ローマ帝国であった地域は蛮族が割拠し、言語的にも文化的にも東西に分断されつつあったのです。そして、旧西ローマ帝国の領域ではギリシャ語を理解する者が少数派になった状況下でボエティウスがエイサゴーゲーを含む幾つかのギリシャ語で記述された哲学文献のラテン語への翻訳や、エイサゴーゲーの二つの注釈も作ったのです、そしてこれらの著作が西ヨーロッパに残されたヘレニズム哲学の基本的な文献になり、西ヨーロッパの哲学が発展することになりますが、こういった著作がそのまま埋もれたり、散失してしまう可能性も十分にあったのです。実際、ボエティウスは「範疇論」と「命題論」以外のアリストテレスの著作をラテン語に翻訳していますが、これらの翻訳は現在は失なわれており、アリストテレスの本格的な受容はアラビア哲学を経由することになります。このエイサゴーゲーが西ヨーロッパに残った理由としては、新プラトン主義の哲学を学ぶ上で、まず最初に読むべき本とされていたこと、それに加えてコンパクトな入門書であったことが挙げられるでしょう。このエイサゴーゲーの後世への影響としては前述のようにアリストテレスがプラトンと調和するものであるという立場に加え、その第一章で類、種、種差、特有性と偶有性という 5 つの事象を述べて、以降の章ではそれらの解説と比較を行っていますが、この類、種、種差、特有性と偶有性という分類が後世では一般的になっていること、それと類を種に分解する過程から「**ポルピュリオスの樹 (Arbor Porphyrianae)**」と呼ばれる系統学で用いられる図式が導びかれています。ちなみに類と種の関係をポルピュリオスは上位の類と下位の類と階層的に捉えています。また正確には前述のボエティウスの第一注釈によるのですが、中世スコラ哲学の歴史的な論争で著名な「**普遍論争**」<sup>\*12</sup>の火種にもなっているのです。

\*12 「普遍が存在するか?」という問に関する論争で、存在するという立場は「实在論」、そうでないという立場を「唯名論」という大雑把な分類ができます。もっとも、実際はこう単純に切り分けられるようなことではなかったようです (詳細は [21] を参照)。

## 10.2 はじめに

必要なこととして、クリュサオリオス (Chrysarorius)<sup>\*13</sup> より、まずアリストテレス (*Αριστοτέλης*, Aristotle) の範疇 (カテゴリー) について学ぶために、類 (*γένος*, genus) <sup>\*14</sup> が何であり、種差 (*διαφορά*, difference) が何であり、種 (*εἶδος*, species) <sup>\*15</sup> が何であり、特有性 (属性, *ἰδιον*, property) と偶有性 (付帯性, *συμβεβηκός*, accident) が何であるかを知ることができます<sup>\*16</sup> - そしてまた定義の論証、それと一般的な (類の種への) 分類や証明に関わる事象にとっても、これらの研究が有用なので - 私は、あなたに要所を押さえて説明するときに、手短に入門の形式をとって、古の賢者達<sup>\*17</sup> が述べたことを、より深い探究を排除し、そして (あなたにとって) 適切でより単純になるようおさらいをしようと思います<sup>\*18</sup>。だから、類と種については - それらが存在するのかどうか、それらが実際にそのままの思考にだけ依存するものなのかどうか、もし、それらが存在するのであれば、それらは物体 (*σώμα*, body) を持つものなのか、それとも非物体のもの (*ἀσώματος*, incorporeal) なのか、そして、それらは離在可能 (*χωριστός*, separable) なものなのか、あるいは明瞭に知覚できるものものの中にあって、それらに関わって存在するものなのか - こういったことの議論を私は避けようと思います<sup>\*19</sup>。というのも、このような事象は非常に深淵で、他の物事やより広範囲の探求を必要とするものだからです。ここで私はあなたに古の賢人達 - 中でも殊に逍遙学派の人々 (*Περίπατος*, Peripatetic) - が論理学の視点からどのように、類や種等を我々以前に扱ったかを示したいと思います。

<sup>\*13</sup> ポルピュリオスの弟子で、ローマの元老院にて高位の議員だったようです。彼がアリストテレスの著作を読むための手引をシチリア島に滞在していたポルピュリオスに求め、それに応じて書かれた文書がこの「手引」です。

<sup>\*14</sup> バーンズ [26] によると *γένος* は「族」、「種類」や「型」といった意味で、後述の「種」と誤語があてられている *εἶδος* も「型」、「族」、「種類」とほぼ同じ意味なので、これらは混合して記述されることが多い言葉であるとのことです。

<sup>\*15</sup> *εἶδος* は一般的に形相 (form) と訳され、ものの形を意味します。ボエティウスはラテン語で種に対応する意味のものを species と形相の意味に対応するものを forma と分けて訳しており、これが現在の英語の species と form に対応しています。ちなみにプラトンはイデアを *ἰδέα* と *εἶδος* の双方を用い、アリストテレスはもっぱら *εἶδος* を用いています。

<sup>\*16</sup> この類、種、種差、特有性と偶有性の 5 項目はポルピュリオスによるものです。なお、アリストテレスはトピカ (*Τόποι*, Topics) で定義、特有性、類、偶有性の四つを挙げていますが、後世ではポルピュリオスによるこの五つの事項が用いられています。

<sup>\*17</sup> プラトン、アリストテレスや逍遙学派の哲学者達のことです。ちなみにその当時のモダンな賢者達はストア派の哲学者や師のプロティノスになるでしょう。

<sup>\*18</sup> バーンズ [26] は以上の記述からエイサゴーゲーがアリストテレスの論理学全般の入門書だと主張しています。実際、そう考えた方が文脈上良いように思えます

<sup>\*19</sup> ボエティウスのイサゴーゲー第二注解 [19] でこの一節を取り上げたことが契機になって中世ヨーロッパで「普遍論争 (the problem of universe)」が生じることとなった歴史的に意味のある一節です。なお、ここで实在を明言しないということはポルピュリオスが正真正銘のプラトン主義者であったとは言えない側面を見せているように思えます。というのもプラトン主義者であればイデアの非实在ということはあり得ないことです。

### 10.3 類について

どの類 ( $\gammaένoς$ , genus) も種 ( $\varepsilonιδoς$ , species) も、実のところ、一通りの方法でそう呼ばれている訳ではありません。だから、我々は一つの事象や互いにとにかく関係する人々のあつまりを類と呼ぶのです。ヘーラクレース一族 ( $\text{H}ρaλeίδαι$ , ヘーラクレイダイ) という類は、この意味で、ある一つの事象 - 要するにヘーラクレース - との彼等の関係からそう呼ばれ、互いにとにかく関係する多数の人々は、他の類と相互に区別するために、彼 (ヘーラクレース) に由来する婚姻関係から彼等の名前を持っています。また、別の意味で我々が類と呼ぶのは、各人の出生の起源、それは彼の先祖であったり、生まれた場所であったりします。その意味で、我々はオresteス ( $\text{O}ρέστης$ , Orestes) はタンタロス ( $\text{T}αντaλός$ , Tantalos) からの類<sup>20</sup>、ヒュロス ( $\text{Υ}λλoς$ , Hyllus) はヘーラクレースからの類と言えます<sup>21</sup>; それから再び、ピングラス ( $\Pi\text{nδaρoς}$ , Pindar) は類としてテーバイ人<sup>22</sup>、プラトン ( $\Pi\lambdaάτων$ , Plato) はアテーナイ人<sup>23</sup>と言えます - とこのように祖国は各人の出生の、ちょうど、父親もそうであるような、起源の一種になるのです。この意味付けは理解し易いものでしょう; というのも、我々がヘーラクレース一族と呼ぶのはヘーラクレースの類からの子孫、ケクロプス一族 (Ceropids, ケクロダイ) はケクロプス王 ( $\text{K}έκρoφ$ , Cecrops)<sup>24</sup>と彼等の血族からです。まず第一に、各人の出生の起源が類と名付けられます; その後で、单一の起源 (たとえば、ヘーラクレース) に由来する人々の多数、それを区別し、その他から切り分けることで我々はヘーラクレース一族のあつまり全体を類であると言います。また、別の観点で我々が類と呼ぶのは、その下に種が整理されて、先行する事象との疑いな類似性からです; というのも、そのような類はその下にある事象にとって一種の起源で、さらに大多数はその下の全てを包含させられているのです。

このように類というものはその三つの方法で呼ばれています; そして、第三のもの、それが(逍遙学派の) 哲学者たちへの説明規定 ( $\lambdaόγoς$ ) になります。その説明の下書きをすると、彼等は類が‘それが何であるか?’に対する回答で、種で異なる幾つかの事象を述定 ( $\chiατηγyopeῖν$ )<sup>25</sup>していると語ることでそれを表現します<sup>26</sup>; たとえば、動物です。

\*<sup>20</sup> オresteスはミュケーナイの王アガムノーンの息子、タンタロスはリュディア王で、オresteスの先祖になります。

\*<sup>21</sup> ヒュロスはヘーラクレスの息子です。

\*<sup>22</sup> ピングラスはテーバイ生まれの詩人です。

\*<sup>23</sup> プラトンは言うまでもなく哲学者のプラトンです。

\*<sup>24</sup> ケクロプス王はアテーナイの伝説的な初代の王です。

\*<sup>25</sup> 範疇 (カテゴリー) の由来で、カテゴリーとは要するに述語付けの分類です。この  $\chiατηγyopeῖν$  という言葉は本来、責を負わせるという法律用語でアリストテレスが哲学に導入した言葉です。「述語付け」とも言えますが、ここでは「カテゴリー論」[1]の註に従って「述定」と訳します。

\*<sup>26</sup> アリストテレスは形而上学の△巻「哲学用語辞典」で類の定義として四つの方法を列挙しています: 「同

述定ということについては、あるものはただ一つの事象 - いわゆる個体 (たとえば、ソクラテスや ‘これ’ や ‘あれ’) が語られ<sup>\*27</sup>、またあるものは幾つかの事象 - いわゆる類や種や種差や特有性や偶有性 (これらは何かを固有ではなく共通で保持するもの) です。たとえば、動物は類です；人間は種です；理性的であるということは種差です；笑うことができるということは特有性です；そして、白色、黒色、座っているということは偶有性です<sup>\*28</sup>。

類は、それら (類) が幾つかの事象を述定するもので、ただ一つの事象だけを述定するものと異なります。また、それら (類) は幾つかの事象を述定するもの- 種とも異なります。なぜなら種は、たとえそれらが幾つかの事象を述定していても、種ではなく数で異なる事象を述定するからです。だから人間は、種であるので、ソクラテスやプラトンといった、種ではなく数で互いに異なる人を述定し、その一方で、動物は、類なので、人間や牛や馬といった、数だけではなく互いに種が異なるものを述定します。また、類は特有性と異なります。なぜなら特有性はただ一つの種 - それを特有性とする種 - それとその種の下にある個体を述定するからです (笑うことができるということは人間だけ、ことに人間の述定だからです) が、その一方で類は一つの種ではなく幾つかの異なる種を述定します。また、類は種差とも共通の偶有性でも異なりますが、というのも種差と共通の偶有性は、たとえそれらが種が異なる幾つかの事象を述定していても、「それが何なのか?」に対する回答でそれらを述定するものではなく、むしろ、「それがどういったたぐいのものなのか?」に対する回答なのです。人間がどういったたぐいのものなのかと問われると、我々は理性的であると言います；それからカラスがどういったたぐいのものであるかと問われれば、我々はそれが黒色のものだと言います - ここで理性的であるということは種差で、黒色ということが偶有性なのです。しかし、我々が人間とは何であるかと問われたときに、我々は動物と答えます - そして動物は人間の類なのです。

---

じ形相を持つ事物の連続的な生成の存するもの」、「あるものの事物の存在がそれに由来する所の第一の動者」、「平面がさまざまな平面图形の類といわれる意味」と「その物事の‘何であるか’という本質を表すもの」です。ポルピュリオスはアリストテレスの言う「平面がさまざまな平面图形の類といわれる意味」については明瞭に述べていませんが、最初に述べているものがおおよそ対応するでしょう。それと連続的な生成や第一の動者は二番目に述べているものが対応するでしょう。そして、ポルピュリオスがここで述べている‘それが何であるか?’に対する回答で定まる類はアリストテレスの言う第四のものです。なお、ポルピュリオスは「表現する」と述べていますが、このことは類や種といったものが、その存在はさておいて「言語的」なものであると主張しているのです。このことによってプラトンとアリストテレスの差異を目立たないものにしているのです ([1] の註を参照)。

<sup>\*27</sup> ここで「語る」ということは、「X は Y である」と述語付けること、すなわち主語 X に対して「説明規定を与える」ことです

<sup>\*28</sup> ここで述べているようにポルピュリオスは述定を類、種、種差、特有性と偶有性の 5 項目に分けて述べています。また、ポルピュリオスはアリストテレスの範疇 (カテゴリー、最高位の類) が 10 種類あることをのちに述べています。

だから、それら(類)で幾つかの事象が語られるという事実がただ一つだけの個体を述定するものから類を区分します; それら(類)が種で異なる事象を語るものであるという事実が種や特有性として述定するものをそれら(類)から区分します; そうして、それら(類)が‘それが何なのか?’に対する回答で述定するという事象が、‘それが何なのか?’ではなくむしろ‘それがどういったたぐいのものなのか?’, あるいは‘それが何に似ているか?’ということに対する回答に対して述定する種差や共通の偶有性からそれらを区分します。この類というものの輪郭を描くということでは、そして、何らの過剰も何らの不足もありません。

## 10.4 種について

我々が種 (*εἶδος*, species) と呼ぶものは、第一に、あらゆるものものの形 (*εἶδος*, form) \*<sup>29</sup>なのです- それはこう言われています:

ことのはじめに彼の姿は王国の要なれ ... \*<sup>30</sup>

我々はまた前述のものあつまりでとある類の下にあるものとを種と呼びます\*<sup>31</sup>- 我々が、動物を類とするとき、人間を動物の種として、また白色を色の種として、三角形を図形の種として呼び慣わしているようにです\*<sup>32</sup>.

もし、類というものを表現するときに我々が種に言及して(我々は類を‘それは何なのか?’に対する回答で、種が異なる幾つかの事象を述定するものであると言いました。), また種とは類の下にあるものであるところで言うのであれば、類はある何かの類であり、種はある何かの種なのだから、両者の説明規定で双方を利用することが必要であるということ

\*<sup>29</sup> 前述のように種は原文では *εἶδος* で、この *εἶδος* の意味は「ものの形」です。ちなみにプラトンはエイドス *εἶδος* とイデア *ἰδέα* を区別することなしに用いていますが、アリストテレスはプラトンのイデアの意味で専ら *εἶδος* を用いています。このように混同して使われるのも本来の意味に「ものの形」の意味があるからです。なおポルピュリオスは外觀を *μορφή*(shape), 姿を *σχῆμα*(figure) と区別して記述していますが、種 *εἶδος* はその双方の意味を含むものであり、さらにはものの本質を含む意味になっています。たとえば *εἶδος* が白いミルクだとすれば、*μορφή* は白く塗ったものです。つまり、*μορφή* が表面的なものであるのに対して *εἶδος* は奥行があって、さらには本質的なものを意味するというようにです。

\*<sup>30</sup> 悲劇作家エウリピデスの失われた悲劇「アエオルス (Aeolus)」の一節とのことです。アエオルスはティレニア海の王で風の主です。そして 6 人の息子と 6 人の娘の父親でした。ところで息子の Macareus が娘の Canace に恋してしまい、そうして... といかにもエウリピデスらしい悲劇らしいのですが、残念ながら断片のみが残っているだけです。

\*<sup>31</sup> 第二の意味として、「種」には類の下にあるもの、つまり、類 - 種という階層があることを述べているのです。

\*<sup>32</sup> ここで例で人間は本質的存在ですが白色と三角形は本質的存在ではなく質(‘どのようなものか’に対する回答)になります。つまり種になるものは本質的存在ばかりではないということを述べているのです。また、類は種により、種は類によるという循環的な定義が導入されています。なお、ストア派では「種は類に含まれる」、「種は概念」であって、類と種が互いに言及し合うという循環性がありません。

とを実現するものでなければなりません。

そこで、彼ら(逍遙学派)は種を次のように表現します：種は類の下で整理されたものです；それから：‘それは何なのか?’に対する回答で類が述定するものです。それからまたこのように：種は、‘それは何であるか’に対する回答で、数で異なる幾つかの事象を述定するものです - ところが、これでは最も特定的(*ειδικός*, special)なものとただ一つの種のものの表現になり、そうでなければ他のものが最も特定的でないものにも対応することになるでしょう\*<sup>33</sup>。

私が言っていることは次で明瞭になるでしょう。それぞれの述定の型(範疇、カテゴリー)\*<sup>34</sup>には、最も総合的(*γενικός*, general)な事象があれば、他に最も特定的な事象もあるのです；そして最も総合的なものと最も特定的なものの間には他の事象もあります。最も総合的なものにはそれよりも上位の事象がありません；最も特定的なもの、このうしろにはそれよりも下位の種がありません；それから最も総合的なものと最も特定的なものの間には同時に複数の類や種があります(とはいって、あるものものと他のものとの間に関係を持たされています)\*<sup>35</sup>。

私が言っていることは单一の述定の型(範疇、カテゴリー)の場合であれば明瞭になるでしょう。本質的存在(*οὐσία*, substance)はそれ自体が類になります\*<sup>36</sup>。その下に物体(*σῶμα*, body)があり、物体の下で生命のある物体があり、その下に動物が；動物の下に理性的動物があり、その下に人間があり；それから人間の下にソクラテスやプラトンや特定

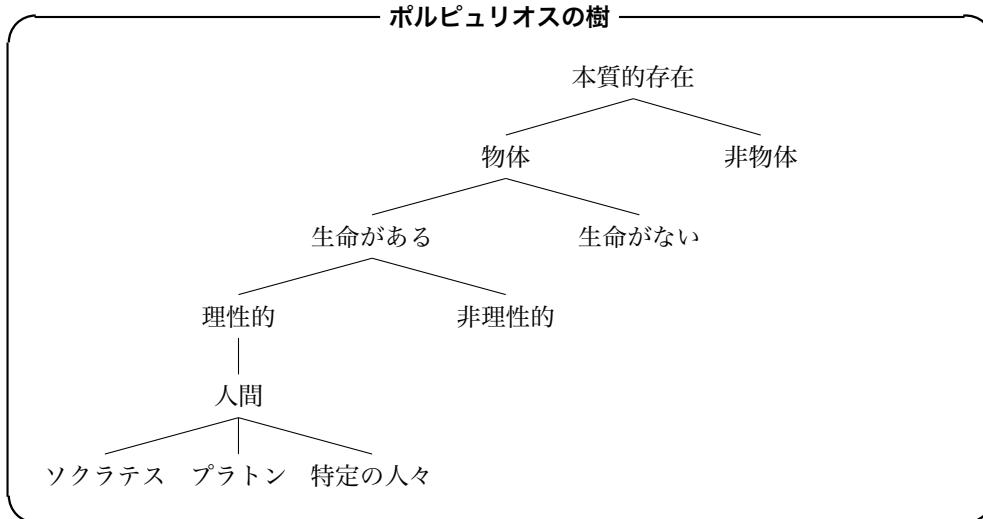
\*<sup>33</sup> ‘それが何であるか’という問い合わせに対しては、それはソクラテスという個人、あるいは人間という種の二通りの回答が考えられるのです。

\*<sup>34</sup> パーンズは‘type of predication’、Owenは‘Category’、そしてBoethiusは‘praedicamento’と‘範疇’と同じ意味で訳しています。

\*<sup>35</sup> このように総合的と特定的はちょうど対称的な関係で、「XがYよりも総合的である」であれば「YはXよりも特定的である」と言えるものです。そして中間的なものとは「XはZよりも総合的である」かつ「ZはYよりも総合的である」とときにZが中間的なものになるのです。そして、この中間的な事象は「下位の類」とも呼ばれます。このように述定には階層があり、この点はラッセル(Russell)の導入した型理論から見ても面白いものでしょう。まず、フレーゲの函数概念では主語と述語の関係はもはやなく、項の位置だけが問題になり、函数それ自体よりも、函数に項を入れることでできた命題に視点があります。つまり函数は変数項に値を入れることで一つの命題を生成することのできるというフレーゲの言うところの「飽和されるべきもの」なのです。それに対してラッセルの型理論ではふたたび主語と述語の関係を項と函数それ自身に切り分けた階層として復活させています。また、フレーゲは真や偽を概念の外延として定義していますが、アリストテレスの場合、真や偽は命題の状態を示すもので、「存在するものを存在しない」と言い、あるいは存在しないものを存在すると言うこと」が偽で、「存在するものを存在すると言い、あるいは存在しないものを存在しないと言うこと」が真([2]11b27)とし、具体的な対象ではなく状態を示すものとして導入しており、フレーゲの論理主義が陥る大きな陥渓(命題に外延が存在するとは限らないこと)を上手く避けているのです！

\*<sup>36</sup> 本質的存在(实体)の内の一つです。

の人々がいるのです<sup>\*37</sup>.



これらの事象について、本質的存在が最も総合的であり、ただ一つだけの類であり、人間は最も特定的で、一つの種に過ぎません。物体は本質的存在の一つの種で、生命のある物体の類です。生命のある物体は物体の一つの種で、動物をその種とする類なのです。また、動物は生命のある物体の一つの種で、理性的動物の類なのです。理性的動物は動物の一つの種で、人間の類なのです。人間は理性的動物の一つの種ですが、特定の人々の類ではありません - 単なる種なのです。

個体 (*άτομος*, individual) <sup>\*38</sup>に先行して存在する全ての事象は単なる一つの種であつて一つの類ではありません。だから、ちょうど本質的存在が、いかなる類もその前に存在しないような上位のものであり、最も総合的な事象であるかのようにです。そして人間は、そのうしろに他のどのような種もなく、ただ個体だけ (ソクラテスやプラトンは個体なので) を除いて本当に何物にも分割され得ないという種として、ただの一つの種であり、そして (個体に) 近接する (*προδεξές*, proximate) <sup>\*39</sup>種でしかなく、そして我々が語ったように、最も特定な事象なのです。中間的な事象というものはそれらに先行して存在するある事象の種になり、そして、それらのうしろにある事象の類になります。だから、二つの関係が並立することになり、その一つはそれらに先行して存在する事象に対する関係 (それらがそれらの種であると語られます)、もう一つはそれらのうしろの事象に対する関係 (それ

<sup>\*37</sup> これを図示したものがいわゆる「ポルピュリオスの樹」です。なお、「ポルピュリオスの樹」という言葉自体は6世紀のSergius of Reshanaの著作まで遡ることができるようですが、その実体は現在描かれているものとは違うものであるとのことです。また、その他の古代の註釈者は「鎖」、「線分」等と呼んでいるとのことです [26].

<sup>\*38</sup> 不可分のものという意味。原子 (atom) の語源です。

<sup>\*39</sup> *προδεξές* (proximate) は間に中間的な種等が入らないという意味です。

らがそれらの類であると語られます)です。その両端は单一の関係を持ちます。というのも総合的な事象はその下にある事象との関係を持つので、それら全てのものの類であれば、その前にある事象と関係を持つことがなく、最も最上位で第一の起源であれば、我々が語ったように、それよりも上位の類はありません。そして、最も特定な事象は单一の関係を持ち、それに先行して存在する事象に対するものが一つで、それは一つの種であり、そのうしろにある事象との関係を持ちません。実際、それもまた個体の種と呼ばれます - しかし、個体をそれが包含する限り、それは個体の種であり、それに先行して存在する事象でそれが包含される限り、それらの種なのです。

だから彼(逍遙学派)らは最も総合的なものをこのように区別します: それは類であっても種ではなく; それから再び; その上に他の上位の類はありません。最も特殊なものは: それが種であっても類ではなく; そして: 種であるとすれば、我々は再び種に分割できず; それから: ‘それは何なのか?’に対する回答で、数で異なる幾つかの事象を述定するのです。その両端の中間のものを彼等は下位の類や種と呼び、そして彼等はそれらの内の個々が種や類であると断定するのです(ただし、ある一つのものや相互に関係を持たされたものとしてです)。最も特殊なものの前にあって、最も総合的なものへと遡る途上にある事象は、類や種や下位の類と語られます。

\*\*\* アガメムノーン (*Ἀγαμέμνων*, Agamemnon)<sup>\*40</sup> はアトレウス (*Ἄτρευς*, Atreus) の子供という類、それからペロブス (*Πέλοψ*, Pelops) の子孫という類、そしてタンタロス一族であり、最後にはゼウスのそれとなるようになります。しかし、系図であれば、その大半は起源を遡ると单一の個人 - 要するにゼウス - になるのですが、ところが類や種の場合はそうではありません。というのも、そういった存在するものは全ての共通の類でないどころか、ある单一の最上位の類によって全てのものが同じ類に属するということではないのです - ちょうどアリストテレスが主張するように<sup>\*41</sup>。(アリストテレスの)範疇論で提起されているように、第一の類は 10 種類 - 10 個の第一の根源 (*ἀρχή*, origin) になります<sup>\*42</sup>。だからたとえ、あなたが全てを実在と呼んだとしても、おそらく、あなたはそうするでしょうが、彼(アリストテレス)はこう言っています、同名異義的であっても同名同義的ではないと。というのも、その存在が全てに共通する单一の類であったとすると、全てのものは同名同義的な存在であると語られます。しかし、第一の事象が 10 個あるので、それらはただ名前

<sup>\*40</sup> ミノス王アガメムノーンは前述のようにタンタロスの子孫ですが、その父はアトレウス、その祖父はペロブス、そして曾祖父がタンタロス、タンタロスはというとゼウスの息子という説があります。

<sup>\*41</sup> プラトンやストア派の哲学者は万物に共通する類を想定していたようですが、アリストテレスはそれに反論しています。彼の範疇論は後述のように 10 種類に最高類を分類しているのです

<sup>\*42</sup> アリストテレスによる最上位の類、つまり範疇(カテゴリー)の分類のことです。アリストテレスは最上位の類を範疇(カテゴリー)と呼び、それらを本質的存在、量、性質、関係、場所、時間、態勢、所有、能動、受動の 10 種類に分類しています。

を共通に持ち、さらに名前に対応する説明規定がありません<sup>\*43</sup>.

最も綜合的な事象は、つまり、10個です；最も特有的なものはある個数個ありますが、無限個のものでありません；個体 - その事象は最も特有的な事象のうしろにあると言うべきですが - は無数にあります。それがプラトンが最も綜合的な事象から最も特定的な事象へ降下しようとする人に対してそこで止めて、それから特徴的な種差で中間物を分類しながら、それを経由して降下すべきだと忠告した理由なのです；それから、彼（プラトン）は我々に無限はそのままにしておけと言っていますが、というのもそれらの知識がないだろうからです。だから、我々が最も特有的な事象に向かって降下するときに、分類したり複数性を通じて進めてゆくことが必要で、そして、我々が最も綜合的な事象へと上昇するときにはその複数性をまとめることができます。というのも種 - そしてよりいつそうに類 - は多くの事象を一つの本性へとまとめます；特有性、あるいは特異性は、反対にその一つのものを常に複数に分類します。だから種で共有することによって、多くの人々は一つの人間（という種）になります；そして、特有性によって、その一つで共通の人間（という種）は個々になります - というのも特有性は常に区分するものであり、一方で共通性は集約的で、統合的だからです。

類と種 - それらの各々が何であるか - が表現されており、そして類は一つであったとしても種は幾つかになり（というのも類を切り分けることは常にいくつかの種を生成することになるからです）、類は常に種（そして全ての上位の事象は下位の事象）を述定しますが、種は近接する類や、より上位の事象を述定するものではありません - というのも、それは入れ替えが効かないからです<sup>\*44</sup>。なぜなら、等しいもので等しいものを（嘶くことで馬をするように）、あるいはより広範なものでより狭いものを（動物で人間をするように）述定するといったどちらかの事態でなければならないのです；ところで狭いもので広範なものをではありません - あなたは人間が動物であると言ったことがあるとしても、動物が人間であるとは言いはしないでしょう<sup>\*45</sup>。

---

\*43 範疇論でアリストテレスは「同名異義的」と呼ばれるのは名称だけが共通であり、その名称に対応した事象の本質を示す説明規定が異なるもの、「同名同義的」とは、その名称が共通であるとともに、その名称に対応した事象の本質を示す説明規定も同一であるものと述べています。この場合は一つの類があつて名前が一つだとしても、範疇が10種類あり、それぞれの説明規定が異なるので「同名異義的」になると主張しているのです。

\*44 「AはBである」だからといって「BはAである」とは言えません。そして、類は種の上位概念であるために下位概念である種で類を説明することができないと述べています。また後述の特有性はものの本質を説明するものではありませんが、主語と述語の交換が効くものになります。

\*45 主語と述語の入替ができない例です。より上位の概念の「動物」の外延が下位の概念である「人間」の外延よりも広範であるために、人間で動物を述定することができないということです。ここでの「広範」、「狭い」は外延の大きさのことです。このようにポルピュリオスはクラスの分析を行っているのです。

種であると述定されるものは何でも、それらの事象を、必要性により、その種の類がまた述定するでしょう - それから最も綜合的な事象である限り類を類が述定するでしょう。というのもソクラテスが人間であり、人間が動物であり、動物が本質的存在であるということが真であれば、ソクラテスが動物でも本質的存在でもあるということも真になります。そして、より上位の事象は下位の事象を、種は個体を、類は種と個体の双方を、そして、綜合的な事象は類(あるいは複数の類、幾つかの中間的なものと下位の事象があれば)と種と個体を常に述定するからです。最も綜合的な事象はその下の全て - 類や種や個体 - を語ります; もっとも特有的な事象に先行してある類はすべての最も特有的な事象や個体を語るものだからです; そして单一の種である事象は全ての個体を語るものであり; さらに個体はただ一つの特有なものであると語られるのです。

ソクラテスは一つの個体であると語られ、そしてこれは白色のもので、この人は魅力的で、ソフロニスクス ( $\Sigma\omegaφονίσκου$ , Sophroniscus) の息子です(ソクラテスは彼(ソフロニスクス)の一人っ子です)。このような事象を個体と呼びます。なぜなら各自は固有の特徴で構成されて、他のいかなるもので同じものが決して見られないものの集積物だからです - ソクラテス固有の特徴は決して他の個体で見付けられるものではないでしょう。その一方で、人間(ここでは共通の人間という特有性を意味しています)の固有の特徴は幾つかの事象で - あるいはむしろ、すべての特有の人間で、彼等が人間である限り - 同じだとうことが判るでしょう。

このように個体はその種に、そして種はその類に包含されます。というのも類は全体を整理したあつまりで、個体は一部、それから種は全体であったり一部だったりします - しかし、一つのものの一部であり、それからその他の事象の間では(他の事象のではなく)全体なのです(というのもその一部分においては全体だからです)。

我々は類と種について、それから最も綜合的な事象が何であり、それから最も特有的なものが何か、そして同時に類と種になるのはどのような事象であるか、そして、何が個体になり、類と種がそう呼ばれる幾つかの方法について議論しました。

## 10.5 種差について

種差 ( $\deltaιαφορά$ , difference) は広範で、厳密に、最も厳密にそう呼ばれるべきです。いうのも、一つの事象が通常、多様性のある事象と異なると語られるのは、それがいろいろな状況でそれ自身や他の事象との関係のいずれかで、多様な事柄によって区分されるときです - ソクラテスはプラトンと色々な側面で異なり、さらには実のところ彼自身とも少年のときや成人のとき、そしてあることで動いているとき、あるいは止まっているとき、おまけ

に彼が類似しているというものについて色々な側面で異なります。一つの事象が厳密に多様性のある事象と異なると語られるのは、それがそれと離在不可能な偶有性で異なるときです - 離在不可能な偶有性は、たとえば、青い目であるということ、鉤鼻であるということ、傷の堅くなった瘡蓋といったものさえもです。一つの事象が最も厳密に異なると語られるのは、特定の種差によって区分されるときです - 人間は特定の種差、すなわち理性的であるということで馬と異なるようにです。

一般的に、全ての種差は、それが何かに付与されるときに、その事象を多様なものにします；とはいっても、共通で、特有な種差はそれを他の別物のようにしてしまいますが、最も特有な種差はそれを全くの別物にしてしまいます。というのも種差のあるものは物事を別物みたいにし、さらにあるものはそれらを別物にしてしまうからです。ここでそれらを別物にするものが特徴と呼ばれ、それらを別物のようにするものが単に種差と呼ばれます。そんな訳で理性的であるという種差が動物に付け加えられると、それを別物にして動物の一つの種を作ることになります；ところが運動しているという種差は、ただ止まっていることと比べて単に別物のようにする程度なのです；だからあるものはそれを別物に、あるものは単に別物のようになります。ここでそういう物事を別物にしてしまう種差のせいでの、類の種差による分類が行われ、それと定義 - 類やこのたぐいの種差から構成されるもの - が表現されますが、ところであるものを単に別物のようにしてしまう種差のために、多様性だけが構成され、さらにそれが類似しているものの中で変化するのです。

最初から再び始めましょう、種差のあるものは離在可能で、そしてあるものは離在不可能であると我々は言うべきです - 動いていることや止まっていること、健康であることや病んでいること、さらにはそれらに似た事象、こういったことが離在可能なことです；鉤鼻に獅子鼻、あるいは理性的であるとか非理性的であるといったことが離在不可能なことです。離在不可能な種差のあるものはそれら自体の原因であり、またあるものは偶然です - 理性的であるということは人間それ自体が原因ですが、死すべきことも、そして知識を享受できるということもそうです；とはいっても鉤鼻であることや獅子鼻といったことは偶然で、それら自体が原因のものではありません。それら自体が原因となる種差が前もってあるときに、それらはその本質的存在の説明規定に採用され、そしてそれらはその事象を別物にします；偶有的な種差はその本質的存在の説明規定にて語られることも、その事象を別物にすることもありません - が、別物のようになります。再度、それら自体が原因となる種差はそれ以上でもそれ以下であることも許容しませんが、一方で偶有的な種差は、たとえそれらが離在不可能であっても、増大や減少を受け入れます；だから、類も類の種差の双方も類が分類されるものであるため、それが類であるものを多かれ少なかれ述定しないのです。いうのも各々の事象の説明規定を完全にする種差があるからです；そして任意の事象が存在するということは、それがひとつで同一のものなので増加も減少も許容されませ

んが、鉤鼻であるということや獅子鼻であるということ、あるいはある色であるということの双方は増えたり減ったりします。

三つの種差の種<sup>\*46</sup>が判別されていますが、ここにあるものは離在可能でまたあるものは離在不可能であり、それから離在不可能のものはまたそれ自体で、それからあるものは偶然のものであり、また種差のあるものはそれ自体で、それによって我々が類を種に分割するものであり、それからあるものはそれ自体で分類された事項が明記される理由になるのです。たとえば、以下に続く与えられたものの全ては動物それ自体の種差になります - 生命があつて知覚がある、理性的であることと非理性的であること、死すべきことと不死であること - 生命があつて知覚があるという種差は動物という本質的存在を構成し得るもの（なぜなら動物は生命があつて知覚のある本質的存在だからです）、ところで死すべきことと不死であることと理性的であるということと非理性的であるという種差は動物を区分する原因となる種差なのです（というのもそれらを通じて我々は類を種へと分類するからです）。しかし、これらの強く区分する原因となる類の種差が完全なもので種を構成するものであることが判ります。というのも動物は理性的であることと非理性的であることという種差で分類され、それから再び死すべきことと不死であるという種差で分類されます；それから理性的であつて死すべきものであるという種差で人間が構成されることが判り、理性的であつて不死であることから神が、それから非理性的であつて死すべきものから非理性的な動物になるのです。この方法で、生命があるということと生命がないということの種差と知覚があるということと知覚がないということの種差は最高位の事象の本質的存在を区分する原因となるものであり、生命があるということと知覚があるということの種差は、互い集められた本質的存在から、動物を生成しますが、その一方で生命があるということと知覚がないということの種差が植物を生成するのです。そして、一つの方法で取られた同じ種差は構成的で、区分される原因となるものであることが判るので、それらは全て特定的と呼ばれます；それから類の分類や定義ですこぶる便利なのがまさにそれらです - 離在不可能で偶然そうなる種差でもさほど離在可能なそれでもありません。

それら（種差）を定義するときに、彼等（逍遙学派の哲学者達）はこう言います：種差はまさにそれによって種がその類を越えるものである。というのも人間は理性的であることと死すべきことで動物を越えているのです - 動物はこれらの事象の双方ではありませんし（するとどこから種は種差を得るのでしょうか？）、真反対の種差全てをそれ（動物）が保有するという訳でもありません（するとその同じものが同時に真反対のものを持つことになってしまうでしょう）；むしろ、彼らが主張するように、潜在的にそれはその下の事象の種差全てを保有しますが、顕在的に何等も保有しません。そして、この方法で非存在のもの

---

<sup>\*46</sup> 離在可能なものの、離在不可能なものの、それと偶有的なものの三種類です。

から何者も導出されることがなければ、おまけに同時に同じ事象について真反対のことが見出されることもないでしょう。

彼等(逍遙学派の哲学者達)はまたそれ(種差)をこのように定義します; 種差は‘それがどういったたぐいのものか’に対する回答で、種で異なる幾つかの事象を述定するものです。だから理性的で死すべきものであるということは、人間を述定したときに、‘人間はどういうなたぐいのものか?’に対する回答で語られることであって、‘人間は何か?’に対するものではありません。人間は何かと尋ねられたときに、こう言うのが妥当です: 動物だ; ところで、彼等が‘動物はどんななたぐいのものか?’という質問を付け足すなら、我々は理性的であって死すべきものであると適切に表現することになるでしょう。というのも質料(*ὑλη, matter*)と形相(*εἶδος, form*)で構成されており、ちょうど銅像が青銅を質料、その姿を形相とするように、質料と形相に少なくとも類似した構成を持つ場合、そのようにまた共通で種としての人間は質料に対して類が、種差が形相として構成され、これら - 理性的であり死すべき存在である動物 - が全体が人間として、ちょうど、それらが銅像のそれのように取られます\*<sup>47</sup>。

彼等(逍遙学派の哲学者達)はまたこういった種差というものの大枠を説明しています: 種差は同じ類の下にある事象を区分するような性質のものです- 理性的であることと非理性的であることは人間と馬を区分しますが、これらは同じ類の動物の下にあります。彼等はまたそれらをこう表現します: 種差はそれによってもののそれぞれの型(type)が異なるものである。なぜなら人間と馬は彼等の類で異なりません - 我々(人間)と非理性的であるという事象の双方は死すべきものです。しかし理性的であるが付け加えられると双方が区分されることになります。それから我々と神々の双方は理性的です。しかし、死すべきものということが追加されると、双方が区分されることになります。

種差という話題について詳しく述べると、同じ類の下で事象を区分する羽目になつたいかなるものも種差ではなく、むしろ、それらの存在に寄与して、その対象であろうとするもの一部になるものだと彼等(逍遙学派の哲学者達)は語っています。というのも船に乗って航海するといった性分は、たとえ人間の特有性であったとしても、人間の種差ではないからです; 我々がある動物に航海する性質があり、他ではそうでないと言うかもしれませんのが、たとえ他からそれらが区分されたとしても、それでも航海するという性質はそれらの本質的存在を完全なものにするものでもそれの一部でさえもありません - むしろ、

---

\*<sup>47</sup> 実体は形相と質料の「結合体」として現われるというのがアリストテレスの主張で、プラトンのイデアのように超越的なイデアが個体と別個に存在し、個体がイデアを真似る、つまり、分有するという考えとは対立するのです。ここではその形相がものの内なのか、外にあるのかについては述べていません。だからプラトンとアリストテレスの違いが表沙汰にはならず、そのお陰で双方の考えが調和するとも言えるのです。

本質的存在の素質の一つでしかありません、というのも特徴であると確実に語られるそういった種差としてそれが同じ種類のものではないからです。種差は特徴なのです、だから、種差が種を多様なものにしたり、種差がそれであるべきものに含まれたりするのです。

これで種差については十分です。

## 10.6 特有性について

彼等(逍遙学派の哲学者達)は特有性(*ἰδίον*, property)を四つに分類しています: とある種だけの偶有性であるもの、たとえその全てでなかったとしても(医者にかかっている、あるいは幾何学を勉強中の人のように); その種全ての偶有性であるもの、たとえそれだけでなかったとしても(人間が二本足であるように); 種だけ、そして種の全て、そしてあるときに保持するもの(人間が老年では灰色になるように); それから四番目に、‘单体、全て、そして常に’で一致するところのもの(人の笑うことができるということのように)。というのも人は常に笑っている訳ではないので、人が笑っていると語られるのは彼がいつも笑っているということではなく、彼が笑うことができるという天性であって - そしてこれは彼が常に持ち、馬が嘶くのと同様の、通常の天性なのです。そして、彼等が厳密な意味でそれらが特有性であると言いますが、なぜならそれらが入替が効くからです<sup>\*48</sup>; もし馬であれば、嘶くでしょうし、もし、嘶くのであれば、馬なのです。

## 10.7 偶有性について

偶有性(*συμβεβηκός*, accident)<sup>\*49</sup>はそれら(偶有性)の基体(*ὑποκείμενον*, subject)<sup>\*50</sup>を壊すことなしに、行き来する事象なのです。それらは二つに分類されます: あるものは離在可能なもので、またあるものは離在不可能なものです<sup>\*51</sup>。眠ることは離在可能な偶有性ですが、一方でカラスとエチオピア人が黒色であることは離在不可能なことです - それらの基体を破壊することなしに白いカラスや自分の肌の色を失っているエチオピア人を

<sup>\*48</sup> 「A ならば B」の A, B の入替ができるという意味です。つまり、特有性とは「ものの本質を説明するものではないが、そのものを特定することができるもの」なのです。だから「A ならば B」であり逆の「B ならば A」も成立するものだと言っているのです。

<sup>\*49</sup> *συμβεβηκός* は動詞の *συμβαίνειν* に由来し、本来の意味は予期せずに‘生じる’ことや‘発生する’ことです。アリストテレスは保持しているという意味でも用いています。このようにたまたま生じさせられたり生じたり、あるいは何かを保持していることで用いられています。

<sup>\*50</sup> 基体とは「他の事物は‘それ’の述定とされるが‘それ’自らは決して他の何者で述定とされない‘それ’」([2]1028b36)のことです。この説明から基体は構文的に主語以外になり得ないものであることが判ります。

<sup>\*51</sup> 最初からある偶有性は離在不可能なもの、そうでないものが離在可能なものです。また、「... いうことが可能である」という一節を追加することができるものが偶有性なのです。

想像することができる\*<sup>52</sup>。彼等(逍遙学派の学者達)はそれら(偶有性)をこう定義します: 偶有性は同じもので保有したり保有しなかったりすることが可能なものです; あるいは: 類でも種差でも種でも特有性でもないのですが、基体の中に常に内在するものなのです。

## 10.8 共通の特徴

我々が提案した全ての事象 - 私は、類、種、種差、特有性、偶有性を意味しています - が述定されましたが、我々はそれらに対して前もってある共通で特有の特徴が何であるのかを語ることにしましょう。

それら全てに共通する点は幾つかの事象を述定するということです。ところで類は種と個体を述定し、それから種差もまたそうですが、その一方で種はそれらの下にある個体を述定し、特有性はそれらが特徴になるものの種やその種の下にある個体を、偶有性は種と個体の双方です。たとえば動物は馬や牛といった種を述定し、この馬やこの牛といったことは個体、それから非理性的であるということは馬や牛や特定のものを述定しますが、その一方で人間のような種は特定のものだけを述定し、特有性は人間や特定のものが笑うことができるということのように、カラスの種や特定のものの双方の黒色であれば、離在不可能の偶有性、人間や馬が動いているということなら、離在可能な偶有性です - しかし、第一に個体を、また、第二の説明規定では、その個体を包含する事象をとなるのです\*<sup>53</sup>。

## 10.9 類と種差

類と種差の共通点はそれらが種を含むことができるという事実です; 種差もまた種を含みますが、類が包含するものの全てという訳ではありません - 理性的であること(という種差) - は非理性的であるという事象を動物という類がするように包含しませんが、人間と神を包含し、それらは種です。

類としてある類を述定するものはまた、その下の種を述定し、そして、種差としてある種差を述定するものはそれ(種差)から構成される種を述定します。というのも動物は類なので、本質的存在と生命のあるものは類としてそれ(動物)を述定します - それからこれら

\*<sup>52</sup> 偶有性とはそれ無しの状態が想像ができるものです。たとえばXがYの偶有性であれば、YがXでない状態を想像することができるようなものなのです。

\*<sup>53</sup> 類と種の関係は分類学で用いられる学名の付け方に反映されています。学名はリンネによる二名法で記述されますが、この二名法ではその動物/植物が属する「種(species)」と種が属する「属(genus)」を用いるもので、最初にラテン語の属名、それからラテン語の種名を記述することになっています。この表記方法はオブジェクト指向プログラミングでも属性やメソッドの表記でも見られるものです。

の事象はまた動物の下の全ての種、個体に至るまで述定します；それから理性的であるということは種差なので、理性を用いるということは、それ（理性的であるということ）を種差として述定します。そして理性を用いるということは単に理性的であるということだけではなく、理性的であるということの下にある種をまた述定することになるでしょう<sup>\*54</sup>。

共通点はまた、もし類か種差のどちらか一方が除去されたのであれば、その下にある事象も一緒に除去されるという事実です。だから、もしも動物がいなければ馬や人もおらず、さらに理性的であるということがなければ、理性を使う動物はありえないでしょう。

類に特有なことは、種差や種や特有性や偶有性以上により多くの事象をそれら（類）が述定するという事実です<sup>\*55</sup>。というのも動物は人間や馬や鳥や蛇に対応しますが、四本足は四本の足を持つものだけ、人間は個人だけ、嘶くのは馬と特定の馬共、そして偶有性は同様のより僅かな事象だけです。（我々は類を分類するもので種差を探らなければなりません、類に含まれる本質的存在を全うするものではなく。）

また、類は種差を潜在的に含みます；というのも、動物のあるものは理性的で、あるものは非理性的だからです<sup>\*56</sup>。

そして類は類の下にある種差に先行しているもので、このことが、類の種差を除去してもその類が除去されない理由なのです。というのも、もし動物を除去すれば理性的や非理性的といったことも一緒に除去されます。ところが、種差は類と一緒に除去しません；というのも、たとえ、それら全てを除去したとしても、知覚があり生命のある本質的存在が考えられるでしょう。そして、それが動物というものなのです。

また、今まで語ってきたように、類は‘それは何であるか?’に対する回答で、種差は‘それがどういったたぐいのものか?’に対する回答として述定されるものです。

また、それぞれの種には一つの類がありますが（たとえば、人間に動物があるように）、種差になると幾つかになります（たとえば、理性的であるということ、死すべき存在であること、知恵や知識を受容することができる、こういったことで人間は他の動物と異なりま

---

<sup>\*54</sup> ‘人間は動物である’と‘ソクラテスは人間である’から‘ソクラテスは人間である’が成立し、同様に‘人間は理性的である’と‘理性的であれば動物’なので‘人間は動物である’と推移律が成立すると述べているのです。

<sup>\*55</sup> このことについてはアリストテレスもトピカにて同様のことを述べています。

<sup>\*56</sup> アリストテレスは形而上学の△卷にて「類の諸性質が種差と言われる」と述べており、ここでの「潜在的」は類の諸性質としての種差のあり方を指しています。

す)\*57.

