第4章

Stacks and Descent Theory

七条彰紀

2019年6月19日

1 The Category of Descent Data.

今回のノートで一貫して用いる記号と記法を定める.

 $\mathbf{C}::$ site, $\pi: \mathcal{F} \to \mathbf{C}::$ fibered category を考える^{†1}.

記法を定める. $U \in \mathbf{C}, \mathcal{U} = \{\phi_i : U_i \to U\}_{i \in I} \in \text{Cov}(U)$ について,

$$U_{ij} := U_i \times_U U_j, \quad U_{ijk} := U_i \times_U U_j \times_U U_k \quad (i, j, k \in I)$$

と書くことにする. また、添字 a,b=i or j or k について、fiber product からの射影を

$$\operatorname{pr}_a : U_{ij}(\text{ or } U_{ijk}) \to U_a, \quad \operatorname{pr}_{a,b} : U_{ijk} \to U_{ab}$$

とする. さらに $\operatorname{pr}_i \colon U_{ij} \to U_i$ による pullback を $(-)|_{U_{ij}}$ などと書く.

1.1 Definition

定義 1.1 (ℱ(U), [2] 4.2.4, [3] Def4.2)

圏 $\mathcal{F}(\mathcal{U})$ を次のように定める.

Object.

- $\xi_i \in \mathcal{F}(U_i)$ なる対象の class $\{\xi_i\}_{i\in I}$ と,
- $\mathcal{F}(U_{ij})$ 中の同型 $\sigma_{ij} \colon \xi_j|_{U_{ij}} \to \xi_i|_{U_{ij}}$ の class $\{\sigma_{ij}\}_{i,j\in I}$

の組 $(\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\})$ であって、以下で述べる cocycle condition を満たすもの.このような組を object with descent data と呼ぶ^{†2}.

Arrow.

射 $\{\alpha_i\}$: $(\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\}) \rightarrow (\{\eta_i\}, \{\tau_{ij}\})$ とは, $\mathcal{F}(U_i)$ の射 α_i : $\xi_i \rightarrow \eta_i$ の class であって,

^{†1} ほとんど fiber of π しか扱わないので、psuedo-functor $\mathbf{C} \to \mathbf{Cat}$ をとっても構わない.

 $[\]dagger^2$ 同型の class $\{\sigma_{ij}\}$ が descent data と呼ばれる.

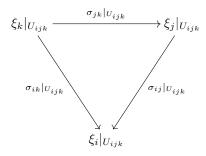
 σ_{ij}, τ_{ij} と整合的であるもの. すなわち、任意の $i,j \in I$ について以下の図式が可換であるもの.

$$\begin{array}{ccc} \xi_{j}|_{U_{ij}} \xrightarrow{\alpha_{j}|_{U_{ij}}} \eta_{j}|_{U_{ij}} \\ \\ \sigma_{ij} \downarrow & & \downarrow \tau_{ij} \\ \\ \xi_{i}|_{U_{ij}} \xrightarrow{\alpha_{i}|_{U_{ij}}} \eta_{i}|_{U_{ij}} \end{array}$$

■cocycle condition 組 $(\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\})$ が cocycle condition を満たすとは、任意の $i, j, k \in I$ について以下 が成り立つということ.

$$\sigma_{ik}|_{U_{ijk}} = (\sigma_{ij}|_{U_{ijk}}) \circ (\sigma_{jk}|_{U_{ijk}}).$$

図式でかけば、圏 $\mathfrak{F}(U_{ijk})$ における以下の図式が可換であることと同値.



注意 1.2

この定義に於いて fiber products :: U_{ij}, U_{ijk} を暗黙のうちに選択している。たが、どのように選択しても得られる圏は同型に成る。 U_{ij}, U_{ijk} の選択も込めて $(\{\xi_i\}, \{\xi_{ij}\}, \{\xi_{ijk}\})$ を $\mathcal{F}(\mathcal{U})$ の対象とする定義の仕方も有るが、ここでは述べない。詳細は [3] Remark 4.3 にある。

定義 1.3 ([3] p.72)

 $\xi \in \mathcal{F}(U), \mathcal{U} = \{\phi_i \colon U_i \to U\} \in \text{Cov}(U)$ について、 $\mathcal{F}(\mathcal{U})$ の元を以下のデータに対応させる:

- $\xi_i := \phi_i^* \xi \mathcal{O} \operatorname{class} \{\xi_i\}_{i \in I}$.
- $\xi_i|_{U_{ij}}$ $\geq \xi_j|_{U_{ij}}$ \acute{m} , <code-block> </code>

$$\phi_i \circ \operatorname{pr}_i = \phi_i \circ \operatorname{pr}_i \colon U_{ij} \to U$$

による ξ の pullback であることから得られる標準的同型の class $\{\sigma_{ji}\colon \xi_j|_{U_{ij}} \to \xi_i|_{U_{ij}}\}_{i,j}$.

