Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica: homología efectiva

Jónathan Heras, V. Pascual, J. Rubio y F. Sergeraert

Departamento de Matemáticas y Computación Universidad de La Rioja Spain

22 de Mayo de 2010

Índice

- 1 Homología Efectiva
- 2 Kenzo
- 3 fKenzo
- Procesamiento de imágenes digitales
- 6 Conclusiones

Índice

- 1 Homología Efectiva
- 2 Kenz
- 3 fKenzo
- 4 Procesamiento de imágenes digitales
- Conclusiones



Algebra Homológica

Definición

Un complejo de cadenas C_* es un par de secuencias $C_* = (C_q, d_q)_{q \in \mathbb{Z}}$ donde:

- ullet para cada $q\in\mathbb{Z}$, la componente C_q es un R-modulo
- para cada $q \in \mathbb{Z}$, la componente d_q es un morfismo de módulos $d_q: C_q \to C_{q-1}$, aplicación diferencial
- ullet Para cada $q\in\mathbb{Z}$, la composición $d_qd_{q+1}=0$

Algebra Homológica

Definición

Un complejo de cadenas C_* es un par de secuencias $C_* = (C_q, d_q)_{q \in \mathbb{Z}}$ donde:

- ullet para cada $q\in\mathbb{Z}$, la componente C_q es un R-modulo
- para cada $q \in \mathbb{Z}$, la componente d_q es un morfismo de módulos $d_q: C_q \to C_{q-1}$, aplicación diferencial
- Para cada $q \in \mathbb{Z}$, la composición $d_q d_{q+1} = 0$

Definición

Sea $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{Z}}$ un complejo de cadenas de R-módulos. Para cada grado $n \in \mathbb{Z}$ se define el n-ésimo grupo de homología de C_* :

$$H_n(C_*) = \frac{Ker \ d_n}{Im \ d_{n+1}}$$



Algebra Homológica

Definición

Un complejo de cadenas C_* es un par de secuencias $C_* = (C_q, d_q)_{q \in \mathbb{Z}}$ donde:

- para cada $q \in \mathbb{Z}$, la componente C_q es un R-modulo
- para cada $q \in \mathbb{Z}$, la componente d_q es un morfismo de módulos $d_q: C_q \to C_{q-1}$, aplicación diferencial
- Para cada $q \in \mathbb{Z}$, la composición $d_q d_{q+1} = 0$

Definición

Sea $C_*=(C_n,d_n)_{n\in\mathbb{Z}}$ un complejo de cadenas de R-módulos. Para cada grado $n\in\mathbb{Z}$ se define el n-ésimo grupo de homología de C_* :

$$H_n(C_*) = \frac{Ker \ d_n}{Im \ d_{n+1}}$$

Definición

Sean $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{Z}}$ y $D_* = (D_n, \widehat{d}_n)_{n \in \mathbb{Z}}$ complejos de cadenas de R-módulos. Un morfismo de complejos de cadenas $f: C_* \to D_*$ es una colección de morfismos $f = \{f_q: C_q \to D_q\}_q$ satisfaciendo que $f_{q-1}d_q = \widehat{d}_q f_q$

Definición

Un complejo simplicial C es un conjunto finito de símplices satisfaciendo:

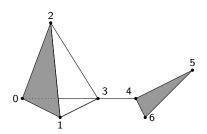
- si σ_n es un simplex de C, y τ_p es una cara de σ_n , entonces τ_p está en C;
- si σ_n y τ_p son símplices de C, entonces $\sigma_n \cap \tau_p$ es una cara común de σ_n y τ_p .

Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica

Definición

Un complejo simplicial C es un conjunto finito de símplices satisfaciendo:

- si σ_n es un simplex de C, $y \tau_p$ es una cara de σ_n , entonces τ_p está en C;
- si σ_n y τ_p son símplices de C, entonces $\sigma_n \cap \tau_p$ es una cara común de σ_n y τ_p .



Definición

Un conjunto simplicial K, es la unión $K = \bigcup_{q \ge 0} K^q$, donde los K^q son conjuntos disjuntos, junto a las funciones:

$$\begin{array}{ll} \partial_i^q : \mathcal{K}^q \to \mathcal{K}^{q-1}, & q > 0, & i = 0, \dots, q, \\ \eta_i^q : \mathcal{K}^q \to \mathcal{K}^{q+1}, & q \geq 0, & i = 0, \dots, q, \end{array}$$

sujetas a las relaciones:



Definición

Sea C un complejo simplicial. Entonces el conjunto simplicial K(C) canónicamente asociado con C se define del siguiente modo. El conjunto $K^n(C)$ de n-símplices es el conjunto de símplices de cardinalidad n+1 de C. Además, dado un símplice $\{v_0,\ldots,v_q\}$ los operadores cara y degeneración se definen:

$$\begin{array}{lcl} \partial_i(\{v_0,\dots,v_i,\dots,v_q\}) & = & \{v_0,\dots,v_{i-1},v_{i+1},\dots,v_q\} \\ \eta_i(\{v_0,\dots,v_i,\dots,v_q\}) & = & \{v_0,\dots,v_i,v_i,\dots,v_q\} \end{array}$$



Definición

Sea K un conjunto simplicial, definimos el complejo de cadenas, $C_*(K) = (C_n(K), d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, asociado con K del siguiente modo:

- $C_n(K) = \mathbb{Z}[K^n]$ ese el \mathbb{Z} -módulo libre generado por K^n
- la aplicación diferencial $d_n: C_n(K) \to C_{n-1}(K)$ viene dado por:

$$d_n(x) = \sum_{i=0}^n (-1)^i \partial_i(X) \quad para \ x \in K^n$$



Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica

Definición

Sea K un conjunto simplicial, definimos el complejo de cadenas, $C_*(K) = (C_n(K), d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, asociado con K del siguiente modo:

- $C_n(K) = \mathbb{Z}[K^n]$ ese el \mathbb{Z} -módulo libre generado por K^n
- la aplicación diferencial $d_n : C_n(K) \to C_{n-1}(K)$ viene dado por:

$$d_n(x) = \sum_{i=0}^n (-1)^i \partial_i(X) \quad para \ x \in K^n$$

Definición

Sea K un conjunto simplicial, el n-ésimo grupo de homología de K, $H_n(K)$, es el n-ésimo grupo de homología del complejo de cadenas $C_*(K)$



Definición

Un complejo de cadenas efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n es finitamente generado y

- un algoritmo devuelve una Z-base en cada grado n
- un algoritmo proporciona las diferenciales d_n



Definición

Un complejo de cadenas efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n es finitamente generado y

- un algoritmo devuelve una \mathbb{Z} -base en cada grado n
- un algoritmo proporciona las diferenciales d_n

Si un complejo de cadenas $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$ es efectivo:



Definición

Un complejo de cadenas efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n es finitamente generado y

- un algoritmo devuelve una Z-base en cada grado n
- un algoritmo proporciona las diferenciales d_n

Si un complejo de cadenas $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$ es efectivo:

lacktriangle diferenciales $d_n: C_n o C_{n-1}$ expresadas como matrices finitas de enteros



Definición

Un complejo de cadenas efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n es finitamente generado y

- un algoritmo devuelve una Z-base en cada grado n
- un algoritmo proporciona las diferenciales d_n

Si un complejo de cadenas $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$ es efectivo:

- lacktriangle diferenciales $d_n: C_n
 ightarrow C_{n-1}$ expresadas como matrices finitas de enteros
- posible calcular los subgrupos Ker d_n y Im d_{n+1}



Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica

Definición

Un complejo de cadenas efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n es finitamente generado y

- un algoritmo devuelve una Z-base en cada grado n
- un algoritmo proporciona las diferenciales d_n

Si un complejo de cadenas $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$ es efectivo:

- ullet diferenciales $d_n: C_n o C_{n-1}$ expresadas como matrices finitas de enteros
- posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- posible calcular los grupos de homología



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

no tenemos información global

Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$

Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- o posible realizar cálculos locales, caras de un elemento



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- o posible realizar cálculos locales, caras de un elemento

Definición

Un objeto localmente efectivo es aquel en el que sólo se pueden realizar cálculos locales, no hay información global



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- o no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- o posible realizar cálculos locales, caras de un elemento

Definición

Un objeto localmente efectivo es aquel en el que sólo se pueden realizar cálculos locales, no hay información global

Ejemplo:



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- o no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- o posible realizar cálculos locales, caras de un elemento

Definición

Un objeto localmente efectivo es aquel en el que sólo se pueden realizar cálculos locales, no hay información global

Ejemplo:

Conjunto simplicial localmente efectivo



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- posible realizar cálculos locales, caras de un elemento

Definición

Un objeto localmente efectivo es aquel en el que sólo se pueden realizar cálculos locales, no hay información global

Ejemplo:

- Conjunto simplicial localmente efectivo
- conjunto de *n*-símplices no necesariamente finito



Definición

Un complejo de cadenas localmente efectivo es un complejo de cadenas libre de \mathbb{Z} -módulos, $C_* = (C_n, d_n)_{n \in \mathbb{N}}$, donde cada grupo C_n está formado por un número infinito de generadores

- no tenemos información global
- no es posible calcular los subgrupos $Ker d_n$ y $Im d_{n+1}$
- o posible realizar cálculos locales, caras de un elemento

Definición

Un objeto localmente efectivo es aquel en el que sólo se pueden realizar cálculos locales, no hay información global

Ejemplo:

- Conjunto simplicial localmente efectivo
- conjunto de *n*-símplices no necesariamente finito
- podemos calcular las caras de los símplices



Definición

Una reducción ρ entre dos complejos de cadenas C_* y D_* (denotada por $\rho:C_*\Rightarrow D_*$) es un triple $\rho=(f,g,h)$



satisfaciendo las siguiente relaciones:

- 1) $fg = \operatorname{Id}_{D_*}$;
- $2) d_C h + h d_C = \operatorname{Id}_{C_*} g f;$
- 3) fh = 0; hg = 0; hh = 0.

Definición

Una reducción ρ entre dos complejos de cadenas C_* y D_* (denotada por $\rho: C_* \Rightarrow D_*$) es un triple $\rho = (f,g,h)$



satisfaciendo las siguiente relaciones:

- 1) $fg = \operatorname{Id}_{D_*}$;
- $2) d_C h + h d_C = \operatorname{Id}_{C_*} g f;$
- 3) fh = 0; hg = 0; hh = 0.

Si $C_* \Rightarrow D_*$, entonces $C_* \cong D_* \oplus A_*$, con A_* acíclico, por lo que $H_n(C_*) \cong H_n(D_*)$ para todo n.



Definición

Una reducción ρ entre dos complejos de cadenas C_* y D_* (denotada por $\rho: C_* \Rightarrow D_*$) es un triple $\rho = (f, g, h)$



satisfaciendo las siguiente relaciones:

- 1) $fg = \operatorname{Id}_{D_*}$;
- $2) d_C h + h d_C = \operatorname{Id}_{C_*} g f;$
- 3) fh = 0; hg = 0; hh = 0.

Si $C_* \Rightarrow D_*$, entonces $C_* \cong D_* \oplus A_*$, con A_* acíclico, por lo que

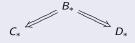
 $H_n(C_*) \cong H_n(D_*)$ para todo n.

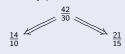
Situación habitual:

- C∗ localmente efectivo
- D_{*} efectivo
- reducción permite calcular homología de C_* a partir de la de D_*

Definición

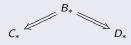
Una equivalencia (fuerte de cadenas) ε entre C_* y D_* , ε : $C_* \Leftrightarrow D_*$, es un triple $\varepsilon = (B_*, \rho, \rho')$ donde B_* es un complejo de cadenas, ρ : $B_* \Rightarrow C_*$ y ρ' : $B_* \Rightarrow D_*$.

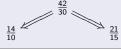




Definición

Una equivalencia (fuerte de cadenas) ε entre C_* y D_* , ε : $C_* \Leftrightarrow D_*$, es un triple $\varepsilon = (B_*, \rho, \rho')$ donde B_* es un complejo de cadenas, ρ : $B_* \Rightarrow C_*$ y ρ' : $B_* \Rightarrow D_*$.





Definición

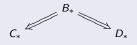
Un objeto con homología efectiva es un cuádruple $(X, C_*(X), HC_*, \varepsilon)$ donde:

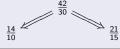
- X es un objeto localmente efectivo
- C_{*}(X) es un complejo de cadenas (localmente efectivo) canónicamente asociado con X. que permite estudiar la naturaleza homológica de X
- HC_{*} es un complejo de cadenas efectivo
- ε es una equivalencia ε : $C_*(X) \Leftrightarrow HC_*$



Definición

Una equivalencia (fuerte de cadenas) ε entre C_* y D_* , ε : $C_* \Leftrightarrow D_*$, es un triple $\varepsilon = (B_*, \rho, \rho')$ donde B_* es un complejo de cadenas, ρ : $B_* \Rightarrow C_*$ y ρ' : $B_* \Rightarrow D_*$.





くロナ (何) (き) (き)

Definición

Un objeto con homología efectiva es un cuádruple $(X, C_*(X), HC_*, \varepsilon)$ donde:

- X es un objeto localmente efectivo
- C_{*}(X) es un complejo de cadenas (localmente efectivo) canónicamente asociado con X, que permite estudiar la naturaleza homológica de X
- HC_{*} es un complejo de cadenas efectivo
- ε es una equivalencia ε : $C_*(X) \Leftrightarrow HC_*$

Grupos de homología de X son isomorfos a los de HC_*



Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?



Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?

 Si C_{*} es efectivo, entonces podemos elegir la homología efectiva trivial

$$C_* \ll C_* \Rightarrow C_*$$



Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?

 Si C* es efectivo, entonces podemos elegir la homología efectiva trivial

$$C_* \ll C_* \Rightarrow C_*$$

• En algunos casos, resultados teóricos proporcionan una equivalencia entre el complejo de cadenas C_* y un complejo de cadenas efectivo. Ejemplo: $C_*(K(\mathbb{Z},1)) \Rightarrow C_*(S^1)$



Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?

 Si C_{*} es efectivo, entonces podemos elegir la homología efectiva trivial

$$C_* \ll C_* \Rightarrow C_*$$

• En algunos casos, resultados teóricos proporcionan una equivalencia entre el complejo de cadenas C_* y un complejo de cadenas efectivo. Ejemplo: $C_*(K(\mathbb{Z},1)) \Rightarrow C_*(S^1)$

•

$$X_1, X_2, \ldots, X_n$$

Homología Efectiva

Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?

 Si C_{*} es efectivo, entonces podemos elegir la homología efectiva trivial

$$C_* \ll C_* \Rightarrow C_*$$

• En algunos casos, resultados teóricos proporcionan una equivalencia entre el complejo de cadenas C_* y un complejo de cadenas efectivo. Ejemplo: $C_*(K(\mathbb{Z},1)) \Rightarrow C_*(S^1)$

•



Homología Efectiva

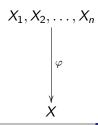
Dado un complejo de cadenas C_* , ¿es posible determinar su homología efectiva?

 Si C_{*} es efectivo, entonces podemos elegir la homología efectiva trivial

$$C_* \ll C_* \Rightarrow C_*$$

• En algunos casos, resultados teóricos proporcionan una equivalencia entre el complejo de cadenas C_* y un complejo de cadenas efectivo. Ejemplo: $C_*(K(\mathbb{Z},1)) \Rightarrow C_*(S^1)$

•



$$X_1^{EH}, X_2^{EH}, \dots, X_n^{EH}$$
 φ^{EH}

Técnica de la homología efectiva:

objeto localmente efectivo



Técnica de la homología efectiva:

- objeto localmente efectivo
- complejo de cadenas efectivo

Técnica de la homología efectiva:

- objeto localmente efectivo
- complejo de cadenas efectivo
- equivalencia de cadenas



Técnica de la homología efectiva:

- objeto localmente efectivo
- complejo de cadenas efectivo
- equivalencia de cadenas



J. Rubio and F. Sergeraert. *Constructive Algebraic Topology*, Bulletin des Sciences Mathématiques. 2002 (126) 389-412.



J. Rubio and F. Sergeraert. *Constructive Homological Algebra and Applications*, Lecture Notes Summer School on Mathematics, Algorithms, and Proofs. University of Genova, 2006.

Índice

- 1 Homología Flectiva
- 2 Kenzo
- 3 fKenzo
- Procesamiento de imágenes digitales
- 5 Conclusiones



- Kenzo
 - Sistema de Cálculo Simbólico dedicado a la Topología Algebraica



- Kenzo
 - Sistema de Cálculo Simbólico dedicado a la Topología Algebraica
 - Grupos de Homología no calculables por otros medios



- Kenzo
 - Sistema de Cálculo Simbólico dedicado a la Topología Algebraica
 - Grupos de Homología no calculables por otros medios
 - Paquete Common Lisp



- Sistema de Cálculo Simbólico dedicado a la Topología Algebraica
- Grupos de Homología no calculables por otros medios
- Paquete Common Lisp
- Trabaja con las principales estructuras matemáticas usadas en Topología Algebraica



 El sistema Kenzo utiliza la noción de objeto con homología efectiva para calcular los grupos de homología de algunos espacios complicados

- El sistema Kenzo utiliza la noción de objeto con homología efectiva para calcular los grupos de homología de algunos espacios complicados
 - Si el objeto es efectivo, entonces sus grupos de homología pueden ser calculados mediante operaciones elementales sobre matrices de enteros



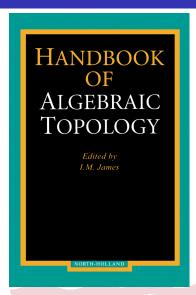
- El sistema Kenzo utiliza la noción de objeto con homología efectiva para calcular los grupos de homología de algunos espacios complicados
 - Si el objeto es efectivo, entonces sus grupos de homología pueden ser calculados mediante operaciones elementales sobre matrices de enteros
 - Si el objeto no es efectivo, el programa usa la homología efectiva



- El sistema Kenzo utiliza la noción de objeto con homología efectiva para calcular los grupos de homología de algunos espacios complicados
 - Si el objeto es efectivo, entonces sus grupos de homología pueden ser calculados mediante operaciones elementales sobre matrices de enteros
 - Si el objeto no es efectivo, el programa usa la homología efectiva
 - Demo



Ejemplo típico extraído de:



Capítulo 13: Stable Homotopy and Iterated Loop Spaces Gunnar Carlsson y James Milgram

CHAPTER 13

Stable Homotopy and Iterated Loop Spaces

Gunnar Carlsson Department of Mathematics, Stanford University, Stanford, CA, USA c-mail: summer@cause.stanford.edu

R. James Milgram armen of Mathematics. Stanford University. Stanford. CA. USA e-mail: milgram@guars.stanford.edv

```
I. Introduction
 2.1. Basic homotopy theory
 2.5. Associated quantifibrations
1 The Foundenthal suspension theorem
4. Spanier-Whitehead duality.
 4.1. The definition and main properties
 4.2. Existence and construction of S-duals
5.1. The space of Moore loops
 5.2. Free topological monoids
 5.3. The James construction .....
 5.4. The Adams-Hilton construction for ITY . . . . .
 5.5. The Adams cobar construction .....
6. The structure of second loop spaces
 6.2. The Zilchgon model for II<sup>2</sup>X
 6.3. The degeneracy maps for the Zikhgon models
 6.4. The Ziichgon models for iterated loop spaces of iterated suspensions
```

Both authors were partially supported by grants from the N.S.F. HANDBOOK OF ALGEBRAIC TOPOLOGY Edited by I.M. Juries § 1995 Elsevier Science B.V. All rights reserved

505

6. The structure of second loop spaces

In Section 5 we showed that for a connected CW complex with no one cells one may produce a CW complex, with cell complex given as the free monoid on generating cells, each in one dimension less than the corresponding cell of X, which is homotopy equivalent to ΩX . To go further one should study similar models for double loop spaces, and more generally for iterated loop spaces.

In principle this is direct. Assume X has no i-cells for $1 \le i \le n$ then we can iterate the Adams-Hilton construction of Section 5 and obtain a cell complex which represents $\Omega^n X$. However, the question of determining the boundaries of the cells is very difficult as we already saw with Adams' solution of the problem in the special case that X is a simplicial complex with $sk_1(X)$ collapsed to a point. It is possible to extend Adams' analysis to $\Omega^2 X$, but as we will see there will be severe difficulties with extending it to higher loop spaces except in the case where $X = \Sigma^n Y$.

Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica

6. The structure of second loop spaces

In Section 5 we showed that for a connected CW complex with no one cells one may produce a CW complex, with cell complex given as the free monoid on generating cells, each in one dimension less than the corresponding cell of X, which is homotopy equivalent to ΩX . To go further one should study similar models for double loop spaces, and more generally for iterated loop spaces.

In principle this is direct. Assume X has no i-cells for $1 \le i \le n$ then we can iterate the Adams-Hilton construction of Section 5 and obtain a cell complex which represents $\Omega^n X$. However, the question of determining the boundaries of the cells is very difficult as we already saw with Adams' solution of the problem in the special case that X is a simplicial complex with $sk_1(X)$ collapsed to a point. It is possible to extend Adams' analysis to $\Omega^2 X$, but as we will see there will be severe difficulties with extending it to higher loop spaces except in the case where $X = \Sigma^n Y$.

Usando estos métodos no existe un algoritmo para calcular $H_*(\Omega^n X)$ para $n \geq 3$ excepto cuando X es una n-ésima suspension $X = \sum^n Y$

6. The structure of second loop spaces

In Section 5 we showed that for a connected CW complex with no one cells one may produce a CW complex, with cell complex given as the free monoid on generating cells, each in one dimension less than the corresponding cell of X, which is homotopy equivalent to ΩX . To go further one should study similar models for double loop spaces, and more generally for iterated loop spaces.

In principle this is direct. Assume X has no i-cells for $1 \le i \le n$ then we can iterate the Adams-Hilton construction of Section 5 and obtain a cell complex which represents $\Omega^n X$. However, the question of determining the boundaries of the cells is very difficult as we already saw with Adams' solution of the problem in the special case that X is a simplicial complex with $sk_1(X)$ collapsed to a point. It is possible to extend Adams' analysis to $\Omega^2 X$, but as we will see there will be severe difficulties with extending it to higher loop spaces except in the case where $X = \Sigma^n Y$.

Usando estos métodos no existe un algoritmo para calcular $H_*(\Omega^n X)$ para $n \geq 3$ excepto cuando X es una n-ésima suspension $X = \sum^n Y$ Ejemplo típico: $H_*(\Omega^3(P^\infty \mathbb{R}/P^3\mathbb{R}))$ Demo

Kenzo continua creciendo:

Sucesiones espectrales



A. Romero, J. Rubio, and F. Sergeraert. *Computing spectral sequences*. Journal of Symbolic Computation, 41(10), 1059-1079, 2006.



Kenzo continua creciendo:

Sucesiones espectrales



A. Romero, J. Rubio, and F. Sergeraert. *Computing spectral sequences*. Journal of Symbolic Computation, 41(10), 1059-1079, 2006.

Resoluciones



A. Romero, G. Ellis, and J. Rubio. *Interoperating between computer algebra systems: computing homology of groups with Kenzo and GAP*. 303–310, 2009.



Kenzo continua creciendo:

- Sucesiones espectrales

A. Romero, J. Rubio, and F. Sergeraert. *Computing spectral sequences*. Journal of Symbolic Computation, 41(10), 1059-1079, 2006.

- Resoluciones

A. Romero, G. Ellis, and J. Rubio. *Interoperating between computer algebra systems: computing homology of groups with Kenzo and GAP*. 303–310, 2009.

- Complejos de Koszul

J. Rubio and F. Sergeraert. *Constructive Homological Algebra and Applications*, Lecture Notes Summer School on Mathematics, Algorithms, and Proofs. University of Genova, 2006.



Kenzo continua creciendo:

- Sucesiones espectrales
 - A. F

A. Romero, J. Rubio, and F. Sergeraert. *Computing spectral sequences*. Journal of Symbolic Computation, 41(10), 1059-1079, 2006.

- Resoluciones

A. Romero, G. Ellis, and J. Rubio. *Interoperating between computer algebra systems: computing homology of groups with Kenzo and GAP*. 303–310, 2009.

- Complejos de Koszul

J. Rubio and F. Sergeraert. *Constructive Homological Algebra and Applications*, Lecture Notes Summer School on Mathematics, Algorithms, and Proofs. University of Genova, 2006.

•



Verificación del sistema Kenzo

Incrementar la fiabilidad del sistema:

- Isabelle/HOL

J. Aransay, C. Ballarin, J. Rubio, *A mechanized proof of the Basic Perturbation Lemma*. Journal of Automated Reasoning 40 (2008) 271-293



Verificación del sistema Kenzo

Incrementar la fiabilidad del sistema:

- Isabelle/HOL
 - J. Aransay, C. Ballarin, J. Rubio, A mechanized proof of the Basic Perturbation Lemma. Journal of Automated Reasoning 40 (2008) 271-293
- Coq

C. Domínguez, J. Rubio, *The effective homology of bicomplexes, formalized in Coq.* Preprint



Verificación del sistema Kenzo

Incrementar la fiabilidad del sistema:

- Isabelle/HOL
 - J. Aransay, C. Ballarin, J. Rubio, *A mechanized proof of the Basic Perturbation Lemma*. Journal of Automated Reasoning 40 (2008) 271-293
- Coq
 - C. Domínguez, J. Rubio, The effective homology of bicomplexes, formalized in Coq. Preprint
- ACL2

L. Lambán, F. J. Martín-Mateos, J. Rubio, J. L. Ruiz Reina, When first order is enough: the case of Simplicial Topology. Preprint



Índice

- 1 Homología Alectiva
- 2 Kenz
- 3 fKenzo
- 4 Procesamiento de imágenes digitales
- 5 Conclusiones





Kenzo es un sistema Common Lisp:

• Problema:



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:
 - proporciona un acceso amigable al sistema Kenzo (friendly Kenzo)



- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:
 - proporciona un acceso amigable al sistema Kenzo (friendly Kenzo)
 - permite conectar distintos sistemas de cálculo simbólico



fKenzo

Kenzo es un sistema Common Lisp:

- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:
 - proporciona un acceso amigable al sistema Kenzo (friendly Kenzo)
 - permite conectar distintos sistemas de cálculo simbólico
 - . . .



fKenzo

Kenzo es un sistema Common Lisp:

- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:
 - proporciona un acceso amigable al sistema Kenzo (friendly Kenzo)
 - permite conectar distintos sistemas de cálculo simbólico
 - . . .



fKenzo

Kenzo es un sistema Common Lisp:

- Problema:
 - lenguaje no muy extendido
 - usabilidad y accesibilidad
- fKenzo
 - Una interfaz de usuario extensible:
 - proporciona un acceso amigable al sistema Kenzo (friendly Kenzo)
 - permite conectar distintos sistemas de cálculo simbólico
 - ...
- Demo



• Ventajas de usar Kenzo:



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información
- Ventajas de usar fKenzo:



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información
- Ventajas de usar fKenzo:
 - no es necesario conocer Common Lisp



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información
- Ventajas de usar fKenzo:
 - no es necesario conocer Common Lisp
 - usabilidad, accesibilidad



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información
- Ventajas de usar fKenzo:
 - no es necesario conocer Common Lisp
 - usabilidad, accesibilidad
 - guía al usuario en la interacción con el sistema



- Ventajas de usar Kenzo:
 - toda la funcionalidad disponible
 - proporciona más información
- Ventajas de usar fKenzo:
 - no es necesario conocer Common Lisp
 - usabilidad, accesibilidad
 - guía al usuario en la interacción con el sistema
 - proporciona algunas mejoras al sistema Kenzo (Demo)



Índice

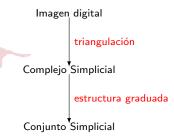
- 1 Homología Mectiva
- 2 Kenz
- 3 fKenzo
- 4 Procesamiento de imágenes digitales
- Conclusiones



Imagen digital



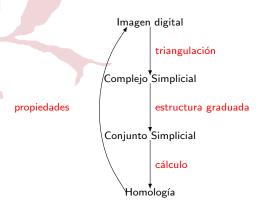




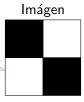




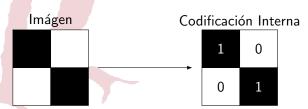


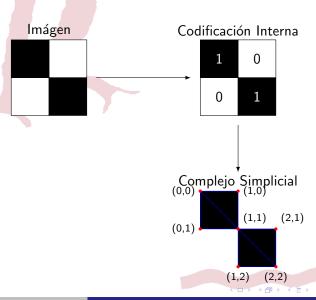


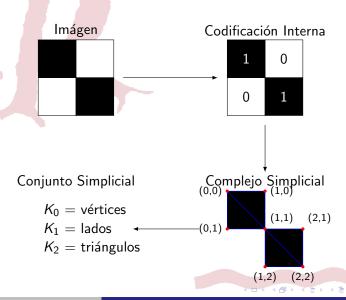


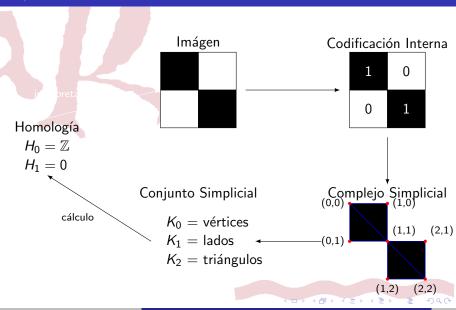


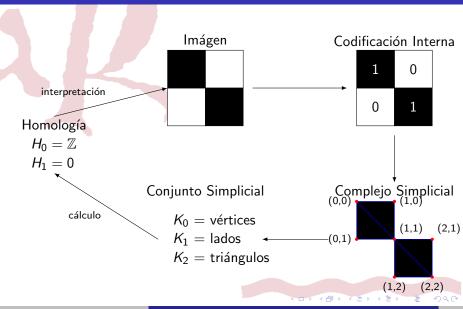












Integración del ejemplo en Kenzo/fKenzo



Integración del ejemplo en Kenzo/fKenzo



Integración del ejemplo en Kenzo/fKenzo



Certificación de la corrección de los programas.



J. Heras, V. Pascual and J. Rubio, An ACL2 certified module of Simplicial Complexes for the Kenzo system. Preprint



Demo

Demo



Índice

- 1 Homo jía Ctiva
- 2 Kenz
- 3 fKenzo
- 4 Procesamiento de imágenes digitales
- Conclusiones



Homología Efectiva:



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva
 - usado para calcular sobre espacios de lazos iterados, espacios clasificantes, . . .



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva
 - usado para calcular sobre espacios de lazos iterados, espacios clasificantes, . . .
- fKenzo:



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva
 - usado para calcular sobre espacios de lazos iterados, espacios clasificantes, . . .
- fKenzo:
 - interfaz agradable para el uso de Kenzo



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva
 - usado para calcular sobre espacios de lazos iterados, espacios clasificantes, . . .
- fKenzo:
 - interfaz agradable para el uso de Kenzo
 - restringe la funcionalidad de Kenzo



- Homología Efectiva:
 - Proporciona algoritmos reales para el cálculo de grupos de homología
- Kenzo:
 - Sistema de cálculo simbólico para la homología efectiva
 - usado para calcular sobre espacios de lazos iterados, espacios clasificantes, . . .
- fKenzo:
 - interfaz agradable para el uso de Kenzo
 - restringe la funcionalidad de Kenzo
 - proporciona un acceso mediado





Imágenes digitales:

• Pequeño caso de estudio



- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:



- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:
 - No pensado para procesar grandes matrices



- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:
 - No pensado para procesar grandes matrices
 - Paradoja:



- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:
 - No pensado para procesar grandes matrices
 - Paradoja:
 - Pensado para procesar matrices infinitas



- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:
 - No pensado para procesar grandes matrices
 - Paradoja:
 - Pensado para procesar matrices infinitas
 - Proceso de reducción produce matrices pequeñas



Imágenes digitales:

- Pequeño caso de estudio
- Kenzo:
 - No pensado para procesar grandes matrices
 - Paradoja:
 - Pensado para procesar matrices infinitas
 - Proceso de reducción produce matrices pequeñas
- W-reductions of digital images:



F. Sergeraert, *Discrete Vector Fields and Fundamental Algebraic Topology*. Preprint, www-available:

http://www-fourier.ujf-grenoble.fr/~sergerar/Papers/



Herramientas de cálculo simbólico para la Topología Algebraica: homología efectiva

Jónathan Heras,V. Pascual, J. Rubio y F. Sergeraert

Departamento de Matemáticas y Computación Universidad de La Rioja Spain

22 de Mayo de 2010