類は物質に似ていて、種差は形相に似ています。

他の共通性や特有な事象は類や種差に先行しています - が、これらは十分ということにしておきましょう。

## 10.10 類と種

類と種は共に、今まで述べてきたように、幾つかの事象を述定します（もしも同じ事象が種と類の双方であるなら、その種を類としてではなく種として採っています。）

(類と種の) それらの共通性はそれらを述定する事象の前にあるという事実、それと各々が全体の集まりであるという事実です。

(類と種の) それらは類が種を包含するということで異なり、種は類に包含されても類を包含しません。というのも類は種よりもより広範囲のものだからです\*58。

また、類は（種よりも）先行して存在していなければなりません、そして、特定の種差によって形付けられることで、種を生成します。だから類はまた天性によって先行して存在します；そして、それらは一緒に削除しても削除されず、さらにもし種が存在するなら類もまた確かに存在しますが、類が存在するからといって種もまた存在するという訳ではありません。

類は同名同義的に類の下にある種を述定しますが、種は類を述定しません\*59。

さらに、類は類の下にある種を含むことから種よりも一層広範で、種は種自体の種差によって類よりも一層広範です\*60。

\*57 ここで主張は、まず種に近接する類が一つ存在すること、それに対して種差は類の諸性質であるために複数存在することを意味しているのです。

\*58 類は常に種よりも広範囲である。（トピカ [3]121b3-4。

\*59 ここで「同名同義的に」とは類の下にある種が類の説明規定から述定されるだけでなく、類からも述定できることを意味します。

\*60 最初の類が種に対して「広範」であることはその包含関係によるものですが、次の「広範」であることは種が類よりも多くの種差で語られるということです。要するに「内外反比例増減の法則」について言及していると言えます。

そして、種が最も総合的なものになる訳でもなく、類が最も特定的なものになることでもないでしょう<sup>\*61</sup>.

### 10.11 類と特有性

類と特有性は共にそれぞれの種に続くという事実があります；もしも人間であれば、動物が；そして人間であれば、笑うことができるということです<sup>\*62</sup>.

類は等しくその種を述定し、それから特有性もまたその中で分有する (*μετέχειν, participate*) \*<sup>63</sup>ものを述定します - 人と牛は共に動物で、アニウトスとメレトス<sup>\*64</sup>は共に笑うことができるといったあんばいです。

類は同名同義的にそれ自身の(下にある)種を、特有性はそれが特徴となるものを述定するという共通性もあります。それら(の共通性)は類が先行してあるということと特有性があとにあるということで異なります - 動物がまず先行して存在しなければならず、それからあとに種差と特有性で分類されなければならないのです。

類は(その下にある)幾つかの種を述定し、特有性はそれを特有性とする一つの種を述定します。

特有性はそれを特有性とするものを交互に述定しますが、類は何物をも交互に述定することはありません - もしも動物で人間でない場合、どのような動物も笑いません；もし、人間であれば笑うことができる、等々です<sup>\*65</sup>.

<sup>\*61</sup> ここでの「総合的」と「特定的」は類と種の階層的な関係を示すもので、それぞれ「上位」と「下位」で読み替えることができます。

<sup>\*62</sup> 要するに、類を動物とするときにその下にある種の人間にに対して‘X が人間’であれば‘X は動物’であり、同様に種を人間とするときにその特有性の‘笑うことができる’に対して‘X が人間’であれば‘X は笑うことができる’と X の述語として類や特有性が続くということを意味しているのです。

<sup>\*63</sup> プラトンの言う「分有」は原型としてのイデアと模像としての個体の関係を述べたものです：「美そのもの以外に何か美しいものがあるなら、それは他ならぬそのものを分有することによって美しい。」(パидンより)。つまり、参与、与ることや共有することとおおまかに言えるでしょう。アリストテレスでは「与る」と訳されることが多く、「与られるものの説明規定を受け入れることができるということ」(トピカ [3] 121a11) を「与ること」の定義としています。ここではポルピュリオスの師プロティノスが新プラトン主義の創始者であることから「分有」と訳しました。

<sup>\*64</sup> アニウトス *Ἀνυτός* は政治家、メレトス *Μέλετος* は詩人で共にソクラテスの告発者です。

<sup>\*65</sup> 主語と述語の関係で言えば、類が述語になるのはその下にある複数の種に対してで、一つの種だけの述語になりませんが、特有性についてはそれを特有性として持つ種に対して主語と述語の関係で主語と述語の入換が効く、つまり、述定することに関し、類は 1 対多であるのに対し、特有性は 1 対 1 になるということなのです。

また、特有性はそれを特有性とする全ての種を保持し、その(種)一つだけで、また常にそうです；類はそれを類とする全ての種を保持し、そして常にそうですが - その(種)一つだけではありません<sup>\*66</sup>.

さらに、もし特有性が除去されたとしてもそれら(特有性)は類と一緒に除去しません；ところが、もし類が除去されてしまえば、それら(類)は特有性が所属する種を除去し、それから、特有性であるものが除去されてしまうと、特有性それ自体もまた一緒に除去されてしまうからです。

## 10.12 類と偶有性

類と偶有性の共通点は、すでに言われているように、それらが幾つかの事象を述定するという事実です - ここで偶有性は離在可能であったり、離在不可能であったりします。というのも動いているということは幾つかの事象を述定し、カラスやエチオピア人やある非生物の事象でも同様だからです<sup>\*67</sup>。

類は偶有性と異なり、類はその(下にある)種に先行していますが、その一方で偶有性は種に後行しています - というのも、たとえ離在不可能な偶有性が採られたとしても、偶有性とするものがその偶有性よりも先行しているからです。

類の中で与るものは等しく与り、偶有性の中で与るものはそうではありません - というのも偶有性が与るということは増加や減少を許容しますが、類の中で与るということはそうでないからです<sup>\*68</sup>。

偶有性は個体にて先行して存在しますが、しかし、類や種は性質上、個別の本質的存在に先行しています。

類は‘それが何であるか’に対する回答でそれらの下の事象を述定し、偶有性は‘それがどういったたぐいのものか?’や‘それが何に似ているのか?’に対する回答なのです。だからエチオピア人がどういったたぐいのものなのかと問われるなら、あなたは黒色だと言うでしょう；ソクラテスがどうなののかと問われるなら、あなたは彼が腰を下して座っています。

\*66 類は複数の種を包含し、特有性は一つの種だけと結びつくことを述べています。

\*67 主語と述語の関係において、類と偶有性はともに複数のものの述語となり得るということです。

\*68 類は説明規定で語られるもので、程度が語られるものではありませんが、偶有性はその程度を語ることができます。つまり、人間に対してはどの程度人間であるかを語れませんが、カラスの色の黒さに対しては、その黒色の程度を語ることは可能であるということです。

るとかその辺を散歩していると言うでしょう。

我々は類が他の四つ(種, 種差, 特有性, 偶有性)とどのように異っているかを述べてきました; そしてそれらの各々がまた他の四つの事象と異なり, だから, 5つの事象があれば, 各個が他の四つと異なっているので, その違いの全ては4かけ5で20になります。また, それらは続々と数えられることで, 第二群は一つの違いで短く, すでに判っているよう, 第三群は二つ, 第四群は三つ, そして第五群は四つになります; それゆえにその違いは4, 3, 2, 1 - だから10になります。類は種差, 種, 特有性と偶有性と異なります - だから四つの違いがあります。種差に関して, それらが種とどのように違うかということは類がそれらとどのように違うかを語られたときに語られており, それから種がどのように類と異なるかは, 類が種とどのように異なるかが話されたときに語られています。だから, どのように種が特有性や偶有性と異なっているかを語ることが残っています。そしてこれらの差異が二つなのです。特有性が偶有性とどのように異っているかを語ることが残っているでしょう; それらは種, 種差や類とどのように異っているかについてはすでにそれらとの関係でこれらの種差について語られています。だから, 我々はその他の事象との関係で類については四つの差異, 種差では三つ, 種では二つ, そして特有性(偶有性との関係で)一つになります: それらは全てで10になります。それらの内の四つ - それらは類とその他の関係のもの - を我々はすでに説明をし終えているのです。

### 10.13 種差と種

種差と種の共通点は, それらが等しく分有するという事実です: 特定の人間は等しく人間性を分有してまた理性的であるという種差を共有するのです。

またそれらの共通点は, それらが常にそれらの中で分有するもので先行して存在するものであるという事実です; というのもソクラテスは常に理性的であり, そしてソクラテスは常に一人の人間なのです。

種差にとって特有なことは, それらが‘それがどのようなたぐいのものであるか?’に対する回答で, それから種は‘それが何であるか?’に対する回答で述定するという事実です。たとえ人がものの集まりとして取られたとしても, 彼は単なるものの集まりではなく, むしろ種差がその種にして本質的存在を与えることになります。

再び, 種差はいくつかの種でしばしば観察されるものです - たとえば, 非常に多くの動物が四本足で, 種が異なりますが, その下にある個体に対してのみ種が適用されます。

また、種差はそれらの種に先行して存在します。というのも、もしも理性的であるということを除去してしまえば、それで人間も除去されますが、だからといって人間が除去されても理性的であるということは削除されません、神が存在するからです。

そして、種差は別の種差が混入しています：理性的であることと死すべき存在であるということは人間という本質的存在に混入しています。しかし、種は種で混入されることがなく、むしろ他の別の種を生成します。ある一頭の馬とある一頭の驢馬をかけ合せると驢馬が生れます；ところが馬はというと、単に、驢馬を製造するために驢馬と混ぜ合わせられるという訳ではありません<sup>69</sup>。

## 10.14 種差と特有性

種差と特有性は共にそれらで共通するもので等しく共有されるという事実があります：理性的であるという事象が等しく理性的であるということと笑うことができるという事象は等しく笑うことができるということなのです。

常に、そして任意の場合で先行して存在することは双方に共通ことです。というのも、たとえ二本足のものがバラバラにされたとしても、「常に」ということが、その本質に対する関係で語られるのです。というのも笑うことができるということも「常に」そのような天性があっても常に笑っている訳ではありません。

種差に対する特有性はそれらがしばしば幾つかの種で語られるという事実です - たとえば、理性的であるということは人間と神の双方にあてはまります - ところで特有性は一つの種（それが特有性となるものの種）にあてはまります<sup>70</sup>。

種差はそれらが種差となるものの事象に続きますが入換えが効きません<sup>71</sup>。ところで特有性はそれらが特有性となる事象を交互に述定するので、だからそれらは入替が効くのです。

## 10.15 種差と偶有性

種差と偶有性の共通点はそれらが幾つかの事象で語られるという事実です。

\*<sup>69</sup> 複数の種差を混合させることはできても、複数の種を混合させることはできないということです。

\*<sup>70</sup> 理性的であるということは人間と神の双方で適用できることから判るように種差は複数の種に適用することができます。しかし、特有性はただ一つの種のみに適用することができるだけで、この点で種差と異なっているのです。

\*<sup>71</sup> 主語と述語の入れ替えができないということです。

離在不可能な偶有性に関して、共通点はそれらが常に、そして全ての場合に対して先行してあるという事実です：二本足であるということは常に全てのカラスに対して先行してあることで、そして同様に黒色であるということもそうです。

それら（種差と偶有性）は異なります。なぜなら種差は包含するものの包含されません（理性的であるという種差は人間を含みます）が、ところで偶有性はある点でそれらが幾つかの事象にある限り包含し、そしてある点でそれらの基体が一つでなく幾つかの偶有性を受容するものに包含されます。

種差は増加可能でも減少可能でもありませんが、それに対して偶有性はそれ以上やそれ以下になることを許容します<sup>\*72</sup>。

逆に種差は混合しませんが、その反対に偶有性は混合することができます<sup>\*73</sup>。

そのような共通点であり、そしてそのような種差と他のものの固有の特徴があります。種がどのように類と種差で異なるかということは、我々が類がどのようにその他のものと異なり、種差とどのようにその他のものと異なるかを語ったときにすでに語られています。

## 10.16 種と特有性

種と特有性は共にそれらを交互に述定するという事実があります：もしも人間であれば、笑うことができます；もしも笑うことができるのであれば、人間なのです（笑うことができるということはものの天性として採られるべきことだとしばしばそのように語られています。）<sup>\*74</sup>

