

Calcul de Fibre

1/

$S \in \mathbb{N}^*$, $r \in (\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^\times$. On a une suite exacte courte de groupes:

$$\mathbb{Z} \xrightarrow{\times m} \mathbb{Z} \xrightarrow[\substack{1 \mapsto \bar{r}}]{\delta r} \mathbb{Z}_m$$

D'où on déduit :

$$\begin{array}{ccc} S' & \xrightarrow[\substack{\text{base} \mapsto \text{base} \\ \text{loop} \mapsto \text{loop}^m}]{\substack{\text{base} \mapsto S_m \\ \text{loop} \mapsto \text{ua}(S_m^n)}} & S' \\ \parallel & & \parallel \\ B\mathbb{Z} & & B\mathbb{Z}_m \end{array}$$

$$\text{car } S_m: \text{Fim}_m \rightarrow \text{Fim}_m \\ n \mapsto \overline{n+1}_m$$

Correspondant à une fibration de base $B\mathbb{Z}_m$, d'espace total S' et de fibre S' .

Suivant cela, le pullback de :

$$\begin{array}{ccc} & 1 & \\ & \downarrow f & \\ S' & \xrightarrow[\substack{g \mapsto \substack{\text{base} \mapsto S_m \\ \text{loop} \mapsto \text{ua}(S_m^n)}}]{\substack{\text{base} \mapsto S_m \\ \text{loop} \mapsto \text{ua}(S_m^n)}} & B\mathbb{Z}_m \end{array}$$

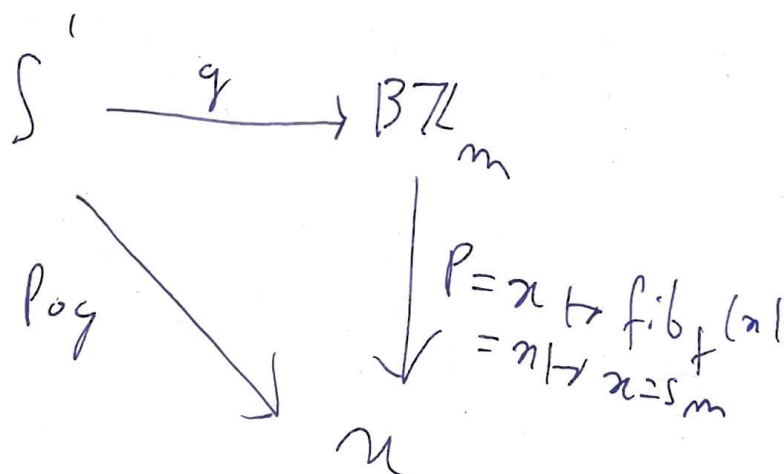
doit être S' .

On a en pullback demi per:

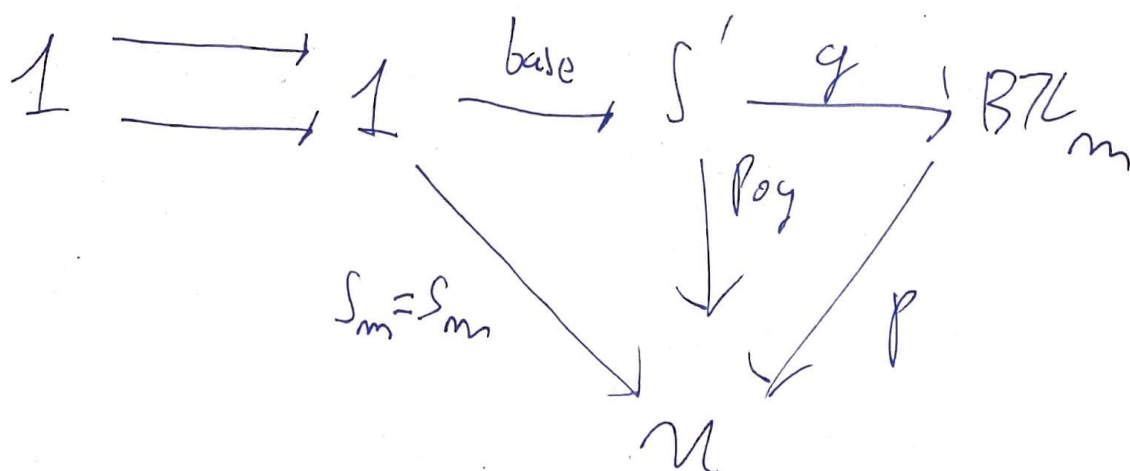
$$\sum_{x \in S'} \sum_{i=1} g(x) = f(u)$$

$$\simeq \sum_{x \in S'} g(x) = S_m \equiv \text{fib}_g(S_m)$$

Que l'on peut voir comme l'espace total de la fibration:



Vueant S' comme cétimite on a en fait:



De sorte que :

21

$$\sum_{x \in S'} \text{Pog}(x)$$

$$\equiv \sum_{x \in S'} g(x) = S_m$$

$$\equiv \text{fib}_g(S_m)$$

On peut alors calculer l'équivalent $\sum_{x \in S'} \text{Pog}(x)$ par le Blattnering lemma.

Celui-ci nous indique que $\sum_{x \in S'} \text{Pog}(x) \simeq W$ car W

est un HIT généré par les constructeurs :

$$\cdot \hat{c} : \prod_{u:1} \text{Pog} \circ \text{base}(u) \rightarrow W \quad \text{i.e.} \quad \hat{c} : S_m = S_m \rightarrow W$$

$$\cdot \hat{p} : \prod_{l: S_m = S_m} \hat{c}(l) = \hat{c}(l^n)$$

Ce qui correspond à dire que W est le push-out homotopique de :

$$\begin{array}{ccc} S_m = S_m & \xrightarrow{\text{id}} & S_m = S_m \\ & \text{pt} \mapsto \text{pt}^n & \end{array}$$

Fait: $W \simeq S^1$

Preuve: On a $S_m = S_m \simeq \text{Fin } m$ donc $W \simeq W'$ où W' est donné par:

$$C: \text{Fin } m \rightarrow W'$$

$$p: \prod_{\alpha: \text{Fin } m} c(\alpha) = c(S_m^n(\alpha))$$

$\Sigma 2$ est la suspension:



Preuve: montrons que $W' \simeq S^1$.

Lemme 1: $\Sigma 2 \simeq S^1$

Preuve: Lemme.

On définit pour tout $i \geq 1$ le type S_i^1 donné par les constructeurs:

$$C: \text{Fin } i \rightarrow S_i^1$$

$$p: \prod_{\alpha: \text{Fin } i} c(\alpha) = c(S_{i-1}(\alpha)) \text{ où } S_{i-1} = \text{Fin } i \rightarrow \text{Fin } i$$

On a que: $S_1^1 \simeq S^1$ (clair)

$S_2^1 \simeq \Sigma 2$ (à prouver).

But: $\forall i \geq 2, S_i^1 \simeq \Sigma 2$.

On procède en deux temps.

nc2: $S'_2 \simeq \Sigma 2$

3/

Proof: $S'_2 \xrightarrow{f} \Sigma 2$

$$c(0) \mapsto N$$

$$c(1) \mapsto S$$

$$p_0 \mapsto \text{merid}(0)$$

$$p_1 \mapsto \text{merid}(1)^{-1}$$

$$\Sigma 2 \xrightarrow{g} S'_2$$

$$N \mapsto c(0)$$

$$S \mapsto c(1)$$

$$\text{merid}(0) \mapsto p_0$$

$$\text{merid}(1) \mapsto p_1^{-1}$$

• $g \circ f(x) = x$

For S'_2 induction:

• $g \circ f(c(0)) \equiv c(0)$ done $\text{refl}_{c(0)}$: $g \circ f(c(0)) = c(0)$

• $g \circ f(c(1)) \equiv c(1)$ done $\text{refl}_{c(1)}$: $g \circ f(c(1)) = c(1)$

• Transp $\alpha \mapsto g \circ f(x) = x$
 $(p_0, \text{refl}_{c(0)}) = \text{refl}_{c(1)}$?

Transp $\alpha \mapsto g \circ f(x) = x$
 $(p_0, \text{refl}_{c(0)})$

$$= (g \circ f(p_0))^{-1} \cdot \text{refl}_{c(0)} \cdot p_0$$

$$= p_0^{-1} \cdot \text{refl}_{c(0)} \cdot p_0$$

$$= p_0^{-1} \cdot p_0$$

$$= \text{refl}_{c(1)}$$

• Transp $\alpha \mapsto g \circ f(x) = x$
 $(p_1, \text{refl}_{c(1)}) = \text{refl}_{c(0)}$?

$$\text{Transport}^{n \mapsto \text{fog}(n) = n} (p_i, \text{refl}_{CU})$$

$$= (\text{fog}(p_i))^{-1} \cdot \text{refl}_{CU} \cdot p_i$$

$$= p_i^{-1} \cdot \text{refl}_{CU} \cdot p_i$$

$$= \text{refl}_{C(0)}$$

$$\cdot \text{fog}(n) = n:$$

Per $\Sigma 2$ induction

$$\cdot \text{fog}(N) \equiv N \text{ donc } \text{refl}_N: \text{fog}(N) \equiv N$$

$$\cdot \text{fog}(S) \equiv S \text{ donc } \text{refl}_S: \text{fog}(S) \equiv S$$

$$\cdot \text{Transport}^{n \mapsto \text{fog}(n) = n} (\text{merid}(0), \text{refl}_N) = \text{refl}_S?$$

$$\text{Transport}^{n \mapsto \text{fog}(n) = n} (\text{merid}(0), \text{refl}_N)$$

$$= (\text{fog}(\text{merid}(0)))^{-1} \cdot \text{refl}_N \cdot \text{merid}(0)$$

$$= \text{merid}(0)^{-1} \cdot \text{refl}_N \cdot \text{merid}(0)$$

$$= \text{refl}_S$$

$$\cdot \text{Transport}^{n \mapsto \text{fog}(n) = n} (\text{merid}(1), \text{refl}_N)$$

$$= (\text{fog}(\text{merid}(1)))^{-1} \cdot \text{refl}_N \cdot \text{merid}(1)$$

$$= \text{merid}(1)^{-1} \cdot \text{refl}_N \cdot \text{merid}(1)$$

$$= \text{refl}_S$$

□

4)

Ch: $\text{Transp}^{x \mapsto g \circ f(n) = x} (p_h, \text{refl}_{c(h)})$

$$= (g \circ f(p_h))^{-1} \cdot \text{refl}_{c(h)} \cdot p_h$$

$$= p_h^{-1} \cdot \text{refl}_{c(h)} \cdot p_h$$

$$= \text{refl}_{c(h+1)}$$

• $\text{Transp}^{x \mapsto g \circ f(n) = x} (p_{i-1}, \text{refl}_{c(i-1)})$

$$= p_i^{-1} \cdot p_{i-1}^{-1} \cdot \text{refl}_{c(i-1)} \cdot p_{i-1}$$

$$= p_i^{-1} \cdot \text{refl}_{c(i)}$$

$$= p_i^{-1}$$

• $\text{Transp}^{x \mapsto g \circ f(n) = x} (p_i, p_i^{-1})$

$$= \text{refl}_{c(0)}^{-1} \cdot p_i^{-1} \cdot p_i$$

$$= \text{refl}_{c(0)}$$

Deriv: $g \circ f(n) = x$

Pour conclure que $S'_i \simeq S'_i$ par l'induction il suffit alors de prouver que: $\forall i, S'_i \simeq S'_{i+1}$.

Lemme 3: $S'_i \simeq S'_{i+1}$

Preuve: $f: S'_{i+1} \rightarrow S'_i$

$$\begin{array}{ccc} c(0) & \mapsto & c(0) \\ c(1) & \mapsto & c(1) \\ \vdots & & \vdots \\ c(i-1) & \mapsto & c(i-1) \\ c(i) & \mapsto & c(0) \\ p_0 & \mapsto & p_0 \\ p_1 & \mapsto & p_1 \\ \vdots & & \vdots \\ p_{i-1} & \mapsto & p_{i-1} \\ p_i & \mapsto & \text{refl } c(0) \end{array}$$

$g: S'_i \rightarrow S'_{i+1}$

$$\begin{array}{ccc} c(0) & \mapsto & c(0) \\ \vdots & & \vdots \\ c(i-1) & \mapsto & c(i-1) \\ p_0 & \mapsto & p_0 \\ \vdots & & \vdots \\ p_{i-1} & \mapsto & p_{i-1} \cdot p_i \end{array}$$

$g \circ f(x) = x$.

Par S'_{i+1} induction:

$\cdot S: h \in \mathbb{N}_0, i-1 \leq h$, $g \circ f(c(h)) = c(h)$ donc $\text{refl}_{c(h)}: g \circ f(c(h)) = c(h)$

$\cdot g \circ f(c(i)) = g(c(0)) = c(0)$ et $p_i: c(i) = c_0$ donc

$p_i^{-1}: g \circ f(c(i)) = c(i)$

\cdot Pour $h \in \mathbb{N}_0, i-1 < h$ on veut:

Transport $x \mapsto g \circ f(x) = x$
 $(p_h, \text{refl } c(h)) = \text{refl } c(h+1)$

$$\cdot f \circ g(x) = x:$$

Par S' : induction:

$$\cdot f \circ g(c(h)) = c(h) \text{ donc } \text{refl}_{c(h)}: f \circ g(c(h)) = c(h)$$

$$\begin{aligned} \cdot \text{Transp}^{x \mapsto f \circ g(x)} \\ (p_h, \text{refl}_{c(h)}) \\ &= (f \circ g(p_h))^{-1} \cdot \text{refl}_{c(h)} \cdot p_h \\ &= p_h^{-1} \cdot \text{refl}_{c(h)} \cdot p_h \\ &= \text{refl}_{c(S_1(h))} \end{aligned}$$

2) cas: $f \circ g(x) = x$

Ainsi: $\forall i, S'_{i+1} \simeq S'_i$

Généralisation: $\forall i, S' \simeq S_1 \simeq S_2 \simeq S'_2 \simeq S'_i$

c.e: $S' \simeq S'_i$

• Pour conclure il nous manque un dernier lemme:

Lemme: Pour $m \in \mathbb{N}$, r premier m on note $W_{m,r}$ l'elt de demi pr :

$$c: \text{Fin } m \rightarrow W_{m,r}$$

$$p: \prod_{x: \text{Fin } m} c(x) = c(S_m^r(x))$$

Alors on a : $W_{m,r} \simeq S'_m$

Preuve:

$$\begin{array}{ccc} W_{m,r} & \xrightarrow{f} & S'_m \\ c(i) & \longmapsto & c(\overline{r^{-1}i}_m) \\ p_i & \longmapsto & p_{r^{-1}i} \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} S'_m & \xrightarrow{g} & W_{m,r} \\ c(i) & \longmapsto & c(\overline{r \cdot i}_m) \\ p_i & \longmapsto & p_{ri} \end{array}$$

Cette définition est "OK" car $r \wedge m = 1$.

$$\cdot g \circ f(n) = n$$

Par $W_{m,r}$ induction :

$$\cdot g \circ f(c(i)) = c(i) \text{ donc } \text{ref}_{c(i)} \circ g \circ f(c(i)) = c(i)$$

$$n \mapsto g \circ f(n) = n$$

$$\cdot \text{Transp} (p_i, \text{ref}_{c(i)})$$

$$= p_i^{-1} \cdot \text{ref}_{c(i)} \cdot p_i$$

$$= \text{ref}_{c(\overline{c \cdot i}_m)}$$

$$\cdot \text{fog}(n) = n$$

61

Par Γ_m induction:

$$\cdot \text{fog}((i)) \equiv C(i) \text{ donc } \text{refl}_{(i)} : \text{fog}((i)) \geq (i)$$

$$\cdot \text{Transp}^{n \mapsto \text{fog}(n) = n} (p_i, \text{refl}_{(i)})$$

$$= p_i^{-1} \cdot \text{refl}_{(i)} \cdot p_i$$

$$= \text{refl}_{(i^{-1} \cdot i_m)}$$

$$\text{d'où } \text{fog}(n) = n.$$

Ainsi : $W_{m,r} \simeq S'_m$

Bilan : $W \simeq W' \equiv W_{m,r} \simeq S'$

En toute généralité, on peut définir $W_{m,h}$ pour h quelconque dans $\mathbb{N}/m\mathbb{Z}$.

En fait on a le :

Thm: $W_{m,h} \simeq \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S^j$, où $\delta = m \wedge h$

Pour un type A on définit :

$$\bigsqcup_{1 \leq j \leq h} A \quad \text{par} \quad \dots \forall 1 \leq j \leq h, c^j: A \rightarrow \bigsqcup_{1 \leq j \leq h} A$$

On a clairement :

$$A \simeq B \Rightarrow \bigsqcup_{1 \leq j \leq h} A \simeq \bigsqcup_{1 \leq j \leq h} B$$

Il suffit donc de montrer que :

$$W_{m,h} \simeq \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S^j_{m/\delta}$$

Preuve: $W_{m,h}$ est donné par :

$$c: \text{Fin } m \rightarrow W_{m,h}$$

$$p: \prod_{n: \text{Fin } m} c(n) = c(S^h_m(n))$$

et $\bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S^j_{m/\delta}$ par : $\forall 1 \leq j \leq \delta, c^j: S^j_{m/\delta} \rightarrow \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S^j_{m/\delta}$
 $\forall 1 \leq j \leq \delta, p^j: \prod_{n: \text{Fin } m} c^j(n) = c^j(S^h_m(n))$

Chn definit.

$$W_{m,k} \xrightarrow{f} \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S'_{m/\delta}$$

$$\cdot c(l_k) \mapsto c'(l)$$

$$\cdot c(l_{k+1}) \mapsto c^2(l)$$

.

⋮

$$\cdot c(l_{k+(\delta-1)}) \mapsto c^\delta(l)$$

$$\cdot p_{l_k} \mapsto p_l^1$$

.

⋮

$$\cdot p_{l_{k+(\delta-1)}} \mapsto p_l^\delta$$

$$\cdot \underline{g \circ f(n) = n}$$

Par $W_{m,k}$ induction:

$$\cdot g \circ f(c(l_{k+p})) \equiv g(c^{p+1}(l))$$

$$\equiv c(l_{k+p})$$

done ref $c(l_{k+p}) = g \circ f(c(l_{k+p})) = c(l_{k+p})$

71

$$\bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S'_{m/\delta} \xrightarrow{g} W_{m,k}$$

$$\cdot c^i(l) \mapsto c(l_{k+(i-1)})$$

$$\cdot p_l^i \mapsto p_{l_{k+(i-1)}}$$

• Transpunct $n \vdash \text{gof}(n) = n$
 $(p_{h+0}, \text{refl}_{c(l_{h+m})})$

$$= (\text{gof}(p_{h+m}))^{-1} \cdot \text{refl}_{c(l_{h+m})} \cdot p_{h+m}$$

$$\equiv \left(g \left(p_{\ell}^{u+1} \right) \right)^{-1} \cdot \text{refl}_{c(l_{h+m})} \cdot p_{h+m}$$

$$\equiv p_{h+m}^{-1} \cdot \text{refl}_{c(l_{h+m})} \cdot p_{h+m}$$

$$= \text{refl}_{c(l_{h+1}/h+m)}$$

2nd: $\text{gof}(n) = n$

$\text{fog}(n) = n$

Per $\bigwedge_{1 \leq j \leq h} s'_{m/s}$ induction

$$\begin{aligned} \text{fog}(c^i(l)) &\equiv f(c(l_{h+(i-1)})) \\ &\equiv c^i(l) \end{aligned}$$

then: $\text{refl}_{c^i(l)} : \text{fog}(c^i(l)) = c^i(l)$

Transport $\stackrel{n \mapsto f \circ g(n) = n}{(p^i(l), \text{refl}_{c^i(l)})}$

81

$$= (f \circ g(p^i(l)))^{-1} \cdot \text{refl}_{c^i(l)} \cdot p^i(l)$$

$$\equiv f(p^{l_{k+i}})^{-1} \cdot \text{refl}_{c^i(l)} \cdot p^i(l)$$

$$\equiv p^i(l)^{-1} \cdot \text{refl}_{c^i(l)} \cdot p^i(l)$$

$$= \text{refl}_{c^i(l+1)}$$

$\mathcal{V}_{c^i} \stackrel{f \circ g(n) = n}{\underline{\hspace{2cm}}}$

Anketal: $\underline{W_{m,k} \simeq \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S'_{m,j}}$

Prop: $\underline{W_{m,k} \simeq \bigsqcup_{1 \leq j \leq \delta} S'}$