

Theorem 1. $\mathcal{B} : \mathcal{V}$ 圏とする. \mathcal{A} が \mathcal{B} の *small full subcategory* で $Z : \mathcal{A} \hookrightarrow \mathcal{B}$ を *inclusion* であるとする. このとき, \mathcal{B} が *cocomplete*, \mathcal{B}_0 が *finitely complete*, \mathcal{B}_0 の各対象は高々小集合の *extremal-epimorphism quotients* しか持たないなら, \mathcal{B} は \mathcal{A} の *small colimit* の閉包である.

Proof. \mathcal{C} を \mathcal{B} における \mathcal{A} の全ての *small colimit* をとることで得られる閉包とする. $\mathcal{C} = \mathcal{B}$ を示せば良い.

任意の \mathcal{B}_0 の射 $f : C \rightarrow D$ で, $C \in \mathcal{C}$ なるものが与えられたとする. これに対し, 超限再帰的に列 $\{C_\alpha \rightarrow D\}$ (α は順序数) と $\{p_{\beta\alpha} : C_\beta \twoheadrightarrow C_\alpha\}_{\beta \leq \alpha}$ を以下の方法で構成する. $p_{\alpha\alpha} = \text{id}_{C_\alpha}$ とする.

- $C_0 = C$, $f_0 = f$ とする.
- $f_\alpha : C_\alpha \rightarrow D$ に対して, $f_{\alpha+1}$ を定めるために, まず f_α の *kernel pair* を $u_\alpha, v_\alpha : E_\alpha \rightarrow C_\alpha$ でとる. u_α, v_α の *coequalizer* を $p_{\alpha, \alpha+1} : C_\alpha \rightarrow C_{\alpha+1}$ とし, *coequalizer* の普遍性から一意に生える射を, $f_{\alpha+1} : C_{\alpha+1} \rightarrow D$ で定める.

$$\begin{array}{ccc} E_\alpha & \xrightarrow{u_\alpha} & C_\alpha \\ \downarrow v_\alpha & & \downarrow f_\alpha \\ C_\alpha & \xrightarrow{f_\alpha} & D \end{array} \quad \begin{array}{ccc} E_\alpha & \xrightarrow[u_\alpha]{v_\alpha} & C_\alpha \xrightarrow{f_\alpha} D \\ & \searrow p_{\alpha, \alpha+1} & \nearrow f_{\alpha+1} \\ & & C_{\alpha+1} \end{array}$$

$p_{\beta, \alpha+1} : C_\beta \rightarrow C_{\alpha+1}$ を $p_{\alpha, \alpha+1} \circ p_{\beta\alpha}$ でとる.

$$\begin{array}{ccccc} & & p_{\beta, \alpha+1} & & \\ & \nearrow & & \searrow & \\ C_\beta & \xrightarrow{p_{\beta\alpha}} & C_\alpha & \xrightarrow{p_{\alpha, \alpha+1}} & C_{\alpha+1} \\ & \searrow f_\beta & \downarrow f_\alpha & \nearrow f_{\alpha+1} & \\ & & D & & \end{array}$$

- α が *limit* のときは, C_α は $\{p_{0\beta}\}_{\beta < \alpha}$ の *pushout* でとる. このときも, f_α を普遍性で一意に生える射でとる.

$$\begin{array}{ccc} C_0 & \xrightarrow{p_{0\beta}} & C_\beta \\ & \searrow p_{0\alpha} & \downarrow p_{\beta\alpha} \\ & & C_\alpha \end{array} \quad \begin{array}{c} \nearrow f_\beta \\ \searrow f_\alpha \\ D \end{array}$$

この $p_{\beta\alpha}$ も *epic* になることが *diagram chase* でわかる.

まず, このようにとった列に関して, C_α が全て \mathcal{C} に含まれることを示す. $C_0 \in \mathcal{C}$ はわかっており, α が limit のときは C_α は \mathcal{C} の図式の colimit で定義されるので明らか. $C_{\alpha+1}$ のときは, $C_{\alpha+1}$ は pushout で定義されはしたが, E_α が \mathcal{C} に存在するとは限らないので $C_{\alpha+1} \in \mathcal{C}$ は自明ではない.

\mathcal{B} は cocomplete なので任意の関手 $\mathcal{A}^{\text{op}} \rightarrow \mathcal{V}$ に対して $F \star Z$ が存在する. いま, $\mathcal{B}(F \star Z, B) \cong [\mathcal{K}^{\text{op}}, \mathcal{V}](F, \tilde{Z}B)$ となるので, $- \star Z \dashv \tilde{Z}$ が満たされている. $R = \tilde{Z} - \star Z$ と定めておく. [1] 3.4 節の最後の 2 段落での議論により, $(\tilde{Z})_0$ はいま conservative なので, ϵ_B は任意の $B \in \mathcal{B}$ に対して extremal epimorphism である.

これを使うと, 今 $\epsilon_{E_\alpha} : RE_\alpha \rightarrow E_\alpha$ は epic であるから,

$$RE_\alpha \xrightarrow[u_\alpha \circ \epsilon]{u_\alpha \circ \epsilon} C_\alpha \xrightarrow{p_{\alpha, \alpha+1}} C_{\alpha+1}$$

も coequalizer である. この RE_α は colimit で定義されていたので \mathcal{C} に含まれるため, この図式は \mathcal{C} の図式であり, これにより $C_{\alpha+1}$ も \mathcal{C} に含まれることがわかる. よって超限帰納法により C_α は全ての α に対して \mathcal{C} に含まれることが証明できた.

次に, $\{q_\alpha := p_{0\alpha} : C \rightarrow C_\alpha\}$ が任意の α に関して extremal epic であることを示そう. そのために,

$$\begin{array}{ccc} & X & \\ t \nearrow & & \searrow m \\ C & \xrightarrow{q_\alpha} & C_\alpha \end{array}$$

なる monic m が与えられたとする. この m が split epic であることを示せば良い. ここで, 超限再帰的に $\{t_\beta : C_\beta \rightarrow X\}_{\beta \leq \alpha}$ を, $t_\beta \circ q_\beta = t$ を満たすように, 以下のように構成する.

- t_0 は t とする.
- t_β に対して, いま, 下のようになっているものとする.

$$\begin{array}{ccccccc} & & X & & & & \\ & t_0 \nearrow & & \searrow m & & & \\ & C & \xrightarrow{q_\beta} & C_\beta & \xrightarrow{p_{\beta, \beta+1}} & C_{\beta+1} & \xrightarrow{p_{\beta+1, \alpha}} C_\alpha \\ & \nearrow u_\beta & & \uparrow t_\beta & & & \\ E_\beta & \xrightarrow{v_\beta} & C_\beta & & & & \end{array}$$

いま $mt_\beta q_\beta = mt_0 = q_\alpha = p_{\beta+1, \alpha} p_{\beta, \beta+1} q_\beta$ で q_β は epi なので $mt_\beta = p_{\beta+1, \alpha} p_{\beta, \beta+1}$ (すなわち図式の右上が可換). さらに, $mt_\beta u_\beta = p_{\beta+1, \alpha} p_{\beta, \beta} u_\beta =$

$p_{\beta+1,\alpha} p_{\beta,\beta} v_\beta = m t_\beta v_\beta$. いま m が monic なので $t_\beta u_\beta = t_\beta v_\beta$ となる. よって $p_{\beta,\beta+1}$ は coequalizer で定義したから, この普遍性から取れる $C_{\beta+1} \rightarrow X$ があり, これを $t_{\beta+1}$ とする.

- β が limit のとき, $\gamma < \beta$ なる任意の γ に対して $t = t_\gamma q_\gamma$ となっているのだから, pushout の普遍性から条件を満たす t_β が一意に取れる.

このようにして t_α が取れるが, C_α を coequalizer で作っていても pushout で作っていても, どちらにせよ普遍性から $mt_\alpha = \text{id}_{C_\alpha}$ を満たす. よって m は split epic.

次に, この列が terminate する条件を考えておくと, これは f_α の kernel pair が一致するとき. すなわち f_α が monic になるときである.

$\{q_\alpha : C \twoheadrightarrow C_\alpha\}$ は C の extremal epimorphism の列であるから, C は高々小集合の extremal-epimorphism quotients しか持たないという条件から, これはある λ で停止する. いま, $f : C \rightarrow D$ として $\epsilon_D : RD \rightarrow D$ をとっておくと, これは extremal epimorphism だから, $f_\lambda : \text{monic}$ は isomorphism になる. すなわち $D \cong C_\lambda \in \mathcal{C}$ になってしまうため, D も \mathcal{C} に含まれる. この D は任意にとったから, $\mathcal{B} = \mathcal{C}$.

□

参考文献

- [1] Kelly, Gregory Maxwell, and Max Kelly. Basic concepts of enriched category theory. Vol. 64. CUP Archive, 1982.