種はそれらの中で分有するものの中で等しく先行してあるもので、さらに特有性はそれらが特有性となるものの中にあります。

種は他の事象でもまた類になるような種の中で特有性と異なりますが、だからといって特有性はその他の事象の特有性になることができません。

---

<sup>\*72</sup> 種差は類の諸特徴として現れるもので、その特徴は度合を持つものではありません。だからその度合いの増減といったことが生じないです。しかし偶有性は度合を持つので、増減を語ることができます。

<sup>\*73</sup> 類が互いに混合することがないと同様に種差も互いに混合することないと述べています。

<sup>\*74</sup> 種と特有性は主語と述語の関係で入換が可能だということです。そして今までの議論から種と特有性は1対1の関係にあります。

種は先行して存在する属性で、さらに特有性は種にて偶発的に生じることです。

また、種は常にそれらの基体で実際に先行して存在するものですが、その一方で特有性は潜在的で時折のものです。というのもソクラテスは常に実際にひとりの人間ですが、だからといって彼が何時も笑っている訳ではありません（たとえ彼が何時でも笑うことができるような天性であったとしても）。

そして、もしその定義が異なっているのであれば、定義された事象もまた異なります。種の定義は類の下にあること、それから‘それは何であるか?’に対する回答で、数で異なる幾つかの事象を述定すること、等々です；特有性はそれに対して単体、そして全ての場合について先行して存在していることです。

## 10.17 種と偶有性

種と偶有性の共通点はそれらが多くの事象を述定するという事実です。その他の共通の特徴はほとんどありません。なぜなら偶有性とそれらが偶有性になるものが互いにかけ離れているからです。その二つの各々で特有なことは種が‘それが何であるか?’に対する回答でそれら（種と偶有性）が種であるものを述定するという事実ですが、その一方で偶有性は‘それがどのようなたたぐいのものであるか?’あるいは‘それが何に似ているのか?’に対する回答で述定するものです。

また、各本質的存在は一つの種と幾つかの偶有性で、離在可能、離在不可能な偶有性の双方を分有するという事実があります。

種は偶有性に先行して考えられるのですが、たとえ、それらが離在不可能（その偶有性となる何かのために基体が存在しなければなりません）であったとしても、偶有性は後天的であるという天性で、さらにそれらは偶発的な天性を持つのです。

種で分有するということは偶有性では等しく生じます - 離在不可能のそれなら - 等しくはありません。というのも他の人と比較されている一人のエチオピア人は肌の色の黒さが薄くなつても濃くなつても構わないからです。

特有性と偶有性についての議論が残っています；というのも、どのように特有性が種、種差や類と異なっているかが語られているからです。

### 10.18 特有性と偶有性

特有性と離在不可能な偶有性との共通点はそれらを除外してしまうと、それらが観察されたものについての事象が存在しなくなるという事実です。というのも笑うことのできるということがなければ人間は存在せず、そして黒色がないならばエチオピア人というものは存在しないのです。

ちょうど特有性が全ての場合と常に存在しているのと同様に、離在不可能な偶有性もまたそうです。

それら(特有性と偶有性)は(笑うことができるということが人間の中にあるように)一つの種だけの中で存在しているということで異っており、一方で離在不可能な偶有性、たとえば、黒色は、エチオピア人単体だけ存在するのではなく、カラスや乳牛や黒檀やそういった他のものに対しても存在しているのです<sup>75</sup>。

また、特有性はそれらが特有性となるものを交互に述定するのですが、その一方で、離在不可能な偶有性は相互に述定されるものではありません。特有性の関与は等しく生じますが、偶有性ではより多かったりより少なかつたりするのです<sup>76</sup>。

ここで述べた以上の他にも共通で固有な特徴があります。しかし、それらの事象を差別化したり、それらが共通に有するもの指定することでは双方で十分です。

---

<sup>75</sup> 特有性は一つの種の中に存在するものの、偶有性は他の色々な種の中に存在するということです。

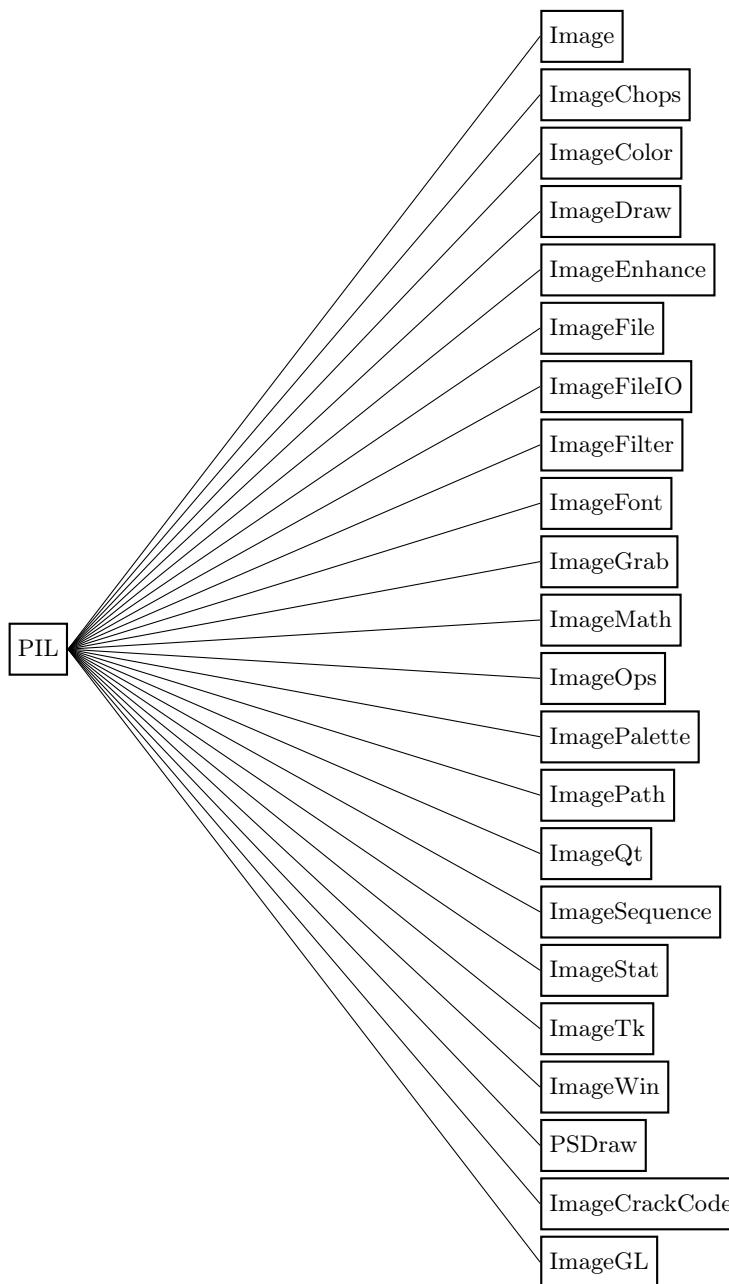
<sup>76</sup> 特有性と種は1対1に対応し、だからこそ主語と述語の関係で、主語と述語としての入換が効くのです。ところが、離在不可能な偶有性と種については1対1の対応とならないために主語と述語の関係で入換が効かず、さらに偶有性の性格上、その程度を表現することが可能だということです。

## 第 11 章

# Python のライブラリ

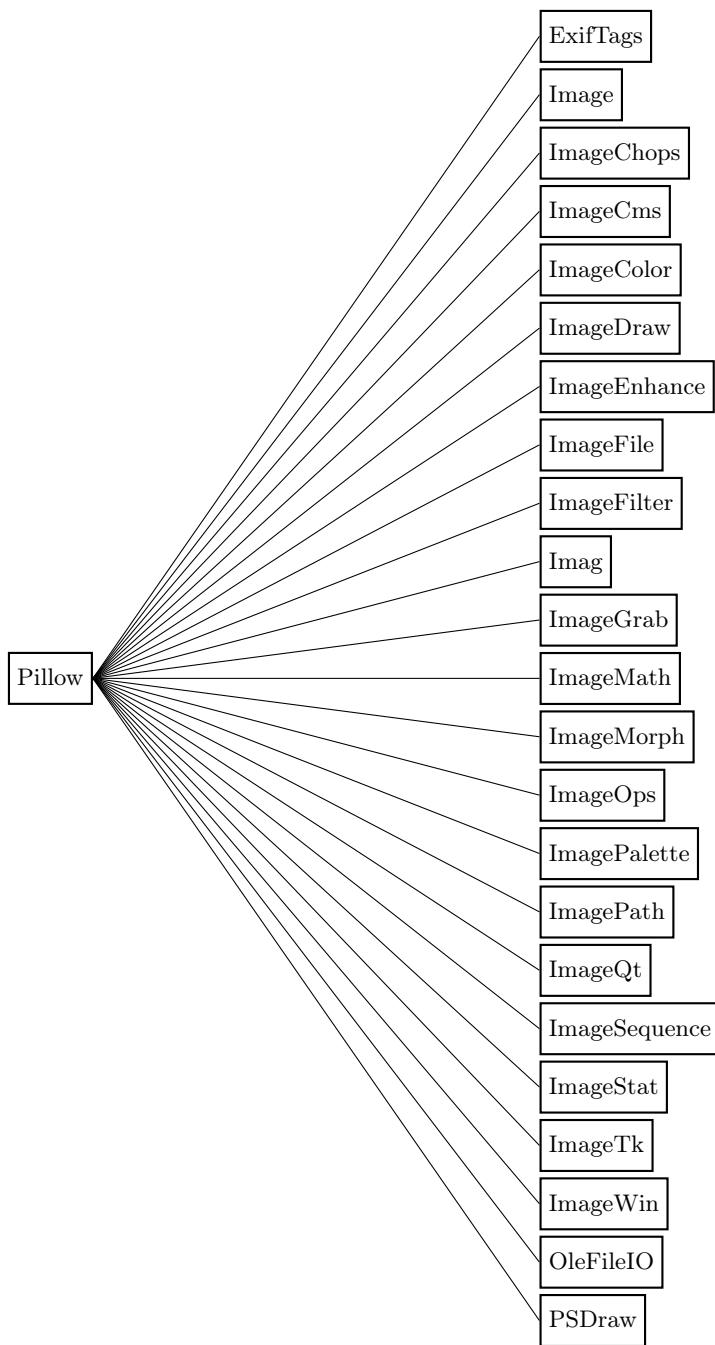
## 11.1 PIL

読み込んだ画像データは Python の instance になり、後述の Matplotlib と異なり NumPy の配列データになりません。ただし、NumPy の函数 array() を用いて NumPy の配列に変換することができます。後述の Pillow が後継で、PIL の開発は終了しています。



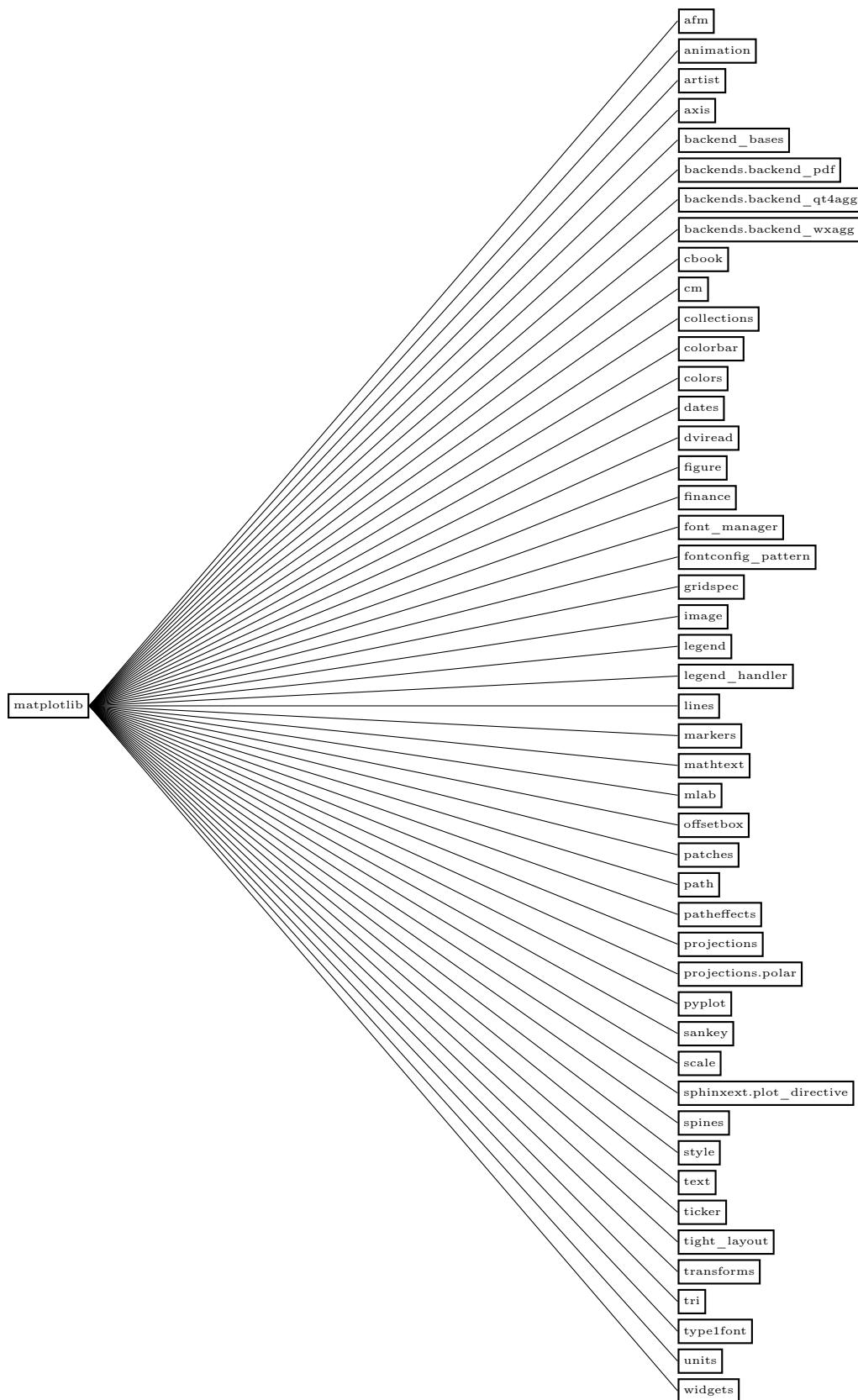
## 11.2 Pillow

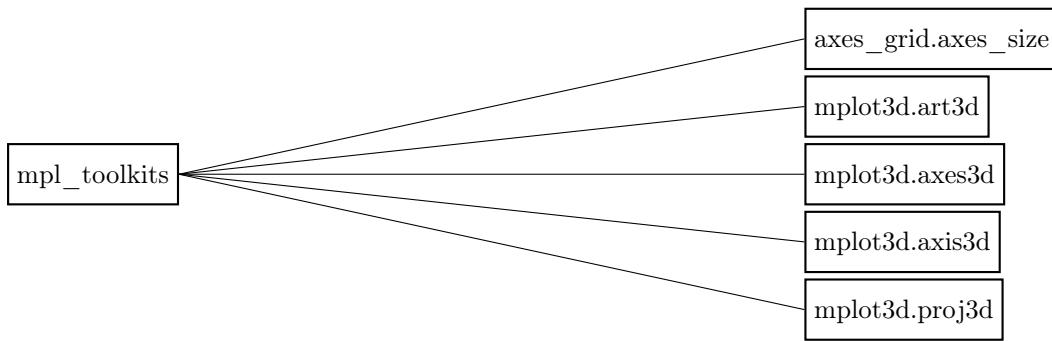
PIL のから分枝したもので、PIL が未対応である Python 3.X にも対応しています。また、Python のパッケージ管理ツールの setupinstall にも PIL と違い対応しています。



### 11.3 Matplotlib

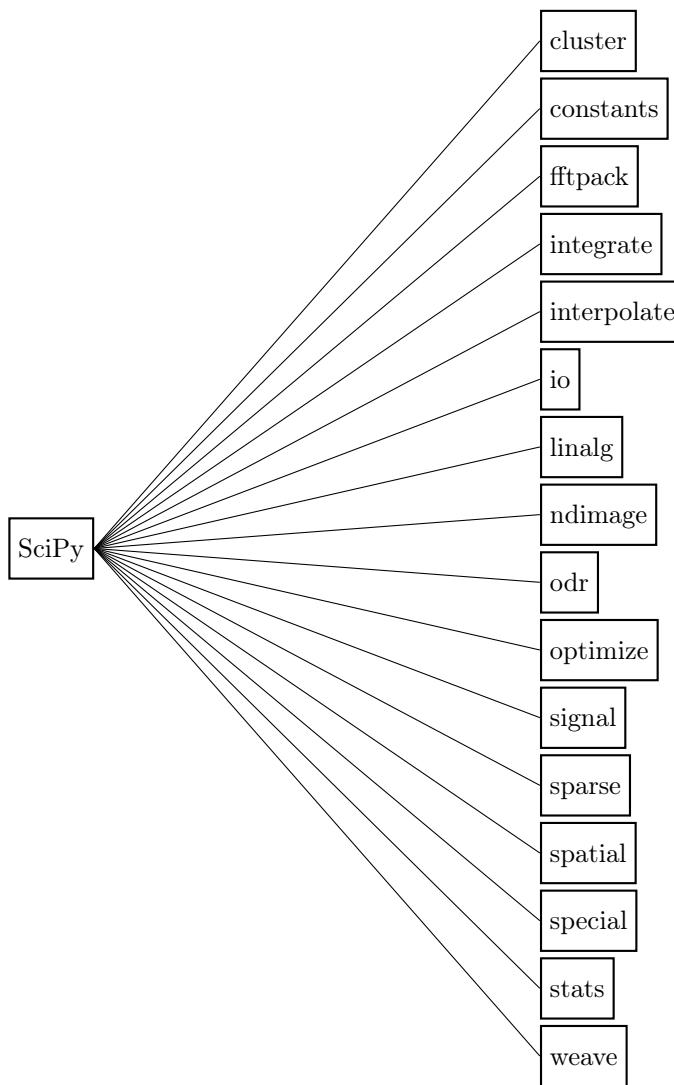
Python の配列ライブラリである NumPy を基に構成されたライブラリで、主に 2D グラフに関する処理が可能です。





## 11.4 SciPy

Python で数値計算を行うためのライブラリで、信号処理、フーリエ変換、数値積分、線形代数、行列処理、最適化や統計処理ライブラリ等を含みます。Python の数値配列処理ライブラリの NumPy はこの SciPy の開発で用いられていた Numeric ライブラリを従来の Python で数値配列の処理で用いられていた Numeric ライブラリとを統合したものです。この経緯もあって、SciPy は NumPy を基底としています。また、NumPy, SciPy, Matplotlib を併用することで、MATLAB と似た操作が可能になります。



## 参考文献

- [1] アリストテレス, アリストテレス全集 1 カテゴリー論・命題論, 岩波書店, 2013.
- [2] アリストテレス, 形而上学(上下), 岩波文庫.
- [3] アリストテレス, (旧)アリストテレス全集 2, トピカ・詭弁論駁論, 岩波書店, 1987.
- [4] 飯田隆, 言語哲学大全 I 論理と言語, 効草書房, 1987.
- [5] 井筒俊彦, イスラーム思想史, 中公文庫, 中央公論社, 1991.
- [6] 今道友信, アリストテレス, 講談社学術文庫, 2004.
- [7] 大畠明(著), 吉田勝久(監修), モデルベース開発のための複合物理領域モデリング-なぜ、奇妙なモデルが出来てしまうのか?- (MBD Lab Series), TechShare, 2012.
- [8] 河内明夫編, 結び目理論, シュプリンガー・フェアラーク東京, 1990.
- [9] 後藤和茂, BLAS の概要 ([http://jasp.ism.ac.jp/kinou2sg/contents/RTutorial\\_Goto1211.pdf](http://jasp.ism.ac.jp/kinou2sg/contents/RTutorial_Goto1211.pdf)), 2006.
- [10] 柴田有, グノーシスと古代宇宙論, 効草書房, 1982.
- [11] 清水義夫, 圈論による論理学 高階論理とトポス, 東京大学出版会, 2007.
- [12] 藤野登, 論理学 -伝統的形式論理学-, 内田老鶴園, 2003
- [13] 田中尚夫, 選択公理と数学, 星雲社, 1987
- [14] クロウエル, フォックス, 結び目理論入門, 現代数学全書, 岩波書店, 1989.
- [15] プラトン(著), 藤沢令夫(訳), 国家, 岩波文庫, 岩波書店, 1976.
- [16] フレーゲ, フレーゲ著作集 1 概念記法, 効草書房, 1999.
- [17] フレーゲ, フレーゲ著作集 3 算術の基本法則, 効草書房, 2000.
- [18] ポアンカレ(著), 吉田洋一(訳), 科学と方法, 岩波文庫, 岩波書店, 1953.
- [19] ポエティウス(著), 永嶋哲也(訳註), ポエティウス「イサゴーゲー第二註解」,  
[http://www002.upp.so-net.ne.jp/tetsu/study/t01\\_boepor.pdf](http://www002.upp.so-net.ne.jp/tetsu/study/t01_boepor.pdf)
- [20] M.Lynne Murphy, Ane. Koskela, 意味論キーティーム辞典, 開拓社, 2015
- [21] 山内志朗, 普遍論争, 平凡社ライブラリー, 2008
- [22] 横田博史, はじめての Maxima, I/O Books, 工学社, 2006.
- [23] 横田博史, はじめての Maxima 改訂  $\alpha$  版 (MathLibre に収録)
- [24] 横田博史, 数値計算・可視化ツール Yorick, I/O Books, 工学社, 2010.

- [25] 吉田光邦, 錬金術 - 仙術と科学の間 -, 中央公論新社, 2014.
- [26] J.Barnes, PORPHYRY INTRODUCTION,Oxford University Press, 2006.
- [27] Birman, Braid groups and mapping class groups, Ann. Math, Princeton University Press, 1963.
- [28] Boethius, Isagoge, <http://www.forumromanum.org/literature/boethius/isag.html>
- [29] G. J. Brose, MATLAB 数値解析, Ohmsha, 1998.
- [30] Goodger, reStructuredText ディレクトイズ, <http://docutils.sphinx-users.jp/docutils/docs/ref/rst/directives.html>
- [31] Mac Lane, The Category theory for working Mathematician, Springer
- [32] Mac Lane, Moerdijk, Sheaves in Geometry and Logic, A First Introduction to Topos Theory, Springer Verlag, 1992.
- [33] Porphyry, Introduction(Iagoge) to the logical Categories of Aristotle, [http://www.ccel.org/cCEL/pearse/morefathers/files/poRphyry\\_isagogue\\_01\\_intro.htm](http://www.ccel.org/cCEL/pearse/morefathers/files/poRphyry_isagogue_01_intro.htm)
- [34] Porphyry, Letter to Marcella, [http://www.tertullian.org/fathers/poRphyry\\_marcella\\_02\\_text.htm](http://www.tertullian.org/fathers/poRphyry_marcella_02_text.htm)
- [35] B.Russell, The Principles of Mathematics,W.W.Norton & Company,Inc.,1996.
- [36] B.Russell & A.N.Whitehead,Principia Mathematica to \*56, Cambridge Mathematical Library,Cambridge University Press,1997.
- [37] Diving into Python: <http://www.diveintopython.net/toc/index.html>
- [38] MathWorks 日本: <http://www.mathworks.co.jp/>
- [39] アテナイの学堂 <http://ja.wikipedia.org/wiki/アテナイの学堂>

# 索引

## Python

オブジェクト  
 コンテナ, container, 127  
 同一性値, identity, 125  
 値, value, 125  
 型, type, 125  
 クラス, 133  
 クラスインスタンス, 139  
 クラスマソッド オブジェクト, 140  
 コード オブジェクト, 140  
 スライス オブジェクト, 140  
 静的メソッド オブジェクト, 140  
 トレースバック オブジェクト, 140  
 ファイル, 139  
 フレーム オブジェクト, 140  
 変更可能, mutable, 125  
 変更不能 immutable, 125  
 モジュール, 133  
 オブジェクトの型  
 ByteArray 型, 131  
 Ellipsis, 128  
 Frozen Sets, 131  
 None, 127  
 NotImplemented, 128  
 Sets, 131  
 UNICODE 文字型, 131  
 数 numbers.Number, 129  
 組込函数型, 132  
 組込メソッド型, 132  
 クラス インスタンス型, 133  
 クラスタイプ型, 132  
 古典的クラス型, 132  
 辞書, 132  
 実数型, numbers.Real, 130  
 集合, 131  
 整数型, plain integer, 129  
 生成函数型, 132  
 対応付け集合, 131  
 タプル型, tuple, 131  
 長整数型, long integer, 129  
 文字型, 131  
 ユーザ定義函数型, 132  
 ユーザ定義メソッド型, 132  
 呼出可能, 132  
 リスト型, 131  
 列, 130  
 行  
 エンコード宣言, 118  
 空行, blank line, 118

字下げ, indentation, 118  
 注釈, comment, 117  
 物理行, 117  
 論理行, 117  
 スコープ (scope), 148  
 トークン  
 トークン (token), 117  
 リテラル, 117, 119  
 DEDENT, 117  
 INDENT, 117  
 NEWLINE, 117  
 演算子, 117  
 キーワード, 117, 119  
 空白文字, 117  
 識別子, 117, 118  
 字下げ (indentation), 117  
 名前, 148  
 None, 127  
 NotImplemented, 128  
 参照, 148  
 名前, 119  
 名前空間, 119, 148  
 リテラル  
 演算子, 124  
 虚数リテラル, 121, 122  
 区切文字, デリミタ, delimiter, 124  
 数値リテラル, 119, 121  
 整数リテラル, 121, 122  
 单文字列, 120  
 長整数リテラル, 121, 122  
 長文字列, 120  
 浮動小数点数リテラル, 121, 122  
 文字, 120  
 文字列リテラル, 119, 120  
 演算子  
 is, 125  
 関数  
 id(), 125  
 len(), 130, 131  
 makefile(), 139  
 open(), 139  
 os.fopen(), 139  
 os.open(), 139  
 type(), 125  
 構成子  
 bytearrays(), 131  
 classmethod(), 140  
 frozenset(), 131  
 set(), 131

- staticmethod(), 140
- 文  
  import, 133
- メソッド  
  \_\_abs\_\_(), 144  
  \_\_add\_\_(), 143  
  \_\_and\_\_(), 143  
  \_\_call\_\_(), 133  
  \_\_cmp\_\_(), 143  
  \_\_del\_\_(), 141  
  \_\_delattr\_\_(), 145  
  \_\_delete\_\_(), 147  
  \_\_eq\_\_(), 142  
  \_\_floordiv\_\_(), 143  
  \_\_ge\_\_(), 142  
  \_\_get\_\_(), 146  
  \_\_getattr\_\_(), 144  
  \_\_getattribute\_\_(), 145  
  \_\_gt\_\_(), 142  
  \_\_hash\_\_(), 145  
  \_\_init\_\_(), 132, 141  
  \_\_le\_\_(), 142  
  \_\_lshift\_\_(), 143  
  \_\_lt\_\_(), 142  
  \_\_mod\_\_(), 143  
  \_\_mul\_\_(), 143  
  \_\_ne\_\_(), 142  
  \_\_neg\_\_(), 144  
  \_\_new\_\_(), 132, 141  
  \_\_nonzero\_\_(), 145  
  \_\_or\_\_(), 143  
  \_\_pos\_\_(), 144  
  \_\_pow\_\_(), 143  
  \_\_radd\_\_(), 144  
  \_\_rand\_\_(), 144  
  \_\_repr\_\_(), 142  
  \_\_rfloordiv\_\_(), 144  
  \_\_rlshift\_\_(), 144  
  \_\_rmod\_\_(), 144  
  \_\_rmul\_\_(), 144  
  \_\_ror\_\_(), 144  
  \_\_rpow\_\_(), 144  
  \_\_rrshift\_\_(), 144  
  \_\_rshift\_\_(), 143  
  \_\_rsub\_\_(), 144  
  \_\_rtruediv\_\_(), 144  
  \_\_rxor\_\_(), 144  
  \_\_set\_\_(), 146  
  \_\_setattr\_\_(), 144  
  \_\_str\_\_(), 142  
  \_\_sub\_\_(), 143  
  \_\_truediv\_\_(), 143  
  \_\_unicode\_\_(), 143  
  \_\_xor\_\_(), 143  
  close(), 127
- PEP  
  PEP, 18, 32, 34, 166  
  PEP-1, 166, 167  
  PEP-8, 97, 118, 169
- PEP-20, 167  
PEP-253, 137  
PEP-256, 175  
PEP-257, 100, 169, 174, 175  
PEP-258, 175  
PEP-287, 175
- え  
  エスケープシーケンス, 121
- か  
  鍵(キー), 132  
  鍵値, 132  
  拡張スライス構文, 140  
  拡張スライス操作, 130
- クラス  
  MRO(Method Resolution Order, 135  
  C3 MRO(C3 Method Resolution Order,  
    137  
    基底クラス, 111, 134  
    継承, 111  
    サブクラス, 111  
    スーパークラス, 111  
    派生クラス, 111, 134
- こ  
  構成子, コンストラクタ, constructor, 125  
  塵回収, garbage-collection, 127
- し  
  実行フレーム, 140  
  消去子, デストラクタ, destructor, 125
- す  
  スライス操作, 130
- と  
  到達不能の状態, unreachable, 127  
  特殊属性, 127, 139  
  特殊メソッド, 140
- は  
  バイトコード, bytecode, 140
- ふ  
  文書文字列, 120
- れ  
  例外スタックトレース, 140
- 例外  
  NameError 例外, 119
- 人名  
  あ  
    アウグスティヌス,Augustinus Hipponensis,  
      Augustine of Hippo, 37  
    アリストテレス,Αριστοτέλης,Aristotle, 37,  
      39, 224, 227  
  い  
    イブン・ルシュド,ibn rušd,Averroes, 226  
  え  
    エピメニデス,Ἐπιμενίδες,Epimenides, 43  
  か  
    カントール,Cantor, 43  
  き  
    キンディー,al-Kindi, 226  
  つ  
    ツェルメロ,Zermelo, 51

<p>プラトン,Πλάτων,Plato, 35, 229 フレーゲ, Frege, 43 フレンケル, Frankel, 51 プロティノス, textgreekPlwtinοs, Plotinus, 225</p> <p>ほ ボアンカレ, Poincaré, 43 ボエティウス, Boethius, 224 ボルビュリオス, Πορφύριος, Porphyry, 40, 224</p> <p>ら ラッセル, Russel, 42</p> <p>ろ ロッスマ (rossum, Guid van), 34</p> <p>哲学 し 新プラトン主義, 225</p> <p>す ストア派, 225</p> <p>ふ 普遍論争, 224, 227</p> <p>ほ ボルビュリオスの樹, 227</p> <p>reST D doctree, 177</p> <p>こ 構造副要素, 178 構造要素, 178 構造要素 (structural element), 177</p> <p>し 修飾要素, 178</p> <p>ふ 文献要素, 178 文書樹, 177 文体要素, 177</p> <p>B BNF BNF, 113 EBNF, 113 構文変数, 113 終端記号, 113 非終端記号, 113</p> <p>い イデア, 35 イデア, iδέα, 230 イデア論, 35</p> <p>え エイドス, εἰδος, 230</p> <p>お オブジェクト指向 インスタンス, 36 インスタンス化, 35 オブジェクト, 35 継承, 50</p>	<p>か 概念 外延, 42 概念, 38 下位の概念, 40 個体, 35 個体概念, 40 種, 40 種概念, 40 種差, 40 上位の概念, 40 属性, 38 単独概念, 40 微表, 38 内包, 42 内包外延反比例増減の法則, 42 範疇, カテゴリー, 40 類, 40 類概念, 40</p> <p>き 基体, ὕποκείμενον, subject, 239 逆理 Banach-Tarski の逆理, 57 クレタ人の逆理, 43 床屋の逆理, 42 ラッセルの逆理, 42 近接, προσδεχές, proximate, 233</p> <p>く 偶有性, συμβεβηκός, accident, 228, 230, 239, 243, 246, 247 グロタンディーク宇宙, 68</p> <p>け 繋辞, copula, 44 形相, εἶδος, shape, 241 形相 εἶδος, eidos, 47 圈 CCC(デカルト閉圈), 87 epi, 63 iso, 63 mono, 63 可換図式, 62 函手, 69 基本トポス, 87 共変函手, 69 グラフ, 64 結合律, 63 恒等射, 同一矢, 63 始域, domain, 61 自然変換, 70 射(矢), 61 終域, codomain, 61 充满, 70 小圈, 68 双対, 65 双対圈, 65 大圈, 68</p>
---	--

- 対象, 61  
 忠実, 70  
 デカルト閉囲, 87  
 転置, 78  
 同一矢, 恒等射, 63  
 同一矢の公理, 63  
 同型, 70  
 特性矢, 86  
 反変函手, 69  
 評価, 78  
 部分対象分類子 (Object classifier), 86  
 メタグラフ, 60  
 メタ圈, 64  
 矢(射), 61  
 矢の合成, 62  
 離散圏, 66  
 圈論  
     コンマ圏, 71  
     始対象, 66  
     終対象, 66  
     スライス圏, 71
- こ  
 個体,  $\alpha\tauομος$ , individual, 233
- し  
 実在論, 44  
 種,  $\epsilon\tilde{\delta}ος$ , species, 227–230, 240–242, 244, 246, 247  
 集合論  
      $\in$ -モデル, 59  
     ZFC 公理系, 57  
     1-要素集合, 53  
     宇宙, 59  
     外延性公理, 53  
     共通集合, 55  
     空集合公理, 54  
     クラス, class, 55  
     後者, 55  
      $\in$ -構造, 59  
     後続, 55  
     恒等式, トートロジー, 59  
     順序対, 53  
     正則性公理, 56  
     選択公理, 57  
     大小関係, 54  
     置換公理図式, 55  
     超限順序数, 54  
     直積集合, 55  
     対公理, 53  
     対集合, 53  
     分出公理, 55  
     幂集合公理, 54  
     無限集合公理, 54  
     モデル, 59  
     類, 55  
     和集合, 53  
     和集合公理, 53  
 述定の型=範疇, カテゴリー, 232
- 種差,  $\deltaιαφορά$ , difference, 227, 236, 240, 241, 244–246  
 述定, 229  
 順序数  
     後者, 59  
     後続, 59  
     順序数, 58  
 小集合, 68  
 順序, 130  
 順序関係, 130  
 順序集合, 130
- せ  
 説明規定,  $\lambda\delta\gammaος$ , 229
- そ  
 総合的,  $\gamma\epsilonνικός$ , general, 231  
 存在含意, 44  
 存在動詞, 44
- た  
 第三人間, 46  
 大集合, 68
- と  
 同名異義的, 234, 243  
 同名同義的, 234  
 特定的,  $\epsilon\tilde{\delta}ικός$ , special, 231  
 特有性,  $\iota\deltaιον$ , property, 228, 230, 239, 242, 245–247
- ふ  
 物質,  $\iota\lambda\eta$ , matter, 241  
 物体,  $\sigma\omegaμα$ , body, 232  
 普遍, 39  
 プラトニズム, 44  
 分有する,  $\muετέχειν$ , participate, 243
- ほ  
 本質的存在,  $οὐσία$ , substance, 232
- め  
 名辞, 38  
 命題  
     可述的, 43  
     非可述的, 43
- い  
 唯名論, 44
- り  
 離在可能, 236, 239  
 離在不可能, 236, 239
- る  
 類,  $\gamma\epsilonνος$ , genus, 227–229, 240–243