

ECA ルールを用いた配信型情報源統合環境の構築

7W-03

渡辺 陽介[†] 梶野 智行^{††} 北川 博之^{†††} 石川 佳治^{†††}

[†] 筑波大学 第三学群 情報学類 ^{††} 筑波大学 理工学研究科 ^{†††} 筑波大学 電子・情報工学系

1 はじめに

近年の情報技術の発展によって我々の身边に配信型情報源が出現しており、それに伴って配信型情報源を統合利用する必要性が高まっている。例えば、Web上で企業ニュース配信サービスと株式情報配信サービスが提供されており、ユーザは自分の所有する株式の情報をリレーションナルデータベースに格納しているとする。このような場合、ユーザが所有しているIT関連企業の株価が指定した閾値以上になったら、その企業名と株価、企業に関連したニュース記事2日分をつけて翌日の午前0時に配信して欲しいといった要求が考えられる。

配信型情報源では配信サーバから情報が隨時到着するため、情報の到着や時間の経過などのイベントの発生に応じて能動的に情報の蓄積や廃棄などの処理を行なう必要がある。我々の研究グループが構築した配信型情報源統合環境[1][2]では、発生する各イベントに対応した処理をECAルール[3]として記述して与えることで要求が実現できるようになっている。しかし、要求の実現には互いに連係して動くようなECAルールを複数記述する必要がある。ユーザがそのような作業を行うことは困難であるので、より宣言的な記述からECAルールを自動生成することが望ましいと考えられる。本稿では、ユーザが記述したリレーションナル代数式からECAルールを生成する枠組の実現について述べる[4]。

2 統合システム概要

2.1 アーキテクチャ

本研究では、アーキテクチャとしてメディエータ/ラッパー方式を採用している(図1)。情報源ごとに応じてラッパーがあり、ラッパーは情報源に対する問合せなどの処理を請け負う。ラッパーの上位にはメディエータがあり、情報の統合処理を行なう。配信型情報源ラッパーは、情報配信サーバからの情報(配信単位)が送られてくると、情報が到着したことを知らせるためのarrivalイベントを発生する機能を持っている。他にイベントを発生させるモジュールとしてタイマーモジュールがあり、指定した時間が来たことを知らせるalarmイベントを発生させる。ルール処理モジュールでは統合・配信処理を記述したECAルールを保持している。イベントが発生すると、各イベントに対応するECAルールを評価・処理し、メディエータに統合処理要求を送ったり、配信モジュールに統合結果の配信要求を出したりする。本稿で取り上げるルール生成モジュールは、ユーザに与えられた配信要求記述から処理に必要なECAルールを生成してルール処理モジュールに与える役割を持つ。

Development of a Dissemination-Based Information Integration Environment with ECA Rules
Yousuke Watanabe[†], Tomoyuki Kajino^{††}

Hiroyuki Kitagawa^{†††}, Yoshiharu Ishikawa^{†††}

[†]College of Info. Sci., Third Cluster of Colleges, Univ. of Tsukuba

^{††}Master's Degree Program in Sci. and Eng., Univ. of Tsukuba

^{†††}Institute of Info. Sci. and Elec., Univ. of Tsukuba

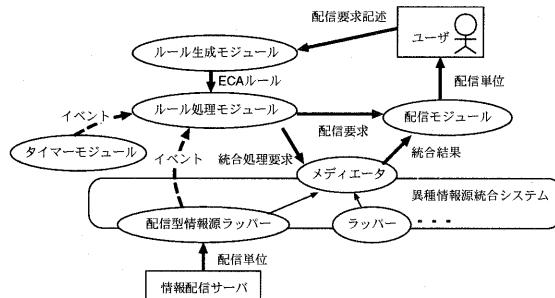


図1: システムアーキテクチャ

2.2 データモデル

本システムは各情報源をリレーションとしてモデル化しており、配信型情報源も同様にリレーションとして扱う。配信サーバから到着した配信単位はそのリレーションに属する1タブルとして順にシステムの一時領域に格納される。我々は統合の対象となるこれらのリレーションをI-sequence relationと呼んでいる。統合結果もリレーションナルモデルで表され、統合結果の各タブルは配信予定時刻が来るとユーザに配信される。統合結果となるリレーションをO-sequence relationと呼ぶ。I-sequence relationは、その情報源に固有な属性の他に、タブルが到着した時刻を表すためのITS属性を持つ。同様にO-sequence relationはタブルの配信予定時刻を表すOTS属性を持つ。ITS・OTS属性とともに時刻ドメインの値である。

