TESIS CARRERA DE MAESTRÍA EN INGENIERÍA

ACOPLAMIENTO MULTIESCALA EN CÁLCULOS FLUIDODINÁMICOS

Ing. Federico Agustín Caccia Maestrando

Dr. Enzo Dari Director

Miembros del Jurado

Dr.F. Teruel (Instituto Balseiro, Universidad Nacional de Cuyo) Dr.P. Zanocco (Instituto Balseiro, Universidad Nacional de Cuyo)

31 de Julio de 2017

Departamento de Mecánica Computacional – Centro Atómico Bariloche

Instituto Balseiro
Universidad Nacional de Cuyo
Comisión Nacional de Energía Atómica
Argentina

Índice de símbolos

CFD: Fluidodinámica Computacional (Computational Fluid Dynamics)

DNS: Simulación numérica directa (*Direct Numerical Simulation*)

FEM: Método de Elementos Finitos (*Finite Element Method*)

GPL: Licencia Pública General (Public General License)

MIMD: Múltiples Instrucciones, Múltiples Datos (Multiple Instruction, Multiple Data)

MISD: Múltiples Instrucciones, Un Dato (Multiple Instruction, Single Data)

MPI: Interfaz de Paso de Mensajes (Message Passing Interface)

PDE: Ecuación con Derivadas Parciales (Partial Differential Equation)

RANS: Promedio de Reynolds de Navier-Stokes (Reynolds-Averaged Navier-Stokes)

SIMD: Una Instrucción, Múltiples Datos (Single Instruction, Multiple Data)

SISD: Una Instrucción, Un Dato (Single Instruction, Single Data)

SSP: Segundo Sistema de Parada

Índice de contenidos

In	dice	de símbolos	iii
Ín	dice	de contenidos	\mathbf{v}
Ín	dice	de figuras	vii
Ín	dice	de tablas	ix
Re	esum	en en	xi
Al	ostra	ct	xiii
1.	Intr	oducción	1
	1.1.	Motivación	1
	1.2.	Abordaje del modelado	2
	1.3.	Objetivos y estructura de trabajo	9
2.	Esti	rategia de acoplamiento	11
	2.1.	Paradigma maestro-esclavo	11
	2.2.	Modelos de comunicación	12
	2.3.	Códigos maestros utilizados	14
	2.4.	Arquitectura de acoplamiento montada en códigos esclavos comunicados	
		por paso de mensajes	16
3.	Eje	mplos de aplicación	21
	3.1.	Movimiento por fuerza boyante en un circuito cerrado	21
	3.2.	Análisis del segundo sistema de parada de un reactor de investigación .	28
	3.3.	Resolución de redes hidráulicas de múltiples componentes	40
	3.4.	Extensión a problemas acoplados en modelos de núcleo	46
4.	Con	aclusiones	55

A. Descripción del código maestro Coupling	57
A.1. Modelado de problemas acoplados	57
A.2. Metodología de resolución	58
A.3. Ejemplo de uso	59
B. Descripción del código maestro Newton	63
B.1. Principales características	63
B.2. Modelado de problemas acoplados	66
B.3. Metodología de resolución	67
B.4. Ejemplo de uso	69
C. Acoplamiento de Par-GPFEP	71
${ m C.1.}$ Implementación de la arquitectura de acoplamiento en ${f Par-GPFEP}$.	71
C.2. El programa genbco	72
C.3. Ejemplo de uso de Par-GPFEP en forma acoplada	73
Bibliografía	7 5
Publicaciones asociadas	79

Índice de figuras

1.1.	Esquema de descomposición disjunta de dominios	S
1.2.	Descomposición disjunta de dominios en el cálculo del campo de tempe-	
	ratura a lo largo de una barra unidimensional	4
2.1.	Esquema de comunicación entre programas implementado	15
2.2.	Esquema de acoplamiento entre programas implementado	19
3.1.	Modelo de la fuente fría compuesto por un subsistemas cero-dimensional y otro subsistema bi-dimensional.	22
3.4.	Evolución en el transitorio inicial del fluido dentro de la cavidad bidimensional con fuente interna	26
3.7.	Evolución hacia el estado estacionario del fluido dentro de la cavidad bidimensional con fuente interna	26
3.8.	Evaluaciones de residuos requeridas por diversos métodos numéricos para resolver los sistemas de ecuaciones planteados en el problema doble-	0.5
	mente acoplado descripto de la fuente fría de neutrones	27
3.9.	Esquema del segundo sistema de parada del reactor RA10	28
3.10.	Evolución de la presión y del caudal volumétrico en la interfaz de acople	33
3.11.	Evolución del nivel de líquido en el <i>mockup</i> del tanque del reflector del reactor OPAL ante accionamiento del SSP	34
3.12.	Evolución del nivel de líquido en el <i>mockup</i> del tanque del reflector del OPAL ante accionamiento del SSP considerando falla simple en diferen-	
	tes válvulas	35
3.13.	Evolución del nivel de líquido en el <i>mockup</i> del tanque del reflector del	9.6
	reactor OPAL ante accionamiento del SSP	36
3.14.	Transitorio inicial de la descarga del tanque a través del arreglo de vál- vulas del <i>mockup</i> del reactor OPAL, con detalle de la evolución de la	
	superficie libre	37
3.15.	Evaluación de diferentes métodos numéricos no lineales en el problema	
	del vaciado del tanque reflector del <i>mockup</i> del reactor OPAL	38

3.16.	Eficiencia para diferentes esquemas de extrapolación en la generación de	
	semillas	40
3.17.	Descomposición disjunta de dominios en el modelado de redes hidráulicas	42
3.18.	Comparación de diferentes métodos numéricos para la resolución de sis-	
	temas de redes hidráulicas	43
3.19.	Comparación de diferentes esquemas $quasi-Newton$ para la resolución de	
	sistemas de redes hidráulicas con regímenes de flujo laminar	44
3.20.	Comparación de diferentes métodos numéricos para la resolución de sis-	
	temas de redes hidráulicas con regímenes de flujo turbulento	45
3.21.	Núcleo simple en análisis de acoplamiento neutrónico-termohidráulico	
	utilizando $RELAP5$ y $Fermi$	50
3.22.	Instancias de cálculo de las variables relacionadas con cada programa	
	esclavo	52
3.23.	Núcleo simple en análisis de acoplamiento neutrónico-termohidráulico	
	utilizando $RELAP5$ y $Fermi$	53
3.24.	Esquema del núcleo del reactor CAREM en corte axial	53
A.1.	Definición del problema de acoplamiento en el SSP de un reactor de	
	investigación	59
B.1.	Instancias de cálculo de las variables relacionadas con cada programa	
		67

Índice de tablas

3.1.	Parámetros del subsistema	a del tanque del reflector con acople de sección	
	de red hidráulica		31

Resumen

Los análisis de ingeniería actuales exigen estudios en sistemas cada vez más complejos. Éstos, a su vez, involucran subsistemas de características disímiles: principalmente diferentes tamaños y parámetros característicos. Por ejemplo, en los sistemas termohidráulicos es posible identificar distintos regímenes de flujo en tanques o en cañerías. En ciertas ocasiones solo es de interés el detalle en algunos componentes, necesitando modelar el resto del sistema para conservar la dinámica global. En este trabajo se estudia una técnica que permite acoplar el modelado detallado de sistemas fluídicos bi- y tri- dimensionales con sistemas fluídicos más sencillos uni-dimensionales o cerodimensionales. Cada subsistema se halla acoplado a los demás mediante los valores que toman las variables en las interfaces que comparten entre sí. El problema a resolver se reduce entonces a un sistema de ecuaciones cuyo tamaño depende de la cantidad de incógnitas en cada interfaz. Estas ecuaciones dependen, a su vez, de la física de cada subsistema y en general resultan ser no lineales. Debido a esta característica, se investigan diferentes métodos de resolución iterativa. Sobre el final del trabajo se extiende la técnica a acoples multifísicos y se muestran algunos ejemplos de acoplamiento neutrónico-termohidráulico.

Palabras clave: ACOPLAMIENTO FUERTE, MODELADO MULTIESCALA, FLUIDODINÁMICA COMPUTACIONAL, FLUJO MULTIFASE, MÉTODO DE ELEMENTOS FINITOS, ACOPLAMIENTO NEUTRÓNICO-TERMOHIDÁULICO.

Abstract

Current engineering analyzes require studies in increasingly complex systems. These, in turn, involve subsystems of dissimilar characteristics: mainly different sizes and characteristic parameters. For example, in thermohydraulic systems it is possible to identify different flow regimes in tanks or pipelines. On some occasions it is only interesting to detail in some components, needing to model the rest of the system to preserve the global dynamics. In this work we study a technique that allows the coupling of the detailed modeling of bi- and three-dimensional fluidic systems with simplified one-dimensional or zero-dimensional fluidic systems. Each subsystem is coupled to the others by the values that the variables take on the interfaces they share with each other. The problem to be solved is then reduced to a system of equations whose size depends on the number of unknowns in each interface. These equations, in turn, depend on the physics of each subsystem and in general turn out to be non-linear. Due to this characteristic, different iterative resolution methods are investigated. On the end of the work the technique is extended to multiphysical couplings and some examples of neutron-thermohydraulic coupling are shown.

Keywords: STRONG COUPLING, MULTISCALE MODEL, COMPUTATIONAL FLUID DYNAMICS, MULTIPHASE FLOW, FINITE ELEMENT METHOD, NEUTRONIC-TERMAL-HYDRAULIC COUPLINGS

Capítulo 1

Introducción

"No se involucre en problemas parciales, siempre tome vuelo hacia donde hay una vista libre sobre el gran problema único, incluso cuando esta visión todavía no sea clara."

— Ludwig Wittgenstein, 1889-1951

1.1. Motivación

La creciente sofisticación en los análisis de ingeniería demanda el estudio de sistemas cada vez más complejos. Un ejemplo actual de esto es el modelado de grandes componentes termohidráulicos de geometría muy compleja en la industria nuclear. Es notable la presencia de subsistemas de caracterísiticas muy diferentes: principalmente diferentes tamaños y regímenes de flujos. Si bien se necesita modelar y entender el sistema completo, solo es de interés el detalle en algunos subsistemas. Algunos, como las tuberías, se hallan muy bien caracterizados por modelos simple (ODE's). Otros, en cambio, requieren un análisis detallado de flujo, y por ello es necesaria la simulación fluidodinámica computacional (CFD).

En este marco se justifica el desarrollo de una técnica numérica que permita desglosar el problema general para analizar cada subsistema por separado mediante condiciones de borde dinámicas. Como referencia a este enfoque se citan los trabajos desarrollados por J. S. Leiva y G. C. Buscaglia (2006) [1], P.J. Blanco et al. (2010) [2] y J. S. Leiva et al. (2011) [3]. 2 Introducción

1.2. Abordaje del modelado

Desglosado del sistema original en subsistemas acoplados

Dado un sistema S en un dominio Ω con borde Γ , es posible desglosar este dominio en N particiones y analizar diferentes subsistemas S_i , i=1,...,N por separado, acoplados entre sí mediante condiciones de borde en las uniones (Método de Descomposición Disjunta de Dominios [4]). Las condiciones de borde originales del problema, impuestas sobre la curva Γ , ahora se imponen sobre cada fragmento de la curva. La Figura 1.1 presenta el esquema propuesto. La notación utilizada es la siguiente:

- S_i representa al subsistema i, i = 1, ..., N.
- \bullet $U_{i,j}^k$ es la unión kentre subsistemas i y $j,\;k=1,...,K_{i,j}.$
- $I_{S_i}^l$ es la interfaz local l del subsistema $i, l = 1, ..., L_i$.
- Γ_i es la porción de frontera exterior en el subsistema $N, \Gamma_1 \cup \Gamma_2 \cup ... \cup \Gamma_i ... \cup \Gamma_N = \Gamma$. Notar que Γ_j puede ser nula para algún S_j .
- $(x_m)_{S_i}^{I_l}$ es el valor de la variable x_m en la interfaz l del subsistema $i, m = 1, ..., M_i$.
- \bullet $(\bar{x})_{S_i}^{I_l}$ es el vector de incógnitas $\{x_1,x_2,...,x_{M_i}\}$ en la interfaz l del subsistema i.

En principio, existen tantas incógnitas como variables en cada interfaz. Sin embargo, es posible notar que la unión $U_{i,j}^k$ que relaciona los sistemas S_i y S_j mediante las interfaces $I_{S_i}^{l_1}$ e $I_{S_j}^{l_2}$ respectivamente, define una relación de continuidad¹ entre las incógnitas $(x_m)_{S_i}^{I_{l_1}}$ y $(x_m)_{S_j}^{I_{l_2}}$, de tal forma que:

$$(x_m)_{S_i}^{I_{l_1}} = (x_m)_{S_j}^{I_{l_2}} (1.1)$$

Estas relaciones reducen a la mitad la cantidad de incógnitas. Las demás ecuaciones necesarias para despejar las incógnitas se encuentran a partir del modelo de estudio de cada subsistema. Sean $(F_m)_i^l$ las relaciones funcionales que calculan el valor de las incógnitas $(x_m)_{S_i}^{I_l}$ en la interfaz l del subsistema i, a partir del valor de otras incógnitas y de los datos de contorno sobre la frontera exterior Γ_i . Se tiene que:

$$(x_m)_{S_i}^{I_l} = (F_m)_i^l \left((\bar{x})_{S_i}^{I_1}, (\bar{x})_{S_i}^{I_2}, \dots, (\bar{x})_{S_i}^{I_{L_i}}, (\alpha_i(\Gamma_i)) \right)$$
(1.2)

$$(q")_{S_i}^{I_{l_1}} = -(q")_{S_j}^{I_{l_2}}$$

¹ Las incógnitas que representan derivadas normales en la interfaz de acople pueden tomar signos opuestos según la convención. Por ejemplo, si el flujo de calor es una incógnita, y se define como flujo positivo a aquel que es saliente del subsistema, entonces la condición de continuidad implicará que:

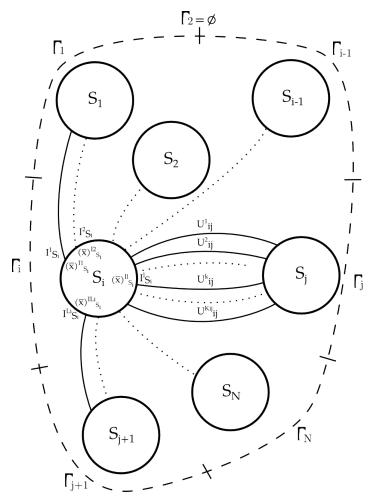


Figura 1.1: Esquema de subsistemas de estudio relacionados mediante condiciones de borde dinámicas en interfaces de acoplamiento.

donde $(\alpha_i(\Gamma_i))$ representa las condiciones de borde impuestas sobre la curva Γ_i . Estas relaciones, básicamente, mapean condiciones de borde de un tipo, que son impuestas como datos, en condiciones de borde de otro tipo. Notar que algunas de las dependencias pueden anularse dependiendo del modelo de estudio utilizado en cada subsistema. Cuando la expresión 1.2 es más sencilla y solo involucra el valor de otro tipo de condición de borde en la misma interfaz, la relación funcional recibe el nombre de operador Steklov-Poincaré. En matemática, el operador Steklov-Poincaré mapea el valor de una condición de borde de una PDE elíptica en un dominio al valor de otra condición de borde (por ejemplo, una condición de borde de tipo Dirichlet en una condición de borde de tipo Neumann). Usualmente, cualquiera de las dos condiciones determinan la solución.

Estrategia de resolución

A continuación se propone un ejemplo didáctico para comprender las estrategias de acoplamiento posteriormente comentadas. Se desea resolver un problema de cálculo de

4 Introducción

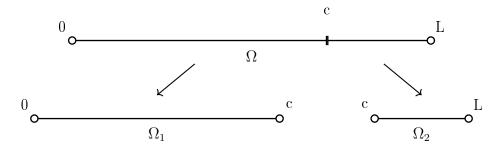


Figura 1.2: Descomposición disjunta de dominios en el cálculo del campo de temperatura a lo largo de una barra unidimensional.

campo de temperatura mediante el Método de Descomposición Disjunta de Dominios. El sistema global de análisis es una barra unidimensional de longitud L con condiciones de borde homogéneas, fuente interna de energía f y conductividad térmica k. El modelo matemático utilizado es el siguiente:

$$\begin{cases}
-k\Delta u = f \\
u|_{\partial\Omega} = 0
\end{cases} \tag{1.3}$$

El dominio original [0, L] es particionado en los subdominios [0, c] y [c, L] (ver Figura 1.2). Se va a resolver la ecuación 1.3 en cada uno de ellos, pero la condición de borde Dirichlet ahora solo aplica sobre el borde original del dominio.

Para que cada problema quede bien planteado es necesario imponer una condición de borde extra en el punto de acople c de cada subsistema. Esta decisión depende del método empleado para resolver el acoplamiento.

La forma clásica de resolución es el método Dirichlet-to-Neumann. Este método es un método explícito de simple implementación, que resuelve el acoplamiento mediante iteraciones de tipo Picard. En el método Dirichlet-to-Neumann, es necesario decidir qué subsistema va a ser resuelto en primera instancia. Si se decidiera, por ejemplo, comenzar con el subsistema de la izquierda, luego es necesario decidir qué tipo de condición de borde se le va a aplicar. Estas primeras decisiones son arbitrarias. Si se decide imponer una temperatura (condición Dirichlet) al borde del primer subsistema, luego de realizar el cálculo de temperaturas quedaría definido un flujo calórico a través de su interfaz de conexión con el segundo subsistema. Es decir, uno de los valores de las incógnitas en la interfaz de acople se calcula como función del valor de la otra incógnita, que fue supuesto como dato, a partir de la relación 1.2. En este caso la relación recibe el nombre de operador Steklov-Poincaré y se define como:

$$(q_{calc}'')_{S_1} = \mathcal{N}_1\left((T_{guess})_{S_1}\right) \tag{1.4}$$

donde \mathscr{L} es el operador que mapea condiciones de borde de tipo Dirichlet en condiciones de borde de tipo Neumann, $(T_{guess})_{S1}$ es la temperatura que fue impuesta como

condición de borde en el primer subsistema y $(q''_{calc})_{S_1}$ es el flujo calórico calculado. En base a la relación de continuidad 1.1 este flujo de calor se impone en el segundo subsistema como condición de borde. Esta condición define una temperatura en la interfaz de acople, mediante el segundo operador Steklov-Poincar'e definido:

$$(T_{calc})_{S_2} = \mathcal{D}_2\left((q_{calc}^{"})_{S_1}\right) \tag{1.5}$$

donde \mathscr{D} es el operador que mapea condiciones de borde de tipo Nemaumann en condiciones de borde de tipo Dirichlet, y $(T_{calc})_{S_2}$ es la temperatura calculada. Si $(T_{calc})_{S_2}$ coincide con $(T_{guess})_{S_1}$, los resultados están convergidos y entonces finaliza el cálculo En caso contrario, el proceso debe repetirse, pero ahora se impone T_2 al primer subsistema. El cálculo continúa así hasta que los valores $\{(q''_{calc})_{S_1}, (T_{calc})_{S_2}\}$ convergen en iteraciones contiguas. Si inicialmente se hubiera impuesto una condición de tipo Neumann en el primer subdominio, necesariamente al segundo subdominio debería habérsele impuesto una condición de tipo Dirichlet, ya que la variable calculada en la interfaz de acople por el primer subsistema hubiera sido una temperatura. Es decir, al utilizar el método Dirichlet-to-Neumann, la elección de un tipo de frontera en un subdominio dado determina el tipo de frontera en el subdominio contiguo, para las ecuaciones que relacionan las mismas variables de estado en ambos subsistemas (aquí solo existe una única variable de estado, la temperatura). Esta característica es un poco restrictiva, ya que no permitiría, por ejemplo, que todos los subproblemas de análisis se resuelvan con condiciones de borde de tipo Dirichlet.

Sin embargo esta no es la única desventaja del método Dirichlet-to-Neumann. Otra desventaja es que en general requiere demasiadas iteraciones para converger [5]. En algunos problemas el método puede quedar estancado, iterando en series de valores que se repiten en ciclo. Y en otros casos el método es divergente (sin ir más allá, para un cierto conjunto de parámetros del problema ejemplo analizado, el método diverge, ver [6]).

Existe una forma alternativa de resolver el acoplamiento, y es mediante una técnica implícita. Esta técnica es una metodología iterativa, y consiste en la evaluación de residuos sucesivos construidos por diferencia entre valores propuestos y valores calculados. En primera instancia se propone un valor guess para todas las incógnitas $(x_{m,guess})_{S_i}^{I_l}$. Estos valores deben respetar las relaciones de continuidad 1.1. En segunda instancia se decide arbitrariamente qué tipos de condiciones de borde va a recibir cada interfaz de cada subsistema, definiendo problemas parciales bien planteados. En el ejemplo analizado, sería posible definir condiciones de borde de tipo Dirichlet en ambos subsistemas. En función de esta decisión, se toman los valores correspondientes del vector \bar{x}_{guess} y se establecen como datos para cada problema parcial. Una vez resuelto el problema en cada subdominio, se calcula el valor de las variables que no fueron tomadas como

6 Introducción

dato en las interfaces de acople. En el ejemplo, si se había establecido un valor de temperatura como condición de borde de tipo Dirichlet en ambas interfaces, se calcula entonces el valor del flujo de calor en la misma interfaz para cada subsistema, mediante los operadores de Steklov- $Poincaré \mathcal{N}_1$ y \mathcal{N}_2 :

$$\begin{cases} (q_{calc}'')_{S_1} = \mathcal{N}_1 ((T_{guess})_{S_1}) \\ (q_{calc}'')_{S_2} = \mathcal{N}_2 ((T_{guess})_{S_2}) \end{cases}$$

$$(1.6)$$

Al hacer esto se están resolviendo las ecuaciones 1.2, obteniéndose los valores $(x_{m,calc})_{S_i}^{I_l}$. Finalmente, se computan las diferencias entre los valores guess y los valores calculados, obteniendo los residuos $(r_m)_i^l$:

$$(r_m)_i^l = (x_{m,guess})_{S_i}^{I_l} - (x_{m,calc})_{S_i}^{I_l}$$
(1.7)

donde m es el índice de incógnita, l de la intefaz e i del subsistema. En el ejemplo, las ecuaciones de residuos quedarían:

$$\begin{cases}
(r_{q''})_{S1}^1 = (q''_{guess})_{S_1} - (q''_{calc})_{S_1} \\
(r_{q''})_{S2}^1 = (q''_{guess})_{S_2} - (q''_{calc})_{S_2}
\end{cases}$$
(1.8)

La convergencia fuerte de los subsistemas acoplados requiere que estos residuos sean nulos, y por lo tanto se busca el siguiente resultado:

$$\bar{r} = \bar{0} \tag{1.9}$$

donde \bar{r} es el vector de residuos de las ecuaciones. Comúnmente en la primera iteración esto no sucede, y por lo tanto es necesario repetir el proceso sucesivas veces hasta obtener convergencia. En general los sistemas acoplados se modelan con sistemas de ecuaciones no lineales y por ello se investigan distintos métodos numéricos para la resolución de 1.9.

Métodos numéricos para la resolución de sistemas de ecuaciones de residuos

Existen diferentes métodos numéricos para hallar las raíces del sistema de ecuaciones 1.9. Haciendo un desarrollo de Taylor de las ecuaciones de residuos alrededor del punto \bar{x}_n , truncando los términos superiores al primer orden, y evaluando en $\bar{x} = \bar{x}_{n+1}$ se tiene:

$$\bar{r}(\bar{x}_{n+1}) = \bar{r}(\bar{x}_n) + \nabla \bar{r}(\bar{x}_n)(\bar{x}_{n+1} - \bar{x}_n)$$
 (1.10)

donde $\nabla \bar{r}(\bar{x}_n)$ es la matriz jacobiana del sistema \mathbb{J} evaluada en el punto \bar{x}_n , cuyo elemento J_{ij} debe evaluarse como $J_{ij} = \frac{\partial r_i}{\partial x_j}$. Suponiendo que \bar{x}_{n+1} tiende a la raíz buscada se ha de cumplir que $\bar{r}(\bar{x}_{n+1}) = 0$. Sustituyendo en 1.10 y operando algebraicamente se llega a la siguiente expresión:

$$\bar{r}(\bar{x}_n) = -\mathbb{J}(\bar{x}_n)(\bar{x}_{n+1} - \bar{x}_n) \tag{1.11}$$

Para hallar la solución \bar{x}_{n+1} simplemente hay que resolver el sistema:

$$\bar{x}_{n+1} = \bar{x}_n - \mathbb{J}^{-1}(\bar{x}_n)\bar{r}(\bar{x}_n)$$
 (1.12)

que es el método de iterativo Newton-Raphson. La principal ventaja de este método es que tiene orden de convergencia cuadrática, pero la desventaja es que para utilizar este método se requiere la construcción de la matriz jacobiana en cada iteración, lo cual es demasiado costoso. Una sencilla aproximación mediante diferencias finitas de primer orden de cada elemento de la matriz jacobiana requiere numerosas evaluaciones. Cada elemento $J_{ij} = \frac{\partial R_i}{\partial x_j}$ puede aproximarse mediante diferencias finitas a primer orden como:

$$J_{ij} \approx \frac{r_i(\bar{x}_j + \Delta \bar{x}_j) - r_i(\bar{x}_j)}{\|\Delta x_j\|} \tag{1.13}$$

donde $\Delta \bar{x}_j$ es un vector que contiene valores nulos en todos sus elementos excepto en el elemento de la posición j, cuyo valor es la diferencia incremental para esa variable j. La construcción de la matriz jacobiana con éste método requiere una evaluación del vector residuo \bar{r} en el punto \bar{x} y luego N_{unk} evaluaciones extras, donde N_{unk} es la cantidad total de incógnitas. Es decir, en total, se requieren $N_{unk} + 1$ evaluaciones. Si bien estas evaluaciones son independientes entre sí y por lo tanto altamente paralelizables, este método requeriría excesivos recursos de cálculo.

Una forma alternativa y elegante de resolver el sistema de ecuaciones planteado en 1.9 es mediante métodos quasi-Newton. La característica principal de estos métodos es que aproximan la matriz jacobiana sin necesidad de realizar evaluaciones extras en todas las iteraciones, y por lo tanto tienen una ventaja fuerte frente al método de Newton-Raphson. Además, en general tienen mayor orden de convergencia que los métodos mediante iteraciones de Picard.

El método de Broyden es uno de estos métodos [7]. La matriz jacobiana \mathbb{B}_n en la iteración n es aproximada mediante una matriz \mathbb{B}_n que se construye solo en función del valor de los vectores incógnitas \bar{x}_{n-1} y \bar{x}_n , de los vectores residuos \bar{r}_{n-1} y \bar{r}_n , y de la matriz de la iteración previa \mathbb{B}_{n-1} :

$$\mathbb{B}_n = \mathbb{B}_{n-1} + \frac{\Delta \bar{r}_n - \mathbb{B}_{n-1} \Delta \bar{x}_n}{\|\Delta \bar{x}_n\|^2} \Delta \bar{x}_n^T$$
(1.14)

8 Introducción

donde $\Delta \bar{r}_n = \bar{r}_n - \bar{r}_{n-1}$ y $\Delta \bar{x}_n = x_n - \bar{x}_{n-1}$. Existe una variante del método, el método Broyden ortonormal [8], que aproxima la matriz \mathbb{B}_n en función de una base vectorial de residuos previos calculados. Este método asegura la convergencia en una cantidad finita de iteraciones para sistemas lineales, (la cantidad de iteraciones requerida es la dimensión de la matriz jacobiana). Ambos métodos tienen convergencia superlineal [9].

Otro métodos quasi-Newton muy utilizados son el método de la secante (chord method)[9] y el método de Shamanskii. El primero calcula la matriz jacobiana solo en la primer iteración y la utiliza sin actualizaciones en el resto de las iteraciones. El segundo también calcula la matriz jacobiana en la primer iteración, y vuelve a calcularla cada m iteraciones. Este método también tiene convergencia superlineal [9].

Existe también un conjunto de métodos conocidos como métodos Newton-Krylov [9] para la resolución del sistema 1.9. Estos métodos no requieren el cálculo de matriz jacobiana (matrix-free methods). Sin embargo, en cada paso de iteración de resolución del sistema no lineal (outer iteration) requieren múltiples iteraciones del método de Krylov (inner iterations, y en cada una de ellas calculan variaciones en las direcciones de descenso seleccionadas, lo cual implica múltiples evaluaciones de funciones. Por este motivo estos métodos resultan altamente costosos.

Notar que los métodos presentados en el presente apartado resuelven el sistema de ecuaciones 1.9 de forma monolítica, y es por este motivo que permiten incluir estrategias para la selección de condiciones de borde prohibidas al método Dirichlet-to-Neumann. Podría pensarse que el método Dirichlet-to-Neumann resuelve un sistema de ecuaciones similar pero solo para ciertas estrategias de condiciones de borde y en forma segregada, actualizando los valores de las variables a medida que avanza en el cálculo. En este caso, los residuos se definirían como la diferencia entre el valor de las variables calculadas en dos iteraciones consecutivas. Para el ejemplo de cálculo de temperaturas analizado en este capítulo, si se comenzara resolviendo el subsistema izquiero, en la iteración n el sistema de ecuaciones a resolver quedaría:

$$\begin{cases}
(r_{q''})_{S1}^1 = (q''_{calc,n})_{S_1} - (q''_{calc,n-1})_{S_1} = \mathcal{N}\left((T_{calc,n-1})_{S_2}\right) - (q''_{calc,n-1})_{S_1} \\
(r_T)_{S2}^1 = (T_{calc,n})_{S_2} - (T_{calc,n-1})_{S_2} = \mathcal{D}\left(\left(q''_{calc,n}\right)_{S_1}\right) - (T_{calc,n-1})_{S_2}
\end{cases} (1.15)$$

donde se ha supuesto que $(T_{guess,n})_{S_1} = (T_{calc,n-1})_{S_2}$, y que $(q''_{guess,n})_{S_2} = (q''_{calc,n})_{S_1}$, empleando las relaciones de continuidad 1.1.

Problemas de evolución

En problemas de evolución la estretegia es permitir que cada subsistema avance por separado acoplando sus resultados mediante las ecuaciones 1.9 solo cada ciertos pasos. Esto se permite porque cada subsistema podría requerir subpasos de evolución diferentes². Notar que no es necesario mantener la misma estrategia de selección de condiciones de borde para cada interfaz a lo largo de la evolución. Las variables que son datos o incógnitas para cada subdominio pueden irse alternando, seleccionando diferentes ecuaciones 1.2 a resolver en diferentes pasos de acople. Debido a la convergencia fuerte de los valores de las variables en las interfaces de acople, el método es incondicionalmente estable a lo largo de la evolución.

1.3. Objetivos y estructura de trabajo

Considerando la motivación y la formulación precedente, queda establecido el siguiente objetivo general de la maestría:

Implementar el acoplamiento fuerte entre modelos dimensionalmente heterogéneos, resolviendo cada subdominio por separado con códigos particulares, e imponiendo la interacción entre ellos sólo mediante condiciones de borde.

La estructura de la tesis es detallada a continuación. En el presente capítulo se han planteado las ecuaciones que surgen al dividir sistemas complejos mediante interfaces con condiciones de borde dinámicas, y se han presentado alternativas numéricas para la resolución de las mismas. En el Capítulo 2 se describe la estrategia para la resolución de problemas acoplados mediante diferentes programas de cálculo. Se presenta la estructura de comunicación definida y se describen las implementaciones necesarias para su funcionamiento. En el Capítulo 3 se muestran algunas aplicaciones de la herramienta estudiada. La primera aplicación es un sistema fluídico cerrado gobernado por fuerzas naturales, que se estudia subdividiéndolo en dos subsistemas, con dos interfaces de acople cada uno. El siguiente sistema de estudio es el vaciado del tanque reflector de un reactor de investigación. Interesa analizar el tiempo de descarga ya que el mismo es diseñado como Segundo Sistema de Parada (SSP). Se abordan distintos modelos multiescala del mismo, para estudiar el detalle fluídico tridimensional en un componente del sistema, acoplando con condiciones de borde dinámicas a modelos cero-dimensionales que representan el resto del sistema. El tercer sistema de análisis es un modelo de redes hidráulicas con múltiples componentes. Con este estudio se busca demostrar la eficiencia de la herramienta en acoples fluidodinámicos de mayor escala. Sobre el final del capítulo se extiende la herramienta a problemas multifísicos que engloban el acoplamiento fuerte de múltiples fenómenos. Se analizan dos ejemplos de acoplamiento

² Distintos subdominios pueden tener diferentes requisitos sobre el parámetro de evolución, dependiendo de la física implicada. Algunos, por ejemplo, podrían experimentar transitorios fluidodinámicos, en los que es de interés mantener por debajo de algún valor ciertos parámetros numéricos (como el número de *Courant*) proporcionales al paso de tiempo. Otros, en cambio, podrían estar siendo resueltos mediante métodos complejos que consumieran elevados recursos temporales, por tanto sería de interés utilizar subpasos evolutivos mayores.

10 Introducción

neutr'onico-termohidr'aulico.

Capítulo 2

Estrategia de acoplamiento

"Construimos demasiadas murallas y no suficientes puentes."

— Sir Isaac Newton, 1643-1727

2.1. Paradigma maestro-esclavo

La estrategia general para la resolución de problemas acoplados mediante el método de descomposición disjunta de dominios es comentada a continuación. Los problemas parciales pertenecientes a distintos subdominios se resuelven con diferentes códigos específicos. Cada uno de estos códigos recibe valores de condiciones de borde y en base a ellos se encarga de calcular el valor de las incógnitas en las interfaces de acople mediante las ecuaciones 1.2. Existe un único programa que acopla los resultados. Este programa se abstrae completamente de la física implicada en cada subsistema. Simplemente recibe los valores para las incógnitas calculados por los diferentes programas y con ellos resuelve el sistema de ecuaciones de residuos 1.7. En base a estos residuos propone¹ nuevos valores para las incognitas en las interfaces de acople y los comunica nuevamente a los demás programas. Este tipo de comunicación utilizado recibe el nombre de maestro-esclavo [10], en el cual existe un programa maestro que tiene el control unidireccional sobre los demás programas, que actúan bajo el rol de esclavos. Además del envío y recepción de valores de variables, son funciones del código maestro el envío de órdenes a sus esclavos de comenzar el cálculo en un dado paso de evolución, reiniciar el cálculo o incluso abortar.

Cabe notar que cada código *esclavo* podría ejecutarse en varios procesos, paralelizando sus cálculos, ya sea mediante memoria compartida como mediante memoria distribuida. Incluso podrían lanzarse diferentes procesos del código *maestro* en la resolución de algún problema. Debido a la complejidad en destinatarios de mensajes,

¹ Esta propuesta reside en el método de resolución de ecuaciones no lineales seleccionado, ver sección 1.2.

cantidades y tipos de variables a compartir, es necesario definir una estrategia clara de comunicación que permita acoplar diversos códigos de manera genérica, segura y eficaz. La estrategia definida es comentada en la siguiente sección.

2.2. Modelos de comunicación

La configuración maestro-esclavo requiere la ejecución de múltiples programas independientes. Al mismo tiempo, cada código podría estar corriendo en forma paralelizada². Debido a esta complejidad es necesario planificar la estrategia de comunicación considerando la distribución del cálculo en múltiples procesadores, con el objetivo de no perder generalidad en la herramienta desarrollada. Los modos de comunicación implementados son los siguientes:

- Paso de mensajes: este modo es implementado para comunicar procesos de programas en los cuales es posible modificar los códigos fuente.
- Lectura y escritura de archivos de entrada y salida: este modo es implementado para comunicar procesos de programas en los cuales no es posible modificar los códigos fuente.

En ambos casos los programas esclavos se comunican solo con el programa maestro. Si bien estos tipo de comunicaciones remotas son más lentas que las comunicaciones locales, en general su latencia es despreciable frente al tiempo de cálculo de los procesos esclavos.

Paso de mensajes

En sistemas de memoria distribuida, el paso de mensajes es un método de programación utilizado para realizar el intercambio de datos entre procesos [11]. El paso de mensajes involucra la transferencia de datos desde un proceso que envía a otro proceso que recibe. El proceso que envía, necesita conocer la localización, el tamaño y el tipo de los datos, así como el proceso destino.

Estas funcionalidades se implementaron siguiendo el protocolo del estándard Interfaz de Paso de Mensajes (MPI por sus siglas en inglés, Message Passing Interface). MPI es una especificación de paso de mensajes aceptada como estándar por todos los fabricantes de computadores. El objetivo principal de MPI es proporcionar un estándar para escribir programas (lenguajes C, C++, texttt) con paso de mensajes. De esta forma,

² En general, cada programa *esclavo* es un programa que ya ha sido utilizado y validado para algún tipo de cálculo. Si el código está paralelizado, en base a estudios de *speedup* se podría tener cierta experiencia en su modo de ejecución óptimo para alguna tarea dada. Esta ejecución podría requerir múltiples nodos en un clúster, por ejemplo.

se pretende mejorar la portabilidad, el rendimiento, la funcionalidad y la disponibilidad de las aplicaciones.

Se utilizaron dos implementaciones alternativas. En la primera, cada código esclavo, así como el código maestro, es ejecutado de manera independiente en uno (SISD por sus siglas en inglés, Single Instruction, Single Data) o múltiples procesos (SIMD por sus siglas en inglés, Single Instruction, Multiple Data). El código maestro publica una serie de puertos a los cuales cada código esclavo puede conectarse³. Una vez aceptadas las conexiones, los programas pueden intercambiar mensajes con él siguiendo una lógica preestablecida. Cuando ya no es necesario que los programas continúen comunicándose, se cierran las conexiones.

En la otra implementación, todos los programas son ejecutados al mismo tiempo en uno (MISD por sus siglas en inglés, Multiple Instruction, Single Data) o varios procesos (MIMD por sus siglas en inglés, Multiple Instruction, Multiple Data). En este tipo de ejecuciones todos los procesos cuentan con un único comunicador original, MPI_COMM_WORLD , y por ello es necesario crear nuevos grupos de procesos y de comunicadores. Una vez establecidos los comunicadores, los programas ya pueden intercambiar mensajes con el código maestro siguiendo la misma lógica que se establecerá para ambos modelos. Si bien esta implementación no es posible para nuevas conexiones una vez que los programas han sido ejecutados, son mucho más seguras, ya que no dependen del éxito de encontrar los puertos requeridos para las conexiones.

Lectura y escritura de archivos de entrada y salida

La comunicación mediante lectura y escritura de archivos se implementó para demostrar la capacidad de acoplar códigos cuyos códigos fuente no son capaces de ser modificados. La idea principal es ejecutar corridas simples del código esclavo administradas desde el código maestro. Para ello el código maestro escribe en el archivo de entrada del programa esclavo todos los parámetros necesarios para la ejecución del cálculo, ordena su ejecución, espera a que este termine y luego realiza una búsqueda de los valores de las variables de interés en archivos de salida. En problemas de evolución, el código maestro debe notificar en el archivo de entrada el parámetro de evolución, así como otros valores de variables de estado del paso previo, ya que cada corrida del código esclavo solo vive para realizar un cálculo entre dos pasos de evolución acoplados.

La ejecución de programas esclavos se implementó de dos formas alternativas. La primera forma es mediante el uso de la función system de la librería de c. Esta función deja al proceso que la ejecuta en pausa hasta que el programa esclavo finaliza, cuando ella retorna algún mensaje de error o de éxito. La ventaja de esto es que no debe

³ Para que los programas puedan encontrar los puertos publicados, es necesario que todos ellos pertenezcan a un mismo servicio de comunicación generado por el *ompi-server*.

implementarse alguna función extra para conocer cuándo leer los archivos de salida del programa esclavo. Sin embargo, no es posible disparar múltiples procesos de un programa mediante la función system desde un proceso que actualemente utiliza MPI. Ésta prohibición es necesaria para controlar el disparo de procesos. Para este tipo de ejecuciones, existe la función MPI_Comm_Spawn de MPI, que se implementó como forma alternativa de ejecución de programas esclavos. Esta función permite especificar la cantidad de procesos de ejecución del programa a disparar. El problema es que la función devuelve el control al programa maestro de forma instantánea, sin esperar a que el código disparado finalice, por lo que, en principio, debe implementarse alguna función extra para saber cuándo es posible leer el archivo de salida.

Es necesario notar que este modelo de comunicación no es tan eficiente como el de intercambio de mensajes, ya que la lectura y escritura de archivos consume mayores recursos de tiempo, por lo que, siempre que fuera posible, es recomendable implementar el otro modelo. Además, requiere la programación de rutinas extras específicas dedicadas a la escritura de archivos de entrada y lectura de archivos de salida de distintos códigos esclavos.

Estructura de comunicación implementada

Se desarrollaron funciones híbridas con la finalidad de cubrir todas las formas de comunicación descriptas en la sección previa. En el caso de comunicación por intercambio de mensajes, la estrategia definida establece comunicaciones siempre entre un único proceso del código maestro, el proceso raíz, y un único proceso de cada código esclavo (sus propios procesos raíces⁴). En el caso de lectura y escritura de archivos y ejecución de programas esclavos, la estrategia definida paraleliza las responsabilidades entre todos los procesos lanzados del código maestro. El esquema 2.1 resume la estrategia de comunicación.

2.3. Códigos maestros utilizados

En este trabajo se utilizaron dos códigos maestros que cumplen con la estrategia de acoplamiento descripta previamente. El primer código maestro utilizado es el código **Coupling** [1] [2] [3]. **Coupling** utiliza los modelos de comunicación por paso de mensaje entre programas ejecutados en modos SISD y SIMD. El código maestro está diseñado de tal forma que los códigos acoplados resuelvan las ecuaciones 1.2 para pares de incógnitas en las inteffaces. Cada par de incógnitas debe contener una variable que corresponda a una condición de borde de tipo *Dirichlet* y otra variable que co-

⁴ Es responsabilidad del código *esclavo* la comunicación de los datos recibidos por el proceso *raíz* a los demás procesos.

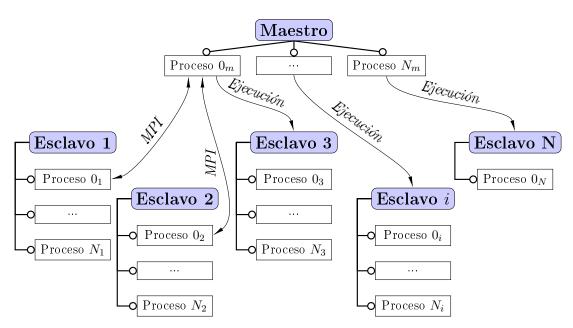


Figura 2.1: Esquema de comunicación entre los programas esclavos y el programa maestro implementado en el acoplamiento de códigos. Los esclavos se comunican solo con el maestro y no intercambian datos entre sí. Se utilizan dos modelos de comunicación diferentes. En el primero, cada código esclavo es comunicado con el código maestro a través de intercambio de mensajes por MPI. Como podrían correr en modo serial o paralelo, solo sus procesos raíces establecen la comunicación con el proceso raíz del programa maestro. En el segundo modelo de comunicación, los códigos esclavos son directamente ejecutados por el programa maestro en uno o varios procesos. En este modelo, la comunicación se establece solo mediante lectura y escritura de archivos.

rresponda a una condición de borde de tipo *Neumann*. Con la idea de extender estas capacidades al acoplamiento de programas en modos MISD y MIMD, al acoplamiento de programas por lectura y escritura de archivos, así como a programas cuyos cálculos no dependieran exclusivamente de variables seteadas como condiciones de borde, sino de otros parámetros generales del sistema, se desarrolló un código más genérico de acoplamiento, el código **Newton** [12]. En los Apéndices A y B se describen las principales características de ambos códigos.

2.4. Arquitectura de acoplamiento montada en códigos *esclavos* comunicados por paso de mensajes

En general, los códigos esclavos son programas de cálculo particulares que no han sido diseñados para mantenerse acoplados a otros códigos. En esta sección se demuestra cómo mediante unas mínimas modificaciones en sus rutinas es posible implementar un acoplamiento eficiente por paso de mensajes.

Las acciones de acoplamiento se reúnen en cuatro instancias diferentes:

- 1. al principio del programa;
- 2. al principio de cada paso de evolución acoplado;
- 3. al finalizar cada paso de evolución acoplado;
- 4. al finalizar el programa.

En cada una de estas instancias el programa esclavo debe llamar a una función específica de acoplamiento. El programador podría definir una nueva variable booleana que a modo de bandera indique cuándo se está realizando un cálculo acoplado para realizar el llamado o evadirlo. Los problemas que no involucran evolución de variables pueden ser tratados como problemas con un solo paso de evolución. A continuación se describen las instancias de acoplamiento.

Acoplamiento en instancia 1: al principio del programa

En esta instancia es necesario establecer la comunicación MPI entre el proceso raíz del código esclavo y el código maestro. Si ambos programas han sido ejecutados en los esquemas SISD o SIMD los pasos a realizar son los siguientes:

- búsqueda del puerto publicado por el el proceso raíz del programa maestro;
- conexión del proceso raíz del programa esclavo a este puerto y creación del comunicador.

Si, en cambio, los programas han sido ejecutados en los modos MISD o MIMD, los pasos a realizar son los siguientes:

- creación de grupo global de procesos;
- creación de subgrupo local de procesos;
- creación de un comunicador dentro del subgrupo previo, necesario para el paso de mensajes dentro del programa;
- creación de un grupo entre el proceso *raíz* del programa esclavo y el proceso *raíz* del programa *maestro*;
- creación de un comunicador en el grupo previo, necesario para el paso de mensajes de acople.

Una vez implementada la comunicación, el código esclavo puede recibir datos generales (como parámetros de evolución iniciales, cantidad de pasos de evolución, cantidad de incógnitas en interfaces de acople, cantidad de interfaces de acople, etc.), y chequear la consistencia con los datos propios del programa. Si es necesario, los datos locales pueden ser cambiados notificando al usuario.

Acoplamiento en instancia 2: al principio de cada paso de evolución acoplado

La estrategia de acoplamiento se define entre el parámetro de evolución inicial $t_{coup,0}$ y el parámetro final $t_{coup,N}$, con N+1 pasos de acoplamiento cada $\Delta t_{coup} = \frac{t_{coup,N}-t_{coup,0}}{N}$. La solución para $t_{coup,0}$ es la condición inicial del problema, y es dato para todos los programas. En este paso se llama a la instancia 2, en la cual se recibe valores de condiciones de borde para el primer paso de acoplamiento, en $t_{coup,1}$. En base a estos valores, el programa esclavo resuelve las ecuaciones implicadas en el subdominio correspondiente. Es posible que además utilice subpasos de evolución Δt_{local} locales (como se explicó en el apartado 1.2 **Problemas de evolución**), por lo cual requerirá valores extras para las condiciones de borde en estos pasos. En estos casos, se implementa una estrategia de interpolación de valores entre la solución acoplada previa, y los valores recibidos para el siguiente paso acoplado. Este proceso se repite al principio de cada paso de acople.

Acoplamiento en instancia 3: al finalizar cada paso de evolución acoplado

Una vez resuelto cada Δt_{coup} , el programa esclavo envía al programa maestro los valores de las incógnitas calculadas en las interfaces de acoplamiento. Tras este envío, el

programa queda en espera de la órden para continuar. Mientras, el programa maestro recepciona los valores de las incógnitas calculados por los demás códigos esclavos. Con estos valores resuelve las ecuaciones de residuos 1.9. Si el módulo del residuo cae por debajo de cierta tolerancia prefijada el código maestro acepta los resultados y envía a sus esclavos la órden de continuar con el cálculo. En caso contrario, puede enviarles la órden de volver a calcular el mismo paso de acoplamiento, o incluso de abortar el cálculo.

La Figura 2.2 esquematiza lo comentado para un caso sencillo en que se acoplan dos programas esclavos al programa maestro. En este ejemplo, las variables x, y son las incógnitas en las interfaces de acople. La estrategia definida consiste en imponer al primer subdominio un valor guess para x y al segundo subdominio un valor guess para y. Maestro es el programa que se ocupa de proponer estos valores guess y de enviarlos a los esclavos. El programa Esclavo 1 resuelve cada paso de evolución acoplado en función del valor x_{guess} recibido, y envía a Maestro el valor y calculado a partir de él. El programa Esclavo 2 calcula x en función de y_{guess} y también envía el resultado a Maestro. Maestro entonces resuelve las ecuaciones de residuos, y decide si los resultados están convergidos o si es necesario continuar con las iteraciones.

Acoplamiento en instancia 4: al finalizar el programa

Antes de finalizar el programa, es necesario cerrar las conexiones, liberar los grupos y los comunicadores establecidos. Cada programa *esclavo* debe recibir una order para ejecutar estas acciones.

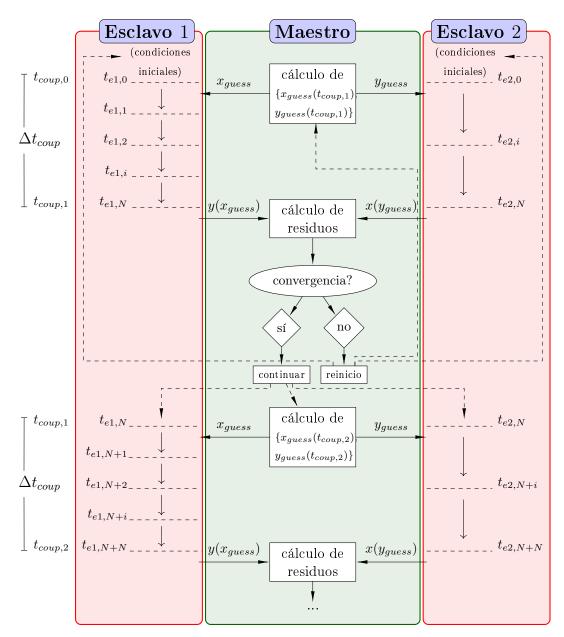


Figura 2.2: Esquema de acoplamento entre el programa maestro y los programas esclavos. En el ejemplo, cada código esclavo resuelve ecuaciones diferenciales en distintos subsitemas. Estos subsistemas están acoplados entre sí en alguna interfaz en las que las variables $\{x,y\}$ son incógnitas. Los cálculos se acoplan cada Δt_{coup} , pero cada programa utiliza subpasos de cálculos locales. El código **Esclavo 1** inicia recibiendo como guess para el tiempo $t_{coup,1}$ la variable x_{quess} . El valor de x_{quess} utilizado en los pasos intermedios de cálculo es simplemente una interpolación entre la condición incial y el valor recibido. El código Esclavo 2 recibe alternativamente como guess para el tiempo $t_{coup,1}$ la variable y_{guess} . Al finalizar Δt_{coup} ambos programas devuelven al programa Maestro las variables conjugadas calculadas. Maestro computa los residuos entre los valores guess previamente propuestos y los valores recibidos. Si el residuo no supera cierta tolerancia prefijada, envía la órden de reinicio a cada programa esclavo, para volver a calcular el mismo paso de acoplamiento, tras lo cual enviará nuevos valores guesses propuestos. En caso contrario, cuando los resultados convergen, envía la órden de continuación, y ambos esclavos prosiguen con el cálculo. Notar que en problemas sin evolución, el proceso es similar, pero todos los programas calculan un único paso temporal ficticio. Es necesario resaltar que el esquema también aplica para el caso de comunicación entre programas mediante lectura y escritura de archivos, en el que de cada programa esclavo solo vive durante cada Δt_{coup} .

Capítulo 3

Ejemplos de aplicación

"The City's central computer told you? R2-D2, you know better than to trust a strange computer."

— C-3PO, from Star Wars

3.1. Movimiento por fuerza boyante en un circuito cerrado

Presentación del problema

Como primer ejemplo se presenta un sistema que se estudia analizándolo en dos subsistemas separados, definiendo dos interfaces de acople, y en cada una de ellas dos pares de variables dinámicas. El primer subsistema modela un fluido en un tanque de paredes adiabáticas y con fuente interna de energía. El segundo subsistema representa un circuito en el que el fluido transfiere energía en un intercambiador de calor para bajar su temperatura. Ambos se comunican mediante dos conexiones, una ubicada en la parte inferior y la otra en la parte superior, definiendo un circuito cerrado en el que el flujo queda completamente dominado por convección natural. El sistema completo modela el movimiento de un fluido en régimen de convección natural a través de una fuente fría de neutrones alojada próxima al núcleo de un reactor de investigación [13]. En la Figura 3.1 puede apreciarse un diagrama del sistema.

En cada interfaz de acople existen incógnitas de velocidades, fuerzas, temperatura y flujo de calor. En el caso de las velocidades la estrategia implementada es definir una variable integral, el caudal volumétrico, que servirá como una de las variables de acoplamiento¹. En el caso de las fuerzas se utilizan valores promediados para la fuerza

¹ Cuando se utilizan variables integrales o promediadas para el acoplamiento, es necesario definir una estrategia extra en el subdominio que la recibe. Como cada subproblema solo queda bien definido si la condición de borde está dada sobre todos los puntos del borde, estos valores deben distribuirse

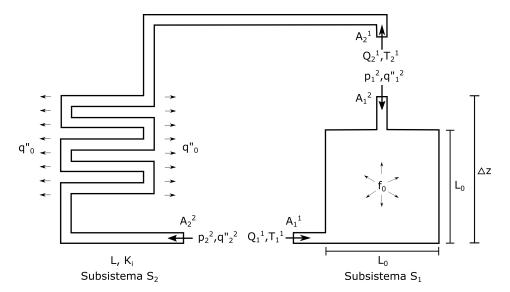


Figura 3.1: Modelo de la funete fría analizada. El subsistema de la izquierda es un intercambiador de calor y se estudia con un código cero-dimensional. El modelo de la derecha es una cavidad con una fuente de energía interna y se estudia con un código bi-dimensional. El sistema completo es abordado con una estrategia de acoplamiento mediante condiciones de borde dinámicas. En el esquema se ejemplifica una de las elecciones posibles para las variables que son datos en cada subsistema.

normal (presión). Las fuerzas tangenciales se consideran nulas bajo la hipótesis de que son despreciables en las interfaces de acople. Esta hipótesis es correcta cuando el flujo es paralelo, y por ello se selecciona como interfaz de acople aquella que se corresponda con el perfil de velocidades lo más plano posible, lejos de las curvas. Los valores de temperatura de acople también corresponden a valores promediados en la interfaz, y el flujo de calor corresponde al flujo integral a través de ella. En los subsistemas bidimensionales, los perfiles de velocidadades y temperaturas construidos a partir de las variables recibidas se consideran planos, bajo la hipótesis de flujo paralelo. Con esta estrategia, existen cuatro incógnitas en cada interfaz de cada subsistema. Considerando los dos subsistemas, existen en total dieciseis incógnitas. Por lo tanto el sistema queda definido por ocho ecuaciones de continuidad de campos de variables y otras ocho ecuaciones de residuos que relacionan las incógnitas de forma similar a la que se presentó en la sección 1.2.

Las ecuaciones de continuidad en las interfaces implican que:

considerando algún perfil. Por ejemplo, para el caso del subdominio que recibe un valor de caudal, y está modelado con ecuaciones bi-dimensionales, necesita definir un perfil de velocidades a lo largo de toda la sección de acople. La definición del perfil se basa en alguna hipótesis que la persona que está modelando considera adecuada conforme a la física del problema. Este paso debe analizarse con cuidado ya que los resultados del acoplamiento dependen de ello.

$$\begin{cases}
Q_1^1 &= Q_2^2 \\
Q_1^2 &= Q_2^1 \\
p_1^1 &= p_2^2 \\
p_1^2 &= p_2^1 \\
T_2^1 &= T_2^2 \\
T_2^2 &= T_2^1 \\
q_2^2 &= -q_2^2 \\
q_2^2 &= -q_2^2 \\
q_2^2 &= -q_2^2
\end{cases} \tag{3.1}$$

donde Q es caudal, P es presión, T es temperatura y q" es flujo de calor. Notar que el subíndice en cada variable refiere a la numeración global del subsistema, y el supraíndice indica el número de interfaz local, como se convino previamente en el Capítulo 1. Al evaluar los residuos en cada interfaz, se genera una ecuación no lineal por cada incógnita en cada interfaz. Para que las ecuaciones queden bien planteadas se selecciona solo una de las relaciones para el par presión-caudal y solo una para el par temperatura-flujo de calor en cada interfaz. Así entonces, entre las dos interfaces del subsistema 1 se generan cuatro ecuaciones de residuos 2 del tipo $(R_m)_i^l = 0$:

$$\begin{cases}
(R_{p,Q})_1^1 (Q_1^1, p_1^1, T_1^1, Q_1^2, p_1^2, T_1^2) &= 0 \\
(R_{T,q"})_1^1 (Q_1^1, T_1^1, q_1^{"1}, Q_1^2, T_1^2, q_1^{"2}) &= 0 \\
(R_{p,Q})_1^2 (Q_1^1, p_1^1, T_1^1, Q_1^2, p_1^2, T_1^2) &= 0 \\
(R_{T,q"})_1^2 (Q_1^1, T_1^1, q_1^{"1}, Q_1^2, T_1^2, q_1^{"2}) &= 0
\end{cases}$$
(3.2)

y entre las dos interfaces del subsistema 2 se generan otras cuatro ecuaciones de residuos:

$$\begin{cases}
(R_{p,Q})_{2}^{1} (Q_{2}^{1}, p_{2}^{1}, T_{2}^{1}, Q_{2}^{2}, p_{2}^{2}, T_{2}^{2}) &= 0 \\
(R_{T,q^{"}})_{2}^{1} (Q_{2}^{1}, T_{2}^{1}, q_{2}^{"}, Q_{2}^{2}, T_{2}^{2}, q_{2}^{"}) &= 0 \\
(R_{p,Q})_{2}^{2} (Q_{2}^{1}, p_{2}^{1}, T_{2}^{1}, Q_{2}^{2}, p_{2}^{2}, T_{2}^{2}) &= 0 \\
(R_{T,q^{"}})_{2}^{2} (Q_{2}^{1}, T_{2}^{1}, q_{2}^{"}, Q_{2}^{2}, T_{2}^{2}, q_{2}^{"}) &= 0
\end{cases}$$
(3.3)

Notar que según la estrategia de acoplamiento seleccionada, algunas de las dependencias pueden anularse. En la Figura 3.1 se presenta una estrategia en la que las condiciones de borde dinámicas son de tipo de tipo Dirichlet para la interfaz inferior de la cavidad y la interfaz superior del intercambiador de calor, y de tipo de tipo Neumann para las restantes. Como el circuito es cerrado es necesario proveer un valor de referencia para la presión. En la formulación desarrollada se fija un valor de presión aritrario en la interfaz superior del intercambiador de calor, por lo que la ecuación

² Cada ecuación de residuo relaciona las incógnitas según el modelo aplicado. En $R_{p,Q}$ se considera dependencia entre el caudal Q, la presión p y la temperatura T, y en $R_{T,q}$ se considera dependencia entre el caudal Q, la temperatura T y el flujo de calor q.

 $(R_{p,Q})_2^1 = 0$ queda descartada, y es sustituida por la siguiente:

$$p_2^1 = 0.$$

Subsistemas de estudio

Los parámetros del modelo del intercambiador de calor son los siguientes: flujo de calor por unidad de superficie q_0 " = $-2 \cdot 10^5 W/m^2$, longitud de cañerías L=30~m, sumatoria de coeficientes de pérdida de carga concentrada $\sum K_i=1,72$, rugosidad de cañerías $\epsilon=0,5\cdot 10^{-3}~m$. Las áreas de las interfaces de acople son $A_2^1=A_2^2=0,03~m^2$. La altura total Δz de este subsistema es equivalente a la de la cavidad bidimensional. La evolución de las variables $\{p,Q,T,q^*\}$ en el subsistema se calcula mediante un código cero-dimensional que resuelve ecuaciones de pérdida de carga en una red hidráulica con flujo turbulento [14] y de transferencia de energía en un intercambiador de calor con flujo constante [15]:

$$\begin{cases}
p_2^1 + \rho g \Delta z &= p_2^2 + \rho_{\frac{1}{2}} \left(\frac{Q_1^1}{A_2^1}\right)^2 \left(\frac{f_D L}{D} + \sum_i K_i\right) \\
T_2^2 &= T_2^1 + 2 \frac{q_0^{"} L}{\frac{D}{2} \frac{Q_1^1}{A_2^1} \rho c_p}
\end{cases} (3.4)$$

donde f_D es el factor de Darcy de pérdida de carga distribuida y D es el diámetro de la tubería. En este modelo se supone que el flujo de calor es nulo en la dirección axial en cada interfaz de acople. Esta aproximación es correcta ya que las interfaces se seleccionaron lejos de fuentes y sumideros, donde los gradientes de temperatura son despreciables. Con este modelo, ninguna de las dos ecuaciones puede recibir valores de contorno Dirichlet en ambas interfaces, ya que los valores de caudal y temperatura en una interfaz determinan el valor en la otra. Por lo tanto, en la estrategia de acoplamiento, la primera ecuación debe tener, o bien ambos contornos con condiciones de tipo Neumann, o bien uno con condición de tipo Neuman y otro con condición de tipo Dirichlet. La segunda ecuación debe tener uno de los bordes con condición de tipo Dirichlet y otro con condición de tipo Neumann. Esta condición es necesaria a pesar de que el flujo de calor recibido no va a ser utilizado, basado en la hipótesis de que es despreciable. Si el flujo de calor fuera efectivamente apreciable, debería cambiarse el modelo en la ecuación planteada.

La cavidad bidimensional se modela con $L_0=0.3~m$, y $A_1^1=A_1^2=0.03~m^2$. El fluido de trabajo es agua $(\rho_0=10^3~Kg/m^3,~\mu=6\cdot 10^{-4}~Kg/ms,~c_p=4184~J/KgK,~k=0.64~W/mK,~\beta=0.44\cdot 10^{-3}K^{-1})$ con fuente interna $f_0=10^6~W/m^3$. La evolución de las variables $\{p,Q,T,q^*\}$ en este subsistema se calcula resolviendo las ecuaciones de Navier-Stokes [16] y de transporte de energía [15]. Se utiliza la aproximación de Boussinesq considerando variaciones de densidad solo en el término de fuerza volumétrica:

$$\begin{cases}
\frac{\partial \bar{u}}{\partial t} + (\bar{u} \cdot \nabla)\bar{u} + \frac{\nabla p}{\rho_0} - \nabla \cdot \left[(\nu + \nu_T) \left(\nabla \bar{u} + \nabla \bar{u}^T \right) \right] \\
- (1 - \beta(T - T_{ref})) \bar{g} = 0 \\
\nabla \cdot \bar{u} = 0
\end{cases}$$

$$\frac{\partial T}{\partial t} + (\bar{u} \cdot \nabla)T = 0 - \frac{k}{\rho_0 c_p} \Delta T = \frac{f_0}{\rho_0 c_p}$$
(3.5)

donde ρ_0 es la densidad del fluido a la temperatura de referencia T_{ref} .

Las ecuaciones (3.5) se resuelven mediante una formulación de elementos finitos, con elementos lineales para aproximar los campos de presiones, velocidades y temperaturas, estabilizando con los métodos SUPG [17] y PSPG [18]. El método SUPG ($Streamline\ Upwind\ Petrov-Galerkin$) se utiliza para estabilizar problemas de transporte con alto número de $Peclet\ (Pe)$. El Pe es un número adimensional que relaciona la velocidad de advección de un flujo y la velocidad de difusión, y está relacionado con el número de $Reynolds\ (Re)$. En las ecuaciones de Navier-Stokes, el método estabiliza las evoluciones con alto Re, y consiste en la adición de una difusividad extra en la dirección de las líneas de corriente. El método PSPG (Pressure Stabilizing Petrov-Galerkin) se utiliza para evadir la condición LBB, que básicamente impone restricciones sobre los espacios de elementos utilizados en el problema de Stokes.

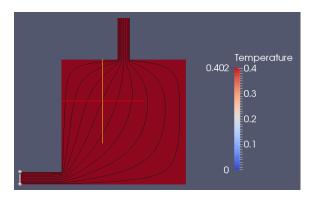
Las paredes imponen condiciones de no deslizamiento para las ecuaciones de Navier-Stokes y de flujo de energía nulo para la ecuación de energía. En las interfaces de acople, deben definirse una serie de condiciones de borde. En las ecuaciones de Navier-Stokes, en cada interfaz pueden setearse valores de velocidades normales, suponiendo velocidades tangenciales nulas (bajo la hipótesis de flujo paralelo), o valores de fuerzas normales (presión), suponiendo que las fuerzas tangenciales son nulas. En la ecuación de energía, cada borde necesita o bien un perfil de temperaturas o bien un perfil de flujo de calor. Los cálculos se realizaron implementando diferentes estrategias y verificando que los mismos convergieran.

La malla de cálculo se genera con **Gmsh** [19] y se discretiza el dominio en 43874 elementos triangulares con un tamaño medio de arista de $\Delta x \approx 0,005m$.

Como se mencionó previamente, no existe necesidad de que ambos códigos utilicen el mismo paso temporal de cálculo. Sin embargo en ambos modelos se utiliza $\Delta t = 0.01s$, debido a que ninguno requiere una mayor discretización temporal.

Los cálculos cero-dimensionales se realizan con un programa escrito para este propósito. Los cálculos bi-dimensionales se realizan con **Par-GPFEP** [20] [21]. Las modificaciones necesarias para implementar el acoplamiento de **Par-GPFEP** son comentadas en el Apéndice C.

Resultados del cálculo



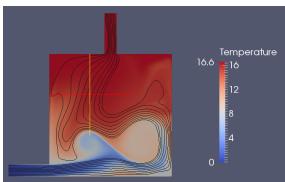
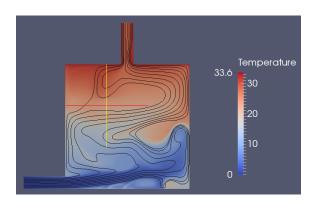


Figura 3.2: t=0 s

Figura 3.3: t=40 s

Figura 3.4: Evolución del fluido dentro de la cavidad bidimensional con fuente interna. El número de Richardson del fluido Ri = 28,34. Pueden apreciarse las líneas de corriente que se establecen al comienzo de la simulación.



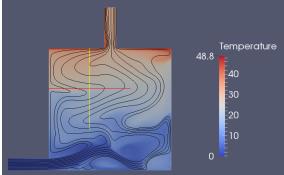


Figura 3.5: t=80 s

Figura 3.6: t=250 s

Figura 3.7: Evolución del fluido dentro de la cavidad bidimensional con fuente interna. El número de Richardson del fluido Ri = 28,34. Pueden apreciarse las líneas de corriente serpenteantes y la estratificación del fluido alcanzando un estado estacionario.

Las condiciones iniciales del sistema son estáticas y sin gradientes de temperatura. A medida que evoluciona el fluido comienza a incrementar su temperatura en la cavidad y a circular por fuerza boyante. El régimen del fluido depende del número adimensional de Richardson Ri, [22], que representa la relación entre las fuerzas boyantes y las fuerzas inerciales. Con los parámetros del subsistema bidimensional el Ri del fluido queda definido en Ri = 28,34. Como este valor es alto, el fluido se estratifica en capas de diferentes temperaturas. Las líneas de corrientes serpentean entre la entrada y la salida, manteniendo corrientes paralelas horizontales. En las Figuras 3.4 y 3.7 puede observarse la evolución de las líneas de corriente y del campo de temperatura en la cavidad bidimensional.

Análisis de métodos de resolución del sistema de ecuaciones de residuos

Se exploran diferentes métodos numéricos para resolver el sistema de ecuaciones de residuos presentado en 3.2 y 3.3. En la Figura 3.8 puede apreciarse la cantidad de evaluaciones requeridas por cada método para disminuir los residuos debajo de cierta tolerancia prefijada, para cada paso temporal. El método de *Newton* calcula la matriz jacobiana en cada iteración. Este cálculo se realiza con diferencias finitas a primer órden y por lo tanto requiere 1 evaluación de los residuos en el punto inicial, y 8 evaluaciones extras para el cálculo de cada diferencia finita. En total son 9 evaluaciones extras. Puede observarse que la cantidad de iteraciones del método para converger es en promedio una sola, ya que en general utiliza 10 evaluaciones en cada paso temporal.

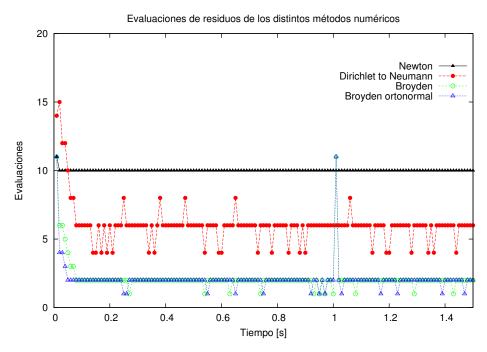


Figura 3.8: Evaluaciones de residuos requeridas por diversos métodos numéricos para resolver los sistemas de ecuaciones planteados en el problema doblemente acoplado descripto de la fuente fría de neutrones.

Los métodos quasi-Newton inicializan la matriz jacobiana sólo en el primer paso temporal, y luego utilizan aproximacionas económicas de la misma. Cada cierta cantidad de pasos temporales pueden reinicializar la matriz también mediante diferencias finitas. En los modelos realizados se utiliza reinicialización cada 100 pasos temporales, y por lo tanto la primera reinicialización se efectúa en el paso 101. En promedio estos métodos requieren dos iteraciones por cada paso temporal, además de las 9 llamadas extras a códigos en cada paso de reinicialización. Los métodos Broyden y Broyden ortonormal tinen comportamiento similar y demuestran ser más eficientes que el método clásico. El método Dirichlet-to-Neumann es el que mayor cantidad de iteraciones

necesita por cada paso temporal, excediendo el doble de los pasos requeridos por los métodos quasi-Newton.

3.2. Análisis del segundo sistema de parada de un reactor de investigación

Presentación del problema

El Departamento de Mecánica Computacional de CNEA tuvo a cargo el análisis del segundo sistema de parada (SSP) del reactor RA-10. El SSP consiste en el accionamiento del vaciado del tanque reflector. El drenado del material reflector (agua pesada) disminuye drásticamente la reactividad, apagando el reactor. La tarea consistió en verificar si el diseño cumple con el criterio de éxito, a saber, completar el 55 % del vaciado en un tiempo inferior a los 15 segundos, ante una falla simple del sistema (falla de apertura de cualquiera de las válvulas). Este requerimiento pudo verificarse tras el análisis [23].

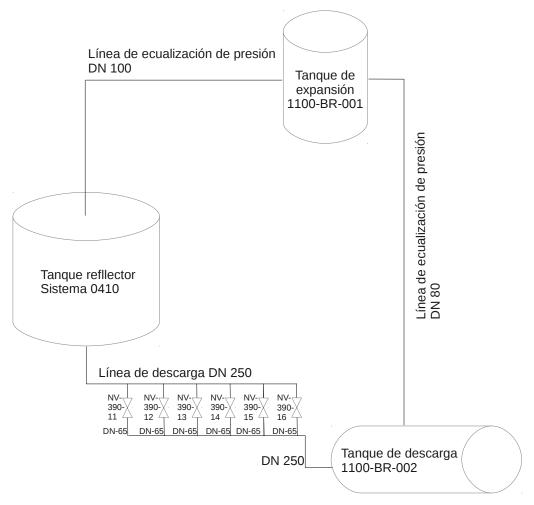


Figura 3.9: Esquema del segundo sistema de parada del reactor RA10.

La Figura 3.9 esquematiza el SSP. En el mismo pueden destacarse tres grandes subsistemas: el tanque del reflector, la red hidráulica de descarga y la red hidráulica de ecualización de presiones. En operación normal del reactor las válvulas que pueden observarse en la red hidráulica permanecen cerradas, y el agua pesada rellena las cañerías y el tanque de reflector. El resto del sistema es rellenado con gas Helio, excepto una porción del tanque de expansión que también permanece rellena con líquido. Cuando es accionado el SSP se abren las válvulas y el líquido comienza a drenar hacia el tanque de descarga, acelerado por la fuerza gravitatoria. Asimismo, el Helio circula en el mismo sentido en el resto del sistema, rellenando el volumen desplazado de líquido.

El análisis del problema completo hubiera demandado elevados recursos computacionales debido a los requerimientos de malla. Por ello se propuso desarrollar un modelo multiescala del sistema, desacoplándolo en subsistemas que pudieron estudiarse por separado con estrategias de acoplamiento mediante condiciones de borde apropiadas. El SSP del RA10 se dividió en tres subsistemas:

- Subsistema del tanque del reflector,
- Subsistema de la red hidráulica de descarga,
- Subsistema de la red hidráulica de ecualización de presiones.

En el trabajo presentado los subsistemas se acoplaron mediante una estrategia de acoplamiento débil [24] [25]. Durante el trabajo se realizaron tareas de validación de las herramientas de cálculo. Para ello se estudió un sistema similar para el que se conocían datos experimentales de tiempo de vaciado. Estos datos sirvieron para contrastar los resultados obtenidos con las herramientas de cálculo. El sistema analizado fue el tanque del reflector del *mockup* del reactor OPAL, montado por INVAP en San Carlos de Bariloche, [26].

Debido a que el mockup del OPAL está abierto a la atmósfera, no cuenta con línea de ecualización de presiones y por lo tanto no se consideró en el modelo.

En un estudio [27] se analizó el detalle fluídico tridimensional en el tanque reflector durante la descarga, modelando con ecuaciones cero-dimensionales la pérdida de carga en la red hidráulica y acoplando los subsistemas de forma débil. En el estudio aquí presentado se analiza con mayor detalle la distribución de caudales a través del arreglo de válvulas, modelando el comportamiento del resto del sistema con ecuaciones cero-dimensionales. El propósito de este estudio es investigar si existe algún efecto que podría no estar siendo considerado en el otro modelo.

Subsistemas de estudio

Se proponen dos subsistemas de estudio: el primero incluye el tanque del reflector acoplado a una porción de la red hidráulica en la descarga, y el segundo modela el

arreglo de válvulas. Ambos están conectados a través de una sección de la tubería, en la cual quedan acoplados los valores de velocidades y fuerzas. La estretegia implementada es similar a la utilizada en 3.1 ya que se utilizan como variables de acoplamiento el caudal volumétrico y la presión promedio. Las fuerzas tagenciales se consideran nulas. A fines de cumplir con esta hipóteisis, la interfaz de acople se selecciona lejos de los codos. El subsistema tanque del reflector tiene como incógnitas la presión p_1^1 y el caudal Q_1^1 en la interfaz de acople I_1^1 . Asimismo, el subsistema arreglo de válvulas tiene como incógnitas p_2^1 y Q_2^1 en I_{2_1} . Las ecuaciones de continuidad implican que:

$$\begin{cases}
 p_1^1 = p_2^1 \\
 Q_1^1 = Q_2^1
\end{cases}$$
(3.6)

Se utiliza la siguiente estrategia: condiciones de borde de tipo *Neumann* en la interfaz de acople para el subsistema tanque del reflector, y condiciones de borde de tipo *Dirichlet* para el subsistema arreglo de válvulas³. En base al caudal recibido en este subsistema se calcula un perfil de velocidades. Las ecuaciones de residuos quedan entonces:

$$\begin{cases}
(R_{p,Q})_1^1 (p_1^1) = 0 \\
(R_{p,Q})_2^1 (Q_2^1) = 0
\end{cases}$$
(3.7)

El primer subsistema se analiza con ecuaciones cero-dimensionales, realizando balances de masa y energía. La evolución de la altura h de la superficie libre en el tanque del reflector queda modelada a través de la siguiente ecuación [28]:

$$\ddot{h}h + \frac{\dot{h}^2}{2} \left(1 - \left(\frac{A_T}{A_D} \right)^2 \right) + g\Delta h_{red} + \ddot{h}l_D = \frac{p_{atm} - p_1^1}{\rho} + \Delta \hat{u}$$
 (3.8)

donde p_1^1 es la presión en la interfaz de acople, que se recibe como dato de contorno, A_T es la área transversal del tanque del reflector, A_D es la sección transversal de la línea de descarga, Δh_{red} es la altura total de la columna de líquido en el subsistema, l_D es la longitud total de cañerías en el subsistema, p_{atm} es la presión sobre la superficie libre, y ρ es la densidad del agua. Δu representa la pérdida de carga por unidad de masa y puede modelarse como:

$$\Delta u = \frac{1}{2} v_D^2 \left(\frac{f_D l_D}{D} + \sum_i K_i \right) \tag{3.9}$$

donde v_D es la velocidad del fluido en la línea de descarga, (que puede escribirse en

³ Se podrían haber definido otras estrategias. La estrategia implementada permite resolver las ecuaciones en ambos subdominios de una forma cómoda. En el modelo tri-dimensional, por ejemplo, el valor de caudal recibido es útil para construir valores para las condiciones de borde del modelo turbulento utilizado.

Parámetro	Valor
A_T	$5.30 \ m^2$
A_D	$0.05 \ m^2$
Δh_{red}	h+4.98 m
l_D	11.98 m
p_{atm}	92000 Pa
ρ	998 Kg/m^{3}
D	$0.254 \ m$
$\sum_{i} K_{i}$	1.13

Tabla 3.1: Parámetros del subsistema del tanque del reflector con acople de sección de red hidráulica

términos de \dot{h}), $\frac{f_D*l_D}{D}$ es el factor de pérdida de carga distribuida en las tuberías, (en función del factor de Darcy f_D , la longitud de tuberías l_D y el diámetro de las mismas D) y $\sum_i K_i$ es la sumatoria de factores de pérdida de carga concetrada. CB

La Tabla 3.1 reúne los parámetros del subsistema. Los datos geométricos pueden consultarse en las referencias [26]. El factor de pérdida de carga concentrada fue calculado en función de estos datos geométricos [14], e incluye la contracción abrupta en la unión entre el tanque y la red hidráulica, y tres codos de 90° presentes en ella, previos al arreglo de válvulas.

Una vez resuelta la ecuación (3.8) para un dado valor de tiempo, el caudal de descarga Q_1^1 puede calcularse simplemente como:

$$Q_1^1 = -\dot{h}A_D (3.10)$$

El subsistema arreglo de válvulas es modelado con una malla tridimensional de elementos tetraédricos realizada en Salomé [29]. El caudal ingresa a través del extremo superior y se reparte entre los múltiples caños que comunican los colectores. En operación normal del reactor cada uno de ellos está bloqueado mediante una válvula esférica, y del otro lado las cañerías están rellenas de gas, pero durante el accionamiento del sistema de parada las mismas se abren dejando pasar libremente al fluido. Las válvulas esféricas instaladas no presentan pérdidas de carga concentrada y por lo tanto no son modeladas. Como es de interés el análisis ante falla simple del sistema, se supone que una de las válvulas no abre y por ello ese caño tampoco se modela. En los primeros cálculos se supone que la válvula en falla es la ubicada en la última rama del arreglo. Como otra simplificación del problema se supone que inicialmente el agua rellena todas las cañerías en forma estática. Más adelante se estudia la validez de éstas aproximaciones. Los datos dimensionales de las cañerías pueden consultarse en las referencias [26].

Debido a que el régimen del fluido es turbulento durante la mayor parte de la

descarga, y una simulación DNS demandaría elevados recursos computacionales, se utiliza un modelo de turbulencia de tipo RANS para modelar la fricción interna del fluido. El modelo utilizado es el modelo $\kappa - \epsilon$ realizable, en el que las ecuaciones se estabilizan mediante un método de control de coeficientes [30]. El sistema de ecuaciones resultantes en el segundo subsistema es:

$$\begin{cases}
\frac{\partial \bar{U}}{\partial t} + (\bar{U} \cdot \nabla)\bar{U} + \frac{\nabla P^*}{\rho} - \nabla \cdot \left[(\nu + \nu_T) \left(\nabla \bar{U} + \nabla U^T \right) \right] - \bar{f} &= 0 \\
\nabla \cdot \bar{U} &= 0 \\
\nu_T - c_\mu \frac{\kappa^2}{\epsilon} &= 0
\end{cases} \\
\frac{\partial \kappa}{\partial t} + (\bar{U} \cdot \nabla)\kappa - \frac{c_\mu}{2} \kappa^2 \epsilon \left| \nabla \bar{U} + \nabla \bar{U}^T \right|^2 - \nabla \cdot \left(c_\mu \frac{\kappa^2}{\epsilon} \nabla \kappa \right) + \epsilon &= 0 \\
\frac{\partial \epsilon}{\partial t} + (\bar{U} \cdot \nabla)\epsilon - \frac{c_1}{2} \kappa \left| \nabla \bar{U} + \nabla \bar{U}^T \right|^2 - \nabla \cdot \left(c_\epsilon \frac{\kappa^2}{\epsilon} \nabla \epsilon \right) + c_2 \frac{\epsilon}{\kappa} &= 0
\end{cases}$$

donde \bar{f} es una fuerza volumétrica, κ es la energía cinética turbulenta, ϵ es la disipación viscosa de energía turbulenta, ν_T es la viscosidad turbulenta y P^* es la presión efectiva del sistema, que se calcula como $P^* = P + \frac{2}{3}\kappa$. Las variables mayúsculas refieren a valores medios estadísticos. Los parámetros de las ecuaciones de transporte de κ y ϵ toman los siguientes valores: $c_{\mu} = 0.09$, $c_1 = 0.126$, $c_2 = 1.92$ y $c_{\epsilon} = 0.07$ [31].

En las ecuaciones de Navier-Stokes, cada borde necesita un perfil de velocidades normales o de fuerzas normales, y otro de velocidades tangenciales o de fuerzas tangenciales [16]. Las condiciones de borde al ingreso de la cañería dependen del valor Q_2^1 impuesto, a partir del cual se define un perfil de velocidades plano del fluido. En base a estas velocidades se calcula un valor para la intensidad turbulenta I_T , y con ella se aproximan los valores de κ y ϵ en la interfaz. En la descarga de la cañería se impone una fuerza normal que depende de la presión atmosférica, despreciando las fuerzas tangenciales. Las ecuaciones de κ y ϵ no requieren condiciones contorno en esta interfaz. Para evitar la resolución de la capa límite en las paredes de las tuberías se implementa un modelo de pared, en el que se reemplaza la misma por una tracción tangencial equivalente a la que realizaría la misma sobre la corriente externa [32]. Este modelo impone condiciones de tipo Dirichlet para κ y ϵ en la frontera en que se impone la ley de pared.

El sistema de ecuaciones (3.11) es resuelto en pasos fraccionados [33] mediante una formulación de elementos finitos con elementos lineales, estabilizada mediante SUPG [17] y PSPG [18]. En el primer paso fraccionado se resuelve el transporte de κ , en el segundo paso se resuelve el transporte de ϵ , y en el último paso se resuelven en forma monolítica las ecuaciones de Navier-Stokes.

Una vez resueltas las ecuaciones es posible calcular el valor de la presión promedio

 $< p_2^1>$ en la interfaz $I_{2_1},$ a partir de los valores $< P_{I_2^1}^*>$ y $<\kappa_{I_2^1}>$ promediados en ella:

$$\langle p_2^1 \rangle = \langle P_{I_2^1}^* \rangle - \frac{2}{3} \langle \kappa_{I_2^1} \rangle$$
 (3.12)

Los cálculos cero-dimensionales se realizan con un programa escrito para este propósito. Los cálculos tri-dimensionales se realizan con **Par-GPFEP**.

Resultados del cálculo

Se realizan cálculos utilizando mallas del modelo tri-dimensional con diferente refinamiento para estudiar la convergencia de los resultados. La primera es una malla con $\Delta x = 0.01m$ y 1145659 de elementos. La segunda es malla tiene $\Delta x = 0.008m$ y 1806202 elementos. La tercera es la malla más fina y tiene $\Delta x = 0.005m$ y 2951259 elementos. Se utiliza $\Delta t = 0.01s$ en los cálculos con las dos primeras mallas y $\Delta t = 0.005s$ en los cálculos con la última malla. Las ecuaciones de residuos se resuelven estudiando diferentes métodos numericos, mediante el método de Broyden ortonormal, con reinicialización de la matriz jacobiana cada 100 pasos temporales. En la Figura 3.10 se reportan los resultados obtenidos para la evolución de los caudales y de las presiones en la interfaz de acople.

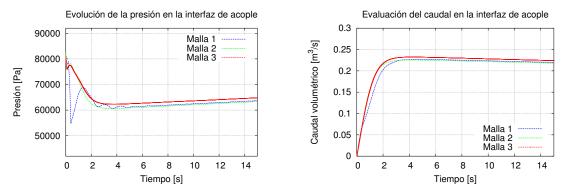


Figura 3.10: Evolución de la presión y del caudal volumétrico en la interfaz de acople entre los dos subsistemas. La presión atmosférica es de 92000 Pa.

En la Figura 3.11 se observa la evolución de la altura de la superficie libre del líquido en el tanque durante los primeros quince segundos obtenida en diferentes cálculos. La curva azul reporta los resultados obtenidos con la malla más gruesa, la curva roja los resultados obtenidos con la malla intermedia y la curva violeta los resultados obtenidos con la malla más fina. La curva verde muestra resultados de análisis estudiando la condición inicial de gas de relleno en las cañerías, que será comentada en la sección 3.2. Las curvas cyan y gris muestran resultados del cálculo del modelo tri-dimensional del tanque con acoplamiento débil al modelo cero dimensional de la red hidráulica [24],

obtenidas sin utilizar modelo de turbulencia, y utilizando el modelo RANS previamente comentado. Comparativamente se muestran también los valores experimentales reportados en la referencia [26].

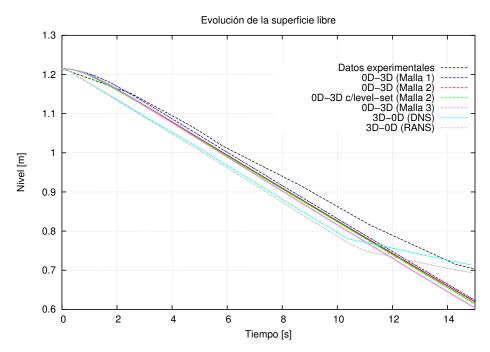


Figura 3.11: Evolución del nivel de líquido en el mockup del tanque del reflector del reactor OPAL ante accionamiento del SSP. La curva negra está construida con datos experimentales proporcionados por INVAP S.E. Las curvas azul, roja, verde y violeta reportan datos calculados mediante diferentes mallas para el modelo tri-dimensional del arreglo de válvulas, con acoplamiento fuerte al modelo cero-dimensional del resto del sistema. Las curvas cyan y gris muestran resultados del cálculo del modelo tri-dimensional del tanque con acoplamiento débil al modelo cero dimensional de la red hidráulica.

Los modelos computacionales predicen un comportamiento dinámico similar al reportado experimentalmente. Durante los primeros segundos de evolución existe una cierta inercia en la descarga que solo es captada por los modelos que describen el detalle en el arreglo de válvulas. Tras este transitorio inicial, todos los modelos predicen una pendiente de vaciado similar. Esta pendiente se corresponde con similares caudales de descarga entre los diferentes modelos, con lo que se verifica que la pérdida de carga total considerada en dos modelos independientes (modelo tri-dimensional del tanque acoplado, y modelo cero-dimensional del tanque acoplado) es similar. La curva experimental presenta ciertas ondulaciones que se deben al efecto que el oleaje en la superficie del líquido genera sobre el punto de medición. Estas variaciones son filtradas en el modelo tri-dimensional del tanque ya que la curva reporta una altura efectiva, calculada a partir del volumen restante de líquido en el tanque. Transcurridos los diez segundos de descarga, existe un quiebre en las curvas del modelo tri-dimensional del tanque. Este quiebre se corresponde al momento en el que las cañerías succionan tanto gas que es posible desacoplar el modelo cero-dimensional de pérdida de carga, basándose en la

hipótesis de que se establece una vena gaseosa entre el punto de succión y el orificio de descarga. Esta hipótesis es conservativa para el objetivo de estudio previsto, ya que si el acoplamiento de la red no fuera realmente despreciable, el tanque se vaciaría a mayor velocidad que la modelada. En el tanque existe un cajón que envuelve la entrada a la red hidráulica y no permite el vaciado más allá de los 60 cm, por lo que el nivel de líquido, que es medido fuera de este cajón, tiende asintóticamente a este valor. Esta dinámica no es considerada en el modelo cero-dimensional del tanque, lo que explica las diferencias entre las curvas en los últimos segundos.

Análisis de sensibilidad de resultados ante válvula en falla

Los cálculos previos se realizaron suponiendo que falla la válvula de la última conexión entre los colectores. Es de interés conocer si existe variación en los tiempos de descarga si la válvula que falla es alguna otra. En la Figura 3.12 se compara la evolución de la superficie libre ante fallas en la primera, la tercera y la sexta válvula.

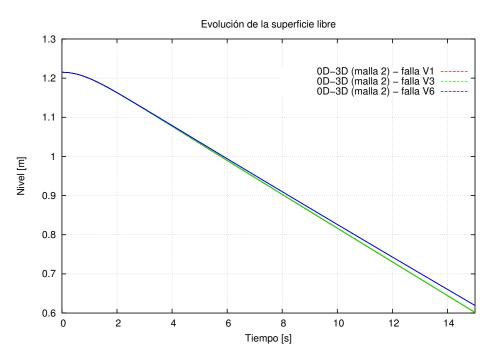


Figura 3.12: Evolución del nivel de líquido en el *mockup* del tanque del reflector del OPAL ante accionamiento del SSP considerando falla simple en diferentes válvulas.

Como puede observarse no es posible notar diferencias considerables en la evolución de la descarga. La pérdida de carga total del arreglo de válvulas es levemente sensible a la válvula que falla.

Transporte de superficie libre en las tuberías

Como se comentó, en los cálculos realizados previamente no se consideró el gas de relleno en las tuberías durante los primeros instantes del drenado. Es de interés estudiar su influencia. Se utiliza la técnica de level-set para transportar la superficie libre [34]. Para ello se añade un paso fraccionado extra al sistema de ecuaciones (3.11):

$$\left\{ \begin{array}{ll} \frac{\partial \phi}{\partial t} + (\bar{u} \cdot \nabla)\phi & = & 0 \end{array} \right. \tag{3.13}$$

donde ϕ es el campo que representa la distancia con signo de cada punto a la superficie libre. Las porciones del sistema con líquido tienen ϕ positivo y las porciones con gas tienen ϕ negativo. ϕ tiene valor nulo en la superficie libre. La ecuación (3.13) requiere un valor de contorno allí donde $\bar{u} \cdot \bar{n} < 0$, y por lo tanto debe proveerse el valor del campo a la entrada de la tubería. Esta ecuación también es resuelta mediante una formulación de elementos finitos con elementos lineales y estabilización SUPG. Se utiliza, además, un enriquecimiento del espacio de presiones en los elementos de la interfaz [35]. El campo del level set es reinicializado mediante cálculos geométricos cada 10 pasos temporales.

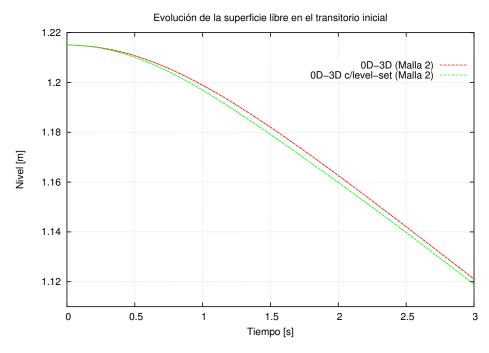


Figura 3.13: Evolución del nivel de líquido en el *mockup* del tanque del reflector del reactor OPAL ante accionamiento del SSP durante el transitorio inicial. Se comparan la solución obtenida despreciando el gas en la cañería y la obtenida con transporte de superficie libre mediante la técnica de *level-set*.

En la Figura 3.11 se compara la evolución obtenida de la superficie libre con los resultados anteriores, y en la Figura 3.13 se compara la evolución durante el transitorio inicial. Puede observarse que al modelar el transporte del gas la descarga se acelera durante el primer instante, debido a la menor pérdida de carga. Sin embargo, este efecto

no tiene mayor peso. La evolución posterior es similar a la obtenida sin el modelado de la superficie libre, y por lo tanto la aproximación realizada inicialmente es conservativa, ya que considera una mayor pérdida de carga.

En la Figura 3.14 se observa la evolución de la superficie libre durante los primeros instantes de tiempo.



Figura 3.14: Transitorio inicial de la descarga del tanque a través del arreglo de válvulas, con falla simple en la última válvula (no se modela). El corte horizontal en la geometría permite observar el detalle de la evolución de la superficie libre. El líquido (azul) se encuentra inicialemente en condición estática rellenando las cañerías hasta la posición de las válvulas. Al otro lado el gas (blanco) rellena el resto de la red hidráulica.

Conclusiones del análisis

La herramienta de análisis de acoplamiento fuerte de subsistemas permite incorporar el estudio de la inercia fluídica en la red hidráulica de descarga. Este estudio concluye que los modelos que incluyen el fenómeno inercial del fluido en la red hidráulica predicen un retraso de la descarga en un máximo de un segundo respecto a los modelos que no lo incluyen. Como la inclusