

北上川ダム統合管理におけるダム群の操作手法について

東北地連 河川計画課 脊藤正勝
岩手工事事務所 口川上 隆

まえがき

一つの流域にダムが沢山あってそれをばらばらに単独で操作するよりも、他のダムのことも考えて有様的に操作した方が有効であることは直観的にもわかる。北上川(図-1)でもその主旨に沿って実際の洪水に当ってきたが、まだ確立された手法がなかったため満足には行くなかった。ここでは定められた多數のダムの配置と治水容量を有効に使って、種々のパターンの洪水流をいかに適切に制御すれば下流懸念地点の洪水ピーク流量をできる限り小さくするのに有効か、すなはちダム群の最適操作の手法についての検討結果を述べる。

1. 洪水波形の変形

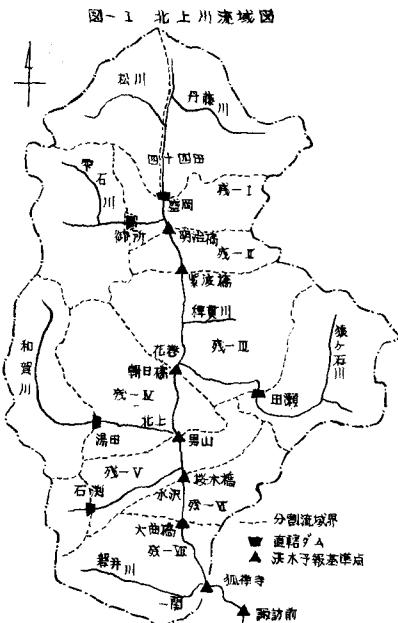
ダム地点における洪水波形は、河道を流下して本川基準点に達するまでに種々の条件により変形する。あるダムにおける波形 $Q_{n,i}(t)$ の基準点 i での変形を式で求めた。

$$g_{n,i}(t) = Q_{n,i}(t) - P_{n,i}(t) \quad \cdots \cdots (1)$$

ここで

$Q_{n,i}(t)$ ：基準点 i でのレーダム地点波形の変形。 $Q_n(t)$ ：基準点 i での洪水波形。

$P_{n,i}(t)$ ：レーダム流域を除く残流域の基準点 i での波形。



2. 伝達関数の検討

洪水波の変形に関するでは不定流の運動方程式および連続方程式より、ある種の仮定を設けて解を試みた結果、降雨解析に用いられるユニリット、ハイドログラフの概念と同じ考え方が適用できることが従来の研究によりわかつていい。式で示せば次のようになる。

$$g_{n,i}(t) = \int_0^t u_i(\tau) \cdot g_i(t-\tau) d\tau \quad \cdots \cdots (2)$$

今1より $g_{n,i}(t)$, $g_i(t)$ を既知として式(2)より $u_i(t)$ を求めるにはいくつかの方法がある。連立方程式による方法、最小二乗法による方法、等々であるがいずれの場合にも物理的に非現実的な負値が現われたり、振動したりしてうまくないことが検討の結果わかつた。(図-2)そこでこれを解決する方法として伝達関数を用いた関数形として求めてしまう方法である。

$$u_i(t) = A_i e^{-\alpha_i t}, \quad \int_0^\infty u_i(t) dt = 1 \quad \cdots \cdots \cdots (3)$$

$A_i = \alpha_i^2$ であるから(3)式において洪水毎に α_i を決定すればよいわけであるが、その方法は次通りで

ある。まずある値のみを仮定して出力 $g_{n,i}(t)$ を計算し、これが式(2)式に代入して得られた値を $g_{n,i}^*(t)$ とすれば式(4)が最小になるようになりトライヤルで求めよ方法である。

$$\frac{1}{\tau} \sum_{k=1}^n \{ g_{n,i}(t) - g_{n,i}^*(t) \}^2 \quad \cdots \cdots (4)$$