2.3 ECA ルール

ECAルールはアクティブデータベースで使われているものと同じで、あるイベントに応じた処理を記述するのに用いられる。一つのルールはイベント節(on節)、コンディション節(if節)、アクション節(do節)からなる。配信型情報源の統合には以下の3段階の処理が必要である。

配信情報の蓄積: 到着した配信単位がユーザの要求を満たすのに必要なら、I-sequence relationに追加する。この処理を行なうルールをstorage ruleと呼ぶ。

新たな配信情報の生成: 情報を統合して要求された配信単位を生成する。この処理を行なうルールをgeneration ruleと呼ぶ。

不要な配信単位の廃棄: I-sequence relationから将来使用されないことが明らかな配信単位を定期的に削除する。この処理を行なうルールをgarbage disposal ruleと呼ぶ。

3 ECA ルールの自動生成

3.1 配信要求記述

ユーザは配信要求を以下のような代数式で記述する。

$$O_{new} = \Omega_f(I_k, ITS)$$

O_{new} は新しく定義されるO-sequence relationを表す。 E は統合操作を指定するリレーションナル代数式で、 I_1, \dots, I_n

は統合対象となる I-sequence relation である。 Ω は統合結果から ITS 属性を除去して OTS 属性を付加する演算である。 f は配信単位の到着時刻から配信予定時刻を求める関数で、 $f(I_k, ITS)$ は配信予定時刻を表す。この関数の引数になった、配信予定時刻の決定に関する I-sequence relation I_k をマスタ情報源と呼ぶ。 f には以下の関数の組合せを記述する。

$\text{next}_p(t)$: t に最も近い未来に条件 p を満たす時刻
 $\text{previous}_p(t)$: t に最も近い過去に条件 p を満たす時刻
 $\text{after}_{\delta t}(t)$: t から時間 δt 経過した時刻
 $\text{before}_{\delta t}(t)$: t から時間 δt 遅った時刻

3.2 処理可能性

例えば「翌日届くニュースを今日配信せよ」という要求を記述されてもそれは実行不可能である。よってユーザの要求が処理可能なものを調べる必要がある。配信要求 $O_{\text{new}} = \Omega_{f(I_k, ITS)}(E(I_1, \dots, I_n))$ が与えられたとき、次の条件を満たすものは **consistent** であるという。

- 代数式 $\sigma_{I_k, ITS \in f^{-1}(t)}(E(I_1, \dots, I_n))$ の選択演算を push することで $E((\sigma_{I_1, ITS \in \Psi_1(t)}(I_1)), \dots, (\sigma_{I_n, ITS \in \Psi_n(t)}(I_n)))$ という形に変形可能である。ただし Ψ_i は各 I_1, \dots, I_n ごとの時刻についての選択条件である。
- 時刻に関する選択条件 Ψ_i の中には配信予定時刻より未来を指し得る条件が存在しない。

$f^{-1}(t)$ は配信予定時刻を求める関数 $f(t)$ の逆関数を表す。

$$f^{-1}(t) = \{u \mid f(u) = t\}$$

各関数に対応する逆関数は以下の通りである。

$$\begin{aligned} \text{next}_p^{-1}(t) &= \{u \mid \text{previous}_p(t) \leq u < t\} \\ \text{previous}_p^{-1}(t) &= \{u \mid t \leq u < \text{next}_p(t)\} \\ \text{after}_{\delta t}^{-1}(t) &= \{u \mid u = \text{before}_{\delta t}(t)\} \\ \text{before}_{\delta t}^{-1}(t) &= \{u \mid u = \text{after}_{\delta t}(t)\} \end{aligned}$$

3.3 廃棄可能性

例えば「ある企業に関する過去すべてのニュース記事をその企業の創立記念日に配信せよ」という場合、蓄積された情報は将来に渡って廃棄する必要がない。まず、ある時刻 t 以降に必要となる配信単位の集合を以下のように表現する。

$$\begin{aligned} TSet(\Psi_i, t) &= \bigcup_{\tau > 0} \Psi_i(t + \tau) \\ TSet^+(\Psi_i, t) &= \bigcup_{\tau \geq 0} \Psi_i(t + \tau) \end{aligned}$$

このとき、配信要求記述が廃棄可能なデータを含み得るかを、以下の条件で判定する。

$$\Psi_i(t) - TSet(\Psi_i, t) \neq \emptyset$$

3.4 処理手順

入力として配信要求記述 $O_{\text{new}} = \Omega_{f(I_k, ITS)}(E(I_1, \dots, I_n))$ が与えられる。

- 配信要求記述を内部形式に変換する。
- 配信要求記述を $\sigma_{I_k, ITS \in f^{-1}(t)}(E(I_1, \dots, I_n))$ に変換する。
- 選択演算を Push して以下の形式に変換する。 C_i は I_i の選択条件のうち、時刻以外についての条件を表す。
 $E'((\sigma_{C_1}(\sigma_{I_1, ITS \in \Psi_1(t)}(I_1))), \dots, (\sigma_{C_n}(\sigma_{I_n, ITS \in \Psi_n(t)}(I_n))))$
- 配信要求が consistent であるかを調べ、consistent であるなら以下の処理に移る。そうでなければ処理不可能として終了する。

- storage rule、generation rule、garbage disposal rule の生成。garbage disposal rule については廃棄可能なデータを含んでいる場合のみ生成する。

3.5 ECA ルールの生成規則

storage rule: storage rule は I-sequence relation ごとに生成される。 now は現在時刻、 $Temp_{I_i}$ は I_i の一時領域を表している。 I_i がマスタ情報源の場合には、配信予定時刻に alarm イベントを発生させる必要があるので setTimer 演算でタイマーをセットする。

(i) I_i がマスタ情報源の場合

Rule Storage;
on: arrival(I_i)
if: $I_i, ITS \in TSet^+(\Psi_i, now) \wedge C_i$
do: $Temp_{I_i} += I_i$;
 $setTimer(f(I_i, ITS), New)$;

(ii) それ以外の場合

Rule Storage;
on: arrival(I_i)
if: $I_i, ITS \in TSet^+(\Psi_i, now) \wedge C_i$
do: $Temp_{I_i} += I_i$;

generation rule: generation rule は 1 つの配信要求記述につき 1 つ生成される。Deliver は統合結果の配信を行なう演算である。

Rule Generation;
on: alarm(New)
if: true
do: $O_{\text{new}} = E'(Temp_{I_1}, \dots, Temp_{I_n})$;
 $Deliver(O_{\text{new}})$;

garbage disposal rule: 廃棄ルールは、廃棄可能なデータを含み得る I-sequence relation のみそれぞれ生成される。 INT は廃棄ルールを呼び出す間隔を表す。

Rule GarbageDisposal;
on: alarm($GarbageDisposal_i$)
if: true
do: $Temp^- = \sigma_{Temp_{I_i}, ITS \in TSet^+(\Psi_i, now - INT)}(Temp_{I_i})$
 $- TSet^+(\Psi_i, now)(Temp_{I_i})$;
 $setTimer(now + INT, GarbageDisposal_i)$;

4 おわりに

本稿では配信型情報源統合環境において新たな配信サービスを定義するための枠組と、ユーザが与えた配信要求記述から必要な ECA ルールを生成するための枠組について述べた。

参考文献

- H. Kitagawa, A. Morishima and H. Mizuguchi. Integration of Heterogeneous Information Sources in InfoWeaver. *Advances in Database and Multimedia for the New Century – A Swiss / Japanese Perspective*, World Scientific Publishing, pp. 124-137, 2000.
- H. Mizuguchi, H. Kitagawa, Y. Ishikawa and A. Morishima. A Rule-oriented Architecture to Incorporate Dissemination-based Information Delivery into Information Integration Environments. Proc. 2000 ADBIS-DASFAA Symposium on Advances in Databases and Information Systems, Sep. 2000.
- N. W. Paton and O. Diaz. Active Database Systems. ACM CS, March, 1999.
- T. Kajino, H. Kitagawa and Y. Ishikawa. Algebraic Service Specification and Rule Generation for Integrating Multiple Dissemination-Based Information Sources. Proc. the 7th International Conference on Database Systems for Advanced Applications(DASFAA 2001). 2001 (To appear).