このデータをまとめて $(\{\phi_i^*\xi\}, \text{cano})$ などと書く. この対応を $\epsilon_{\mathcal{U}}: \mathfrak{F}(U) \to \mathfrak{F}(\mathcal{U})$ と書く. $\mathfrak{F}(U)$ の射 $\xi \to \eta$ から, ϕ_i に沿った pullback によって $(\{\phi_i^*\xi\}, \text{cano}) \to (\{\phi_i^*\eta\}, \text{cano})$ が得られるので、対応 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ は関手である.

1.2 Example

例 1.4 ([2], 4.2.1)

一つの射から成る cover :: $\mathcal{U} = \{f \colon V \to U\}$ について $\mathcal{F}(\mathcal{U})$ を考えてみる. この圏の対象は,

- 対象 $E \in \mathcal{F}(V)$
- $\mathcal{F}(V \times_U V)$ の中の同型射 $\sigma \colon \operatorname{pr}_1^* E \to \operatorname{pr}_2^* E$

の組である.

2 Prestack / Stack.

2.1 Definitions.

定義 2.1 (Prestack, Stack)

関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$: $\mathfrak{F}(U) \to \mathfrak{F}(\mathcal{U})$ を用いて以下のように定義する.

- (i) 任意の $U \in \mathbf{C}, \mathcal{U} \in \mathrm{Cov}(U)$ について $\epsilon_{\mathcal{U}}$:: fully faithfull である時, fibered category $\mathcal{F} \to \mathbf{C}$ は prestack である, という.
- (ii) 任意の $U \in \mathbf{C}, \mathcal{U} \in \mathrm{Cov}(U)$ について $\epsilon_{\mathcal{U}}$:: equivalence である時, fibered category $\mathcal{F} \to \mathbf{C}$ は stack である. という.

(pre)stacks の間の射は、fibered category としての射である.

注意 2.2

prestack の定義は以下のように言い換えられる: 任意の $U \in \mathbf{C}, \mathcal{U} = \{\phi_i \colon U_i \to U\} \in \mathrm{Cov}(U)$ をとる. さらに $\xi, \eta \in \mathcal{F}(U)$ をとり, ϵ_U による像を

$$\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi) = (\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\}), \quad \epsilon_{\mathcal{U}}(\eta) = (\{\eta_i\}, \{\tau_{ij}\}) \in \mathcal{F}(\mathcal{U})$$

とする. この時, 任意の射 $\{\alpha_i\}$: $\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi) \to \epsilon_{\mathcal{U}}(\xi)$ (射 α_i : $\xi_i \to \eta_i$ の集合)について, $\mathcal{F}(U)$ の射 α : $\xi \to \eta$ が一意に存在し, $\alpha_i = (\phi_i)^*\alpha (\iff \{\alpha_i\} = \epsilon_{\mathcal{U}}(\alpha))$ となる.

標語的に言えば、prestack は「貼り合わせられる射を持つ psuedo-functor」となる。同型射の貼り合わせは同型射であるから、prestack は「貼り合わせが(存在すれば)一意な対象を持つ psuedo-functor」である。

注意 2.3

このノートでは、fiber が条件を満たす fibered category として (pre)stack は定義されている (fiber を用いずに (pre)stack を定義することも出来るが、今回は採用しなかった). なので形式上、(pre)stack は fibered category を経由せず、特別な psuedo-functor として定義できる. しかし実際にそのように定義されることは少ない.

では psuedo-functor として定義しない積極的な理由はと言うと、実用上、元の fibered category にも言及 する場合が多いからであると思われる. fiber だけでなく元の fibered category に言及する理由については、このセミナーのノート session 4.5 $^{\dagger 3}$, 注意 2.8 を参考にして欲しい.

定義 2.4 (Sub(pre)stack)

 $\operatorname{stack} :: \pi : \mathcal{F} \to \mathbf{C}$ の $\operatorname{sub}(\operatorname{pre})$ stack とは、 \mathcal{F} の部分圏 \mathcal{G} であって、 π と包含関手の合成 $\mathcal{G} \hookrightarrow \mathcal{F} \xrightarrow{\pi} \mathbf{C}$ が fibration であり、さらにその fiber が (pre) stack であるもの.

^{†3} URL: https://github.com/ShitijyouA/MathNotes/blob/master/AlgebraicStacks/session4_5_FiberedCategorie sContinued.pdf

2.2 Examples.

命題 2.5 ([3] Prop4.9)

- (i) separated presheaf of sets is a prestack.
- (ii) sheaf of sets is a stack.

(証明). \mathbf{C} :: site, \mathcal{F} : $\mathbf{C}^{op} \to \mathbf{Sets}$:: presheaf とする. $U \in \mathbf{C}, \mathcal{U} = \{U_i \to U\} \in \mathrm{Cov}(U)$ を任意に取る.

今,圏 $\mathfrak{F}(U)$, $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ は集合(離散圏)である.なので関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$: $\mathfrak{F}(U)$ → $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ は<u>写像</u>である.さらに射 σ_{ij} も恒等射しかないから, $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ の対象は,任意の i,j について $\xi_i|_{U_{ij}}=\xi_j|_{U_{ij}}$ を満たす $\xi_i\in\mathfrak{F}(U_i)$ の族 $\{\xi_i\}_i$ であると考えて良い.このセミナーノートの session3 の記号を用いれば, $\mathfrak{F}(\mathcal{U})=H^0(\mathcal{U},\mathfrak{F})$ ということに成る.