実際に数例について数値計算を行った結果、不規則な波形に対する適合性はあまりよしないが、それ以外の波形に対してはほぼ満足的な結果が得られることがわかつたので、以下の解析を進めるに当つて式(3)を伝達関数として使用した。

3. ダム群の最適カット法

ダム流域に降った雨は制御できるがダム以外の流域に降った雨は制御できないことを考えれば、全ての残流域で構成される洪水波形 $g_{n,i}(t)$ のピークを一つの目標にし、各ダムの治水容量を考えて、カット・ラインを定めることができる。このカット・ラインより上のカット・ボリュームを各ダムの基準点に及ぼす影響に応じて配分すれば、次式により各ダムのカット波形 $g_{n,i}^*(t)$ を求めることができます。(図-3)

$$g_{n,i}^*(t) = (Q_n(t) - Q_d) \cdot \left[\frac{v_i}{V} \right]_* \quad \cdots \cdots (5)$$

$$[V]_* = \sum_{i=1}^m [v_i]_* \quad \cdots \cdots (6)$$

ここで

$[v_i]$: 時刻 t におけるダム i の空容量。

4. 洪水波形の逆追跡

3に述べた方法により各ダムの基準点におけるカット波形が求まつたわけであるが、これをそのままダム地点でカットするわけにはりかない。ダム地点であるカットを行なつた結果、その波形が基準点まで河道を流れてきて初めて g^* になつたわけであるから、ダム地点におけるカット波形を求めるためには g^* をダム地点まで逆追跡しなければならぬ。これは2で述べたと同様 $U(t)$ と $g_{n,i}(t)$ とを知つて $g^*(t)$ を求める問題に帰着する。今サヒーリスのやうらわしさをさけ簡単化するため式(2)において $g_{n,i} \Rightarrow Q$, $U_i \Rightarrow U$, $q \Rightarrow q^*$ とする。

$$Q(t) = \int_0^t U(t') \cdot G(t-t') dt' \\ = \sum_{t=1}^T U(t') \cdot G(t-t+1) \quad \cdots \cdots (7)$$

ここで時刻 t における $Q(t)$ の各要素、 $U_1 G_{1,t}$, $U_2 G_{2,t}$, ...

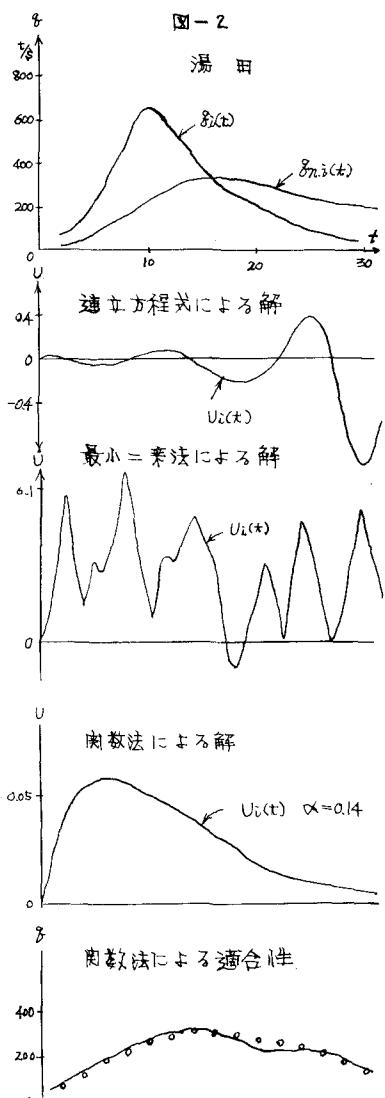
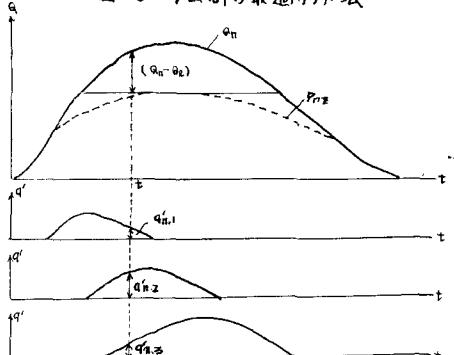


図-3 ダム群の最適カット法



を以て割った値を表す。

表-1

$$\phi_{k,t} = U_k Q_{t-k+1} / Q_t \quad k=1, 2, \dots, \ell \quad \dots \quad (8)$$

(各 t ごとに U の個数)

次に3で述べた方法により $Q_t \rightarrow Q_1$ にカットしたときには Q_t に含まれる各要素の大きさは

$$\phi_{k,t} \cdot Q'_t = U_k \cdot Q_{t-k+1} \cdot Q'_t / Q_t \quad \dots \quad (9)$$

となる。このような操作を $\ell = 1$ へ (各個数)

まで行い、次に時刻 t に無関係に (9) 式の歴史を U_k

で割れば表-1 のような結果を得る。

図-4

このようにして得られた極の数列群

$$\dots \left\{ G_1 \frac{Q'_1}{Q_1}, G_2 \frac{Q'_2}{Q_2}, G_3 \frac{Q'_3}{Q_3}, \dots \right\} \dots \quad (10)$$

の内の一つ一つを逆追跡の結果とみなすわけである。次にこの数列群より最適数列を決定するには 2 で述べたと同様、数列群の一つ一つを (7) 式により再追跡した結果を E_i^2 とすれば式 (11)

$$\bar{E}_i^2 = \min_{i=1, \dots, m} \frac{1}{T} \int_0^T [Q'_t - Q''_t]^2 dt$$

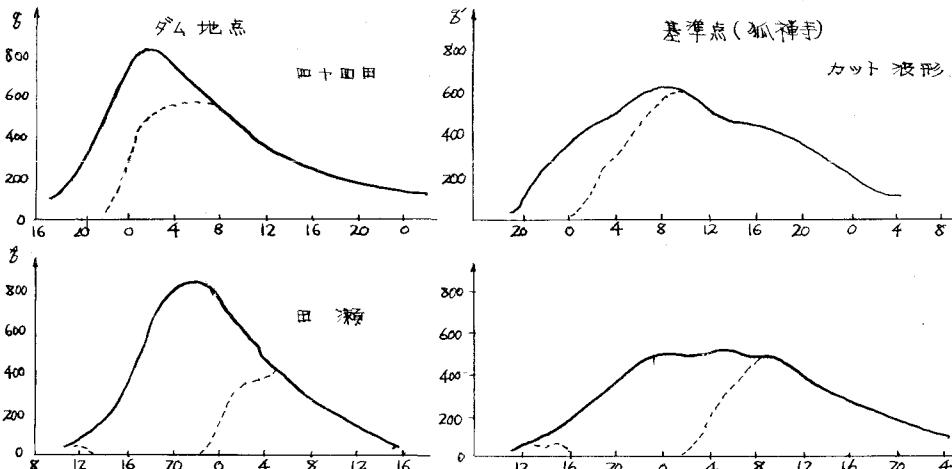
$$= \min_{i=1, \dots, m} \frac{1}{T} \int_0^T \left[Q'_t - \sum_{k=1}^{\ell} U_k \cdot G'_k (t-k+1) \right]^2 dt \quad T = m + \ell - 1 \quad \dots \quad (11)$$

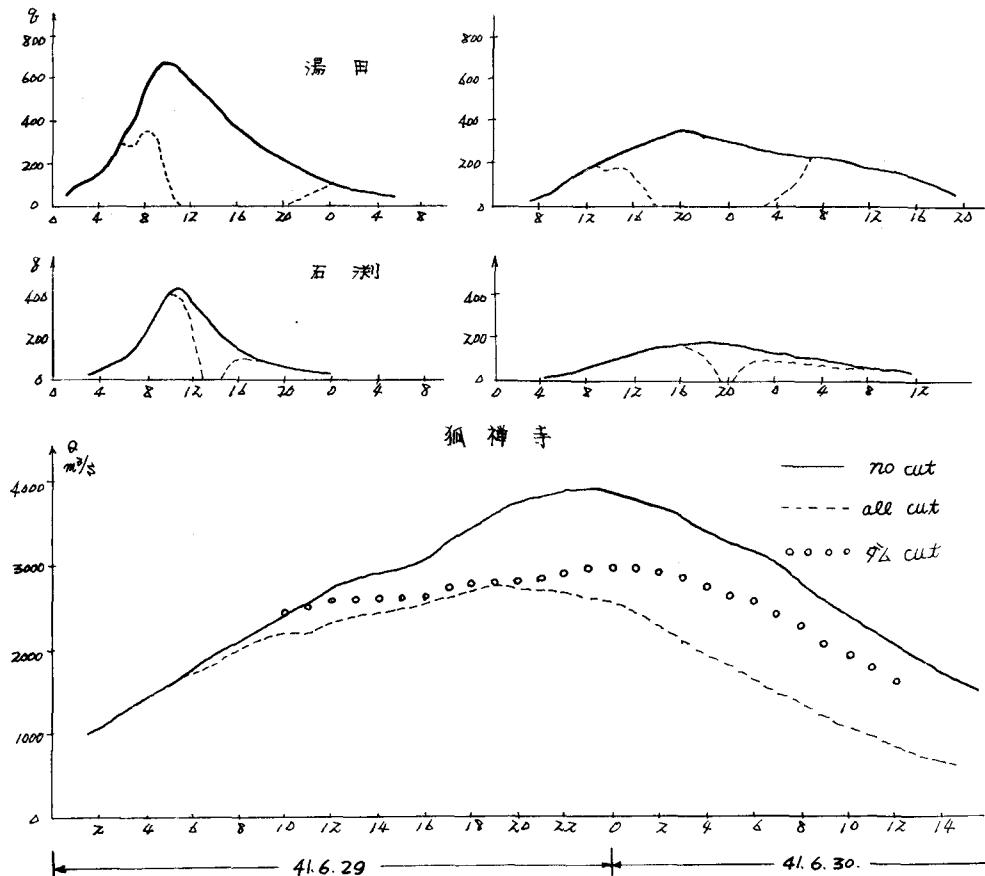
すなまち、 Q'_t と Q''_t の差の二乗和の平均が最小となるよう数列を逆追跡波形とする。実際に数値計算を行うと E_i^2 とはと下に凸の曲線となり、式 (11) を満たす数列はただ一つしかない。(図-4)

5. 実例計算

1~4 で述べたように伝達関数の算定、ダム群のカット、カット波形の逆追跡などを利用して昭和41年6月洪水に対して適用した結果を図-5 に示す。

図-5 ダム群による洪水調節 (昭和41年6月洪水による例)





あとがき

以上のような考え方をもとに北上川ダム統合管理に関する手法を述べたわけであるが、この方法を適用すれば一回で最適な解が求まるわけでは決してない。深知のごとく自然現象は複雑であり、このごとくにおいて洪水の流れを例外ではないことを考えれば、代数方程式を解くごとくどうが解けるわけがない、自然そこにはトライアルの手法がはらひざるを得ない。しかしトライアルといつても全くでたらめに行なって最適な解に到達すむばいいのか、あるいは一定の方向なり、すじがきにそって行なえばいいか、同じ最適な解に到達するにしてもどちらがいいが明らかであろう。ここには一つのすじがきを考えてみたわけであるが、これが一番いいかどうかきちんとわからぬ。しかし、現在までに我々が行なってきた数多くの検討の結果の一応まとまつた結果である。

参考文献

- り矢野勝正：洪水流向について、京大防災研年報第2号、昭和33年12月
- り木下武雄：河算様の応用例、1968年水工学に関する夏期研修会講義集、1968年8月