二つのデータ $\{\xi_i\}$, $\{\eta_i\}$ の間の射もやはり恒等射しかないから,「関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ が fully faithful である」という仮定は「写像 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ が単射である」と言い換えられる.これはすなわち, $\mathcal F$ が separated presheaf であるということである.

「関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ が essentially surjective である」という仮定は「写像 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ が全射である」と言い換えられるから. $\epsilon_{\mathcal{U}}$ が equivalence であることは $\mathfrak{F}(\mathcal{U}) = H^0(\mathcal{U}, \mathfrak{F})$ と $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ の間に全単射が存在するということである.これはすなわち, $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ が sheaf であるということである.

注意 2.6

この命題で分かるとおり、prestack は presheaf の抽象化ではなく、separated presheaf の抽象化である。そうすると、我々は psuedo-functor $\mathbf{B}^{op} \to \mathbf{Cat}$ を prestack と呼び、今 prestack と呼んでいるものは separated prestack と呼ぶべきなのかも知れない。我々がそうしないのは、後に定義される "separated stack" との混乱を避けるためである。

以下の二つの例は後にセミナーでも証明を扱う.

例 2.7

 $X \in \mathbb{C}$ に対し、圏 Shv/X を以下のように定める.

Objects.

X への射を持つような \mathbb{C} の対象 :: U と, U 上の sheaf :: U の組.

Arrows.

射 $(U, \mathcal{U}) \to (V, \mathcal{V})$ は、 \mathbf{C} の射 $f: U \to V$ と、morphism of sheaves on $V:: f^{\#}: \mathcal{V} \to f_*\mathcal{U}$ の組.

この時, fibered category :: $\mathbf{Shv}/X \to \mathbf{C}/X$; $(U,\mathcal{U}) \mapsto U$ は stack である. この例で考える sheaf を quasi-coherent sheaf に制限してて得られる fibered category :: $\mathbf{QCoh}/X \to \mathbf{C}/X$ も stack である. この二 つの例については、このセミナーでも後に証明を扱う.

例 2.8

 $X \in \mathbf{Sch}$ に対し、圏 \mathbf{QCoh}/X を以下のように定める.

Objects.

 $\operatorname{Fpqc}(X)^{\dagger 4}$ の対象 :: U と,U 上の sheaf (on fpqc topology):: U の組.

Arrows.

射
$$(U,\mathcal{U}) \to (V,\mathcal{V})$$
 は、 \mathbf{C} の射 $f: U \to V$ と、morphism of sheaves on $V:: f^{\#}: \mathcal{V} \to f_*\mathcal{U}$ の組.

この時, fibered category :: $\mathbf{QCoh}/X \to \mathbf{C}/X$; $(U, \mathcal{U}) \mapsto U$ は stack である.

例 2.9 ([2] 4.4.1)

以下で定まる fibered category は stack である.

$$\begin{cases} \text{pair of scheme over } S :: Y \\ \text{and closed imm. } W \hookrightarrow Y \end{cases} \rightarrow \text{Fppf}(S)$$

$$(Y, W \hookrightarrow Y) \mapsto Y$$

例 2.10 ([2] 4.4.4)

以下で定まる fibered category は stack である.

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{pair of scheme over } S :: Y \\ \text{and open imm. } W \hookrightarrow Y \end{array} \right\} \quad \rightarrow \quad \text{Fppf}(S) \\ (Y, W \hookrightarrow Y) \qquad \qquad \mapsto \qquad Y$$

以下の二つの例は後に一般化される.

例 **2.11** ([3] §4.3.1)

arrow category :: $\mathbf{Sch}^{\rightarrow}$ の対象を affine morphism に制限したものを圏 \mathbf{Aff} とする. 以下で定まる fibered category は stack である.

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{Aff} & \to & \mathrm{Fppf}(\mathrm{Spec}\,\mathbb{Z}) \\ [X \to Y] & \mapsto & Y \end{array}$$

例 **2.12** ([2] 4.4.15)

quasi-compact open imbedding の後に affine morphism を合成した射のことを quasi-affine morphism という. arrow category :: $\mathbf{Sch}^{\rightarrow}$ の対象を quasi-affine morphism に制限したものを \mathbf{QAff} とする. 以下で定まる fibered category は stack である.

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{QAff} & \to & \mathrm{Fppf}(\mathrm{Spec}\,\mathbb{Z}) \\ [X \to Y] & \mapsto & Y \end{array}$$

2.3 Propositions.

命題 2.13 ([2] Prop4.12)

二つの equivalent な fibered category があり、かつ一方が stack ならば、もう一方も stack である.

(証明). \mathcal{F} , \mathcal{G} :: fibered categories over \mathbf{C} とし, $F: \mathcal{F} \to \mathcal{G}$:: morphism of fibered categories とする. この時 cover of $U \in \mathbf{C}$:: $\mathcal{U} = \{U_i \to U\}$ について $F_{\mathcal{U}}$ を定義する.

 $^{^{\}dagger 4}$ 圏 **Sch**/X に fpqc topology を備えたもの.

$$F_{\mathcal{U}}: \qquad \mathscr{F}(\mathcal{U}) \qquad \rightarrow \qquad \mathscr{G}(\mathcal{U})$$
Objects: $(\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\}) \mapsto (\{F\xi_i\}, \{F\sigma_{ij}\})$
Arrows: $\{\alpha_i\} \mapsto \{F\alpha_i\}$

更に二つの射 $F,G: \mathcal{F} \to \mathcal{G}$ とその間の base-preserving natural transformation :: $\rho: F \to G$ に対し, $\rho_{\mathcal{U}}: F_{\mathcal{U}} \to G_{\mathcal{U}}$ を次のように定義する.

$$(\rho_{\mathcal{U}})_{(\{\xi_i\},\{\sigma_{ij}\})} = \{\rho_{\xi_i}\}.$$

以上から, F が equivalence ならば $F_{\mathcal{U}}$ も quivalence である. したがって以下の commutative diagram of weak 2-category $^{\dagger 5}$ が得られる.

$$\begin{split} \mathcal{F}(U) & \stackrel{\epsilon_{\mathcal{U}}}{\longrightarrow} \mathcal{F}(\mathcal{U}) \\ \downarrow & \downarrow \\ \mathcal{F}_{\mathcal{U}} & \downarrow \\ \mathcal{F}(U) & \stackrel{\epsilon_{\mathcal{U}}}{\longrightarrow} \mathcal{F}(\mathcal{U}) \end{split}$$

この可換図式から, 主張が得られる.

命題 **2.14** ([2] Exc 4.I)

 \mathcal{F},\mathcal{F}' :: stack on $\mathbb{C}, f: \mathcal{F} \to \mathcal{F}'$:: morphism of stacks とする. f :: isomorphism は以下の 2 条件が成立することと同値.

- (a) 任意の $X \in \mathbb{C}$ について、fiber の間の射 $f_X : \mathfrak{F}(X) \to \mathfrak{F}'(X)$ は fully-faithful.
- (b) 任意の $X \in \mathbb{C}$ と $x \in \mathcal{F}'(X)$ について, covering of $X :: \{\phi_i : X_i \to X\} \in \text{Cov}(X)$ が存在し、全ての x の pullback $:: \phi_i^* x \in \mathcal{F}'(X_i)$ が $\mathcal{F}(X_i)$ の essential image に属す.

補題 2.15

site :: \mathbf{C} を、空集合の cover として空集合を持つ ($\emptyset \in \mathrm{Cov}(\emptyset)$) ものとする. π : $\mathcal{F} \to \mathbf{C}$:: stack について、以下の圏同値が成立する.

$$\mathcal{F}(\emptyset) \simeq \mathbf{1}$$
.

特に、 $\mathcal{F}(\emptyset)$ の任意の二つの対象の間には、ただ一つの同型射が存在する.

(証明). category of descent data :: $\mathfrak{F}(U)$ の対象を考える. これは U で添字付けられた対象の族の二つ組である. なので $U=\emptyset$ について, $\mathfrak{F}(\emptyset)$ の対象は (\emptyset,\emptyset) しかない. 射も U で添字付けられた族であるから,非自明な射は存在しない.

この補題の仮定は奇妙に見えるかも知れないが、以下の通り、このように仮定しても問題はないし、我々が扱う殆どの site はこの仮定を満たす.

主張 2.16

圏 ${\bf C}$ の任意の対象 $U\in {\bf C}$ について、命題「 $\emptyset\in {\rm Cov}(U)$ 」は Grothendieck topology の公理(定義)と独立である。 すなわち、 $\emptyset\in {\rm Cov}(U)$ としてもしなくても矛盾は生じない。

^{†5} 射の合成の間に natural isomorphism が存在するという意味で可換.

(証明). 命題「 $\emptyset \in \text{Cov}(U)$ 」を P と書く. Grothendieck topology の定義を見直そう. cover of \emptyset :: $\mathcal{U} \in \text{Cov}(U)$ が満たすべき条件を記号で書き下す.

(a)
$$\forall [V \to U] \in \mathbf{C}/U$$
, $[\forall [U' \to U] \in \mathcal{U}, \exists U' \times_U V] \implies \{U' \times_U V \to V \mid [U' \to U] \in \mathcal{U}\} \in \mathrm{Cov}(V)$.

(b)
$$\forall \mathcal{V} := \{\mathcal{U}'_{U'} \mid \mathcal{U}'_{U'} \in \operatorname{Cov}(U')\}_{U' \in \mathcal{U}}, \quad \{U'' \to U' \to U \mid [U' \to U] \in \mathcal{U}, [U'' \to U'] \in \mathcal{U}'_{U'}\} \in \operatorname{Cov}(U).$$

クラス X と述語 F について " $^\forall x \in X$, F(x)"という文は " $^\forall x$, $[x \in X \implies F(x)]$ の省略形である。したがって, $X = \emptyset$ であるとき," $^\forall x \in X$, F(x)"という文は任意の F について真。また, $\{f(x) \mid x \in \emptyset\} = \emptyset$. なので,以上の文を $U = \emptyset$ の場合に考えると(すなわち P を仮定すると),いずれも P と同値に成る。よって $P \implies P$ ということになる.一方,否定 "P を仮定しても矛盾が生じないことは明らか.

例 2.17

圏 \mathbf{C} を \mathbf{Sch} の部分圏や \mathbf{Sch}/S (S :: scheme) とする. morphism of schemes のクラス $\mathcal{P} \subset \mathrm{Arr}(\mathbf{C})$ をとり、以下のように \mathbf{C} 上の Cov を定めたとする:

$$\begin{aligned} \operatorname{Cov}(U) = & \{ \mathcal{U} \mid \mathcal{U} \text{ :: jointly surjective family and }^\forall \phi \in \mathcal{U}, \quad \phi \in \mathcal{P} \} \\ = & \left\{ \mathcal{U} \mid \bigsqcup_{U' \in \mathcal{U}} U' \to U \text{ :: surjective and }^\forall \phi, \quad [\phi \in \mathcal{U} \implies \phi \in \mathcal{P}] \right\}. \end{aligned}$$

この時, $\bigsqcup_{U' \in \emptyset} U' = \emptyset$ なので $\emptyset \in \text{Cov}(\emptyset)$.

このセミナーで定義した Zariski site, etale site, ... などは全てこの主張のように定義されている.

補題 2.18

圏 \mathbf{C} を \mathbf{Sch} の部分圏や \mathbf{Sch}/S (S:: scheme) とする. $U \in \mathbf{C}, \{U_i \to U\} \in \mathrm{Cov}(U)$ をとり, $V = \bigsqcup_i U_i$ と置く.

 $\{U_i \to V\} \in \text{Cov}(V)$ と仮定する^{†6}と π : $\mathcal{F} \to \mathbf{C}$:: stack について, 圏同値 (TODO: strict 2-equivalence? ここは ϵ と圏同型の合成)

$$\mathscr{F}\left(\bigsqcup_{i} U_{i}\right) \simeq \prod_{i} \mathscr{F}(U_{i})$$

が成立する.

(証明). 瑣末なことでは有るが: $\{U_i \to V\}$ の添字について, $i \neq j$ ならば $U_i \neq U_j$ である, と仮定して一般性を失わない.

 $\mathcal{U} = \{ \inf_i : U_i \to V \} (\in \text{Cov}(V))$ と置く. 次の関手が圏同値であることを示す.

E:
$$\operatorname{im} \epsilon_{\mathcal{U}} \to \prod_{i} \mathcal{F}(U_{i})$$

Objects: $(\{(\operatorname{inj}_{i})^{*}\xi\}_{i}, \{\sigma_{ij}\}_{i,j}) \mapsto ((\operatorname{inj}_{i})^{*}\xi)_{i}$

Arrows: $\{\alpha_{i}\}_{i} \mapsto (\alpha_{i})_{i}$

 $\xi_i := (\text{inj}_i)^*$ とおく. これが示せれば、 $\mathfrak{F} :: \text{stack}$ なので主張も得られる.

まず、仮定の状況では、injection map (coprojection) :: $U_i \to V$ についての fiber product は次のように

^{†6} 例えば、Zariski topology より細かい位相ならばこの仮定は成立する.

成る.

$$U_{ij} = U_i \times_V U_j = \begin{cases} U_i & (U_i = U_j) \\ \emptyset & (U_i \neq U_j). \end{cases}$$

■E :: essentially surjective. $i \neq j$ の時, σ_{ij} は $\mathcal{F}(U_{ij}) = \mathcal{F}(\emptyset)$ の射であるから, $\xi_i|_{\emptyset}$ と $\xi_j|_{\emptyset}$ の間に存在するただ一つの射である.一方,i = j の時は, $(\operatorname{pr}_i)^*(\operatorname{inj}_i)^*\xi$ と $(\operatorname{pr}_j)^*(\operatorname{inj}_j)^*\xi$ が完全に等しいので, $\sigma_{ij} = \operatorname{id}_{\xi_i}$. 以上より,対象同士の次の対応は $\operatorname{Ob}(E)$ の逆対応と成る.

$$\begin{array}{ccc}
\operatorname{Ob}\left(\prod_{i} \mathscr{F}(U_{i})\right) & \to & \operatorname{Ob}\left(\operatorname{im} \epsilon_{\mathcal{U}}\right) \\
(\xi_{i})_{i} & \mapsto & (\{\xi_{i}\}_{i}, \{\sigma_{ij}\}_{i \neq j} \cup \{\operatorname{id}_{\xi_{i}}\}_{i})
\end{array}$$

これはE:: essentially surjective を意味する.

$$\operatorname{Hom}(\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi), \epsilon_{\mathcal{U}}(\eta)) = \operatorname{Hom}((\xi_i)_i, (\eta_i)_i) = \operatorname{Hom}(E(\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi)), E(\epsilon_{\mathcal{U}}(\eta)))$$

が得られる. これは E :: fully-faithfull を意味する.

定理 2.19 (Stackification of category fibered by groupoids.)

 \mathbf{C} :: site, \mathbf{F} :: category fibered by groupoids over \mathbf{C} とする. この時, $\mathbf{\bar{F}}$:: stack in groupoids over \mathbf{C} と θ : $\mathbf{F} \to \mathbf{\bar{F}}$:: morphism of fibered category が存在し,

$$(-) \circ \theta \colon \mathrm{HOM}_{\mathbf{C}}(\bar{\mathcal{F}}, -) \to \mathrm{HOM}_{\mathbf{C}}(\mathcal{F}, -)$$

が圏同値となる.

(TODO: これは [2] Thm4.6.5 からとった. しかし, https://stacks.math.columbia.edu/tag/02ZM に一般の場合が書かれている. 出来ればこちらを理解したい)

例 2.20

presheaf の stackification は sheafification と一致する.

例 **2.21** (arXiv:math/0305243v1, Prop3.6)

S:: scheme, \mathcal{M} :: algebraic stack over \mathbf{Sch}/S , \mathfrak{F} :: sheaf in groups over \mathbf{Sch}/S , acting on \mathcal{M} とする. この時, \mathcal{M} の \mathfrak{F} による categorical quotient :: \mathcal{M}/\mathfrak{F} は,以下の prestack (2-functor として定義する) :: \mathcal{P} の stackification として定義される.

Objects of $\mathcal{P}(U)$. $\mathcal{M}(U)$ の対象と同じ.

Arrows of $\mathcal{P}(U)$. $g \in \mathcal{G}(T)$ と $\mathcal{M}(U)$ の射 $g * x \to y$ の組.

ただし $U \in \mathbf{Sch}/S$ は任意.

3 Descent Theory.

3.1 Motivation.

(TODO)

3.2 Definitions.

定義 3.1

関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$: $\mathcal{F}(U) \to \mathcal{F}(\mathcal{U})$ を用いて以下のように定義する.

- (i) $\epsilon_{\mathcal{U}}$:: equivalence となる \mathcal{U} を of effective descent for \mathcal{F} と呼ぶ.
- (ii) $\epsilon_{\mathcal{U}}$ の像と同型である $\mathfrak{F}(\mathcal{U})$ の対象を、effective data という.

4 Criterion for fpqc Stacks.

定理 **4.1** ([2] Lemma 4.25)

S :: scheme, $\mathcal{F} \to (\mathbf{Sch}/S)$:: fibration とする. 以下が成り立つとする.

- (a) チは Zariski topology での stack である.
- (b) 任意の flat surjective morphism of affine S-scheme :: $V \to U$ について, $\epsilon_{\{V \to U\}} \colon \mathcal{F}(U) \to \mathcal{F}(\{V \to U\})$ は圏同値.

この時, 牙はfpqc topology での stack である.

注意 4.2

"flat"という条件は以下の証明では利用されない.

4.1 Step 1 / 準備

以前示した命題から、 \mathfrak{F} :: split fibered category と仮定しても一般性を失わないので、以下そのように仮定する.

補題 4.3

 \mathbf{C} を site とし、 $\mathcal{F} \to \mathbf{C}$ を<u>split</u> fibration とする. さらに $U \in \mathbf{C}$, $\mathcal{U} = \{\phi_i \colon U_i \to U\} \in \mathrm{Cov}(U)$ と \mathcal{U} の細分 $^{\dagger 7}$ $\mathcal{V} = \{\psi_{ij} \colon V_{ij} \to U\}$ をとる.

 $^{^{\}dagger7}$ 細分の定義を確認しておく: 任意の $\mathcal V$ の元 $V_{ij}\to U$ に対して U の元 $U_i\to U$ が存在し, $V_{ij}\to U$ が $U_i\to U$ を通して $V_{ij}\to U_i\to U$ と分解する. 特に射 $V_{ij}\to U_i$ が存在する.

この時,関手 $R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}}\colon \mathcal{F}(\mathcal{U}) o \mathcal{F}(\mathcal{V})$ が存在し,以下は厳密な可換図式である。

 $\epsilon_{\mathcal{U}}$ $\mathscr{F}(U)$ $\mathscr{F}(\mathcal{U})$

 ${\mathcal F}({\mathcal V})$

 p_{12}

 pr_2

 σ_{ij} は fiber product の普遍性から得られる $\operatorname{pr}_2^*\phi_j^*\xi$ から $\operatorname{pr}_1^*\phi_i^*\xi$ への同型であるから, $\sigma_{ij}=\operatorname{id}$. このことと \mathcal{F} :: split から $\left(\iota_{ik}^{jl}\right)^*\sigma_{ij}=\operatorname{id}$ も分かる.まとめると, $R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}}\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi)=\left(\{(\psi_{ik})^*\xi\},\{\operatorname{id}_{(\psi_{ik})^*\xi}\}\right)$. 一方,

$$\left(\iota_{ik}^{jl}\right)^* \operatorname{pr}_2^* \phi_j^* \xi = (\psi_{jl} \circ \operatorname{pr}_2)^* \xi = \operatorname{pr}_2^* (\psi_{jl})^* \xi = \operatorname{pr}_1^* (\psi_{ik})^* \xi = (\psi_{ik} \circ \operatorname{pr}_1)^* \xi = \left(\iota_{ik}^{jl}\right)^* \operatorname{pr}_1^* \phi_i^* \xi.$$

なので、fiber product の普遍性から得られる $\operatorname{pr}_2^*(\psi_{jl})^*\xi$ から $\operatorname{pr}_1^*(\psi_{ik})^*\xi$ への同型は id である.したがって $\epsilon_{\mathcal{V}}(\xi) = \left(\{(\psi_{ik})^*\xi\}, \{\operatorname{id}_{(\psi_{ik})^*\xi}\}\right)$ となり、 $R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}}\epsilon_{\mathcal{U}}(\xi) = \epsilon_{\mathcal{V}}(\xi)$.

■射について $R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}} \epsilon_{\mathcal{U}} = \epsilon_{\mathcal{V}}$. $\mathcal{F}(U)$ の射 $\alpha: \xi_1 \to \xi_2$ をとる. すると $\mathcal{F}::$ split なので

$$R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}} \epsilon_{\mathcal{U}}(\alpha) = \{ (\iota_{ik})^* \phi_i^* \alpha \} = \{ (\phi_i \circ \iota_{ik})^* \alpha \} = \{ \psi_{ik}^* \alpha \} = \epsilon_{\mathcal{V}}(\alpha).$$

注意 4.4

 \mathcal{F} :: split を仮定しない場合, さらに base preserving isomorphism :: $R_{\mathcal{U}}^{\mathcal{V}} \epsilon_{\mathcal{U}} \to \epsilon_{\mathcal{V}}$ を構成する必要がある.

4.2 Step 2 / single morphism cover の場合に帰着させる.

系 **4.5** ([3] p.87)

 \mathbf{C} , 筝 等を補題 (4.3) の様にとる. $\mathcal{U} = \{\phi_i \colon V_i \to U\}, V' = \bigsqcup V_i$ とする. さらに, $f \colon V' \to U$ を \mathcal{U} から誘導される射とする.

このとき、圏同値 $R_{V' \to U}^{\mathcal{U}}: \mathcal{F}(V' \to U) \to \mathcal{F}(\mathcal{U})$ が存在し、合成

$$\mathscr{F}(U) \xrightarrow{\epsilon_{\{f\}}} \mathscr{F}(V' \to U) \xrightarrow{E} \mathscr{F}(\mathcal{U})$$

が関手 $\epsilon_{\mathcal{U}}$: $\mathcal{F}(U) \to \mathcal{F}(\mathcal{U})$ と厳密に一致する.

(証明). \mathcal{U} は $\{U' \to U\} \in \mathrm{Cov}(U)$ の細分であるから、補題 (4.3) から明らか.

注意 4.6

ここで、各 ϕ_i が quasi-compact(特に fpqc)であったとしても、誘導される射 $f\colon V'\to U$ が必ずしも quasi-compact でないことに注意する.例えば $\{\operatorname{Spec} k[x_i]\to \bigsqcup_i\operatorname{Spec} k[x_i]\}_{i\in\mathbb{N}}$ を考えれば分かる.

以上のことに注意すると、我々は次のことを証明することに成る:

主張 4.7

条件 (a), (b) が成り立つならば、以下の条件 (*) を満たす任意の flat surjective morphism :: $f: V \to U$ について、 $\epsilon_{\{f\}}: \mathcal{F}(U) \to \mathcal{F}(f: V \to U)$:: equivalence.

(*) affine Zariski cover :: $U = \bigcup_i U_i$ と、各 i について $f^{-1}(U_i)$ の affine Zariski cover :: $f^{-1}(U_i) = \bigcup_i V_{ij}$ が存在し、 V_{ij} :: quasi-compact かつ $f(V_{ij}) = U_i$ となる.

条件 (*) は U, V :: locally noetherian であるような任意の fppf morphism について成立する ([2] Cor1.1.6).

注意 4.8

以下, $\mathfrak F$:: split fibered category とする. session 4.5 定理 1.2 より, このように仮定しても一般性を失わない.

4.3 Step 3 / affine scheme への quasi-compact morphism の場合.

 $f\colon V \to U$ を U :: affine である quasi-compact morphism とする. $\{V_i\}_i$ を V の open affine cover とし、 $V' = \bigsqcup_i V_i$ とおく. V' :: affine なので、仮定 (b) から圏同値 $\mathcal{F}(U) \simeq \mathcal{F}(V' \to U)$ が存在する.

以下の図式 (1) を考える. \leftrightarrow は圏同値を意味する.

 $\epsilon_{\{V_i \to U\}}$

$$\mathcal{F}(U)$$
 $\mathcal{F}(f\colon V\to U)$

$$\mathcal{F}(\{V_i \to U\})$$

$$\mathcal{F}(V' \to U)$$

を別がに一対しで写すのだから、R-1 が証明できれば、図式の可換性から ϵ_f が圏同値であることが証明できる。 $\mathfrak{F}(V\to U) \ \text{の射}\ \beta,\beta'\ \text{が},\ \beta|_{V_i}=\beta'|_{V_i}\ \text{を満たすしよっ}$ 厳密な記集中

か祖田内できれば、図式の可換性から ϵ_f か圏回値であることが証明できる。 ϵ_f が、 $\beta|_{V_i} = \beta'|_{V_i}$ を満たすとする。この時、 $\beta = \beta'$ を証明すれば良い。まず、以下の厳密な可換図式から、任意の添字 j について $R_{V_i \cup V_j \to U}^{V_i \to U}$: $\mathfrak{F}(V_i \to U_i)$) が圏回値だと分かる。この関手を略して R を書くことにする。 $\mathfrak{F}(U)$ 順手 $\mathfrak{F}(V_i \cup V_j \to U)$ が $\mathfrak{F}(V_i \to V_j \to U)$ が $\mathfrak{F}(V_i \to$ アルバックストの関手の合成であらり、を生す、 そて、人人の関手の合成である。

RVivvitu よって、性態のうについて
RVivvitu
お得られる。よって、性態のうについて
で写して B\Vivvi

** 大瀬大才任護の射 f: V かし をとり、affine Zarisiki cover: (Ui → U) をとる。 とおく、
(*) た瀬大才任護の射 f: V かし とおく。
f (Ui) とおき、かi = f (Vi) $\sum_{i=1}^{N} \frac{1}{N} = \sum_{i=1}^{N} \frac{1}{N}$

F(Vi > Ui) F(Vijk > Uij)

が得られる. 上の図式(4)が可換であることから,

$$\alpha_i|_{V_{ij}} : \Phi_{ij}(\xi_i|_{V_{ij}}) = (\Phi_i(\xi_i))|_{V_{ij}} \xrightarrow{\cong} P_{ij}((\eta, \sigma))$$

すると.

$$\alpha_i^{-1}\alpha_j \colon \Phi_{ij}(\xi_j|_{V_{ij}}) \to \Phi_{ij}(\xi_i|_{V_{ij}})$$

 Φ_{ij} :: equivalence なので、この同型射の逆像として σ_{ij} : $\xi_j|_{V_{ij}} o \xi_i|_{V_{ij}}$ が得られる.

以上で得られる $(\{\xi_i\}, \{\sigma_{ij}\})$ は cocycle condition を満たすため (TODO), $\mathfrak{F}(\{U_i \to U\})$ の object である. \mathfrak{F} :: Zariski stack なので, これは $\mathfrak{F}(U)$ と圏同値. よって ξ が得られる. (TODO: 射についても)

5 Application : $\mathbf{QCoh}/S \to \mathbf{Sch}/S$ is a fpqc stack.

定義 5.1

 $S \in \mathbf{Sch}$ に対し、圏 \mathbf{QCoh}/S を以下のように定める.

Objects.

 $\operatorname{Fpqc}(S)^{\dagger 9}$ の対象 :: U と,U 上の quasi-coherent sheaf (on fpqc topology):: \mathcal{U} の組.

Arrows.

射 $(U,\mathcal{U}) \to (V,\mathcal{V})$ は、 \mathbf{Sch}/S の射 $f: U \to V$ と、morphism of sheaves on $V:: f^{\#}: \mathcal{V} \to f_*\mathcal{U}$ の組.

この時, $\mathbf{QCoh}/S \to \mathbf{Sch}/S$; $(U, \mathcal{U}) \mapsto U$ は fibration である.

 $\mathbf{Mod}_A, \mathbf{Mod}_\phi, \mathbf{Mod}_A \to \mathbf{Mod}_\phi$ の定義は [3] §4.2.1 を参照せよ.

 $f: V \to U$ を flat surjective morphism of S-schemes とし、 $\phi: A \to B$ を f に対応する faithfully flat な 環準同型とする. この時、 $\mathbf{QCoh}(U) \simeq \mathbf{Mod}_A$ はよく知られている $^{\dagger 10}$.

主張 5.2

 $\mathbf{QCoh}(f\colon V\to U)\simeq \mathbf{Mod}_{\phi}.$

したがって ϵ_f : $\mathbf{QCoh}(U) \to \mathbf{QCoh}(f: V \to U)$ は関手 $\mathbf{Mod}_A \to \mathbf{Mod}_\phi$ に対応する. この関手は、可換環論によって圏同値であることが証明される.

参考文献

- [1] Robin Hartshorne. Algebraic Geometry (Graduate Texts in Mathematics. 52). Springer, 1st ed. 1977. corr. 8th printing 1997 edition, 4 1997.
- [2] Martin Olsson. Algebraic Spaces and Stacks (American Mathematical Society Colloquium Publications). Amer Mathematical Society, 4 2016.
- [3] Angelo Vistoli. Notes on grothendieck topologies, fibered categories and descent theory (version of october 2, 2008). http://homepage.sns.it/vistoli/descent.pdf.

 $^{^{\}dagger 9}$ 圏 \mathbf{Sch}/S に fpqc topology を備えたもの.

^{†10} この命題は [1] Cor5.5 で詳しく述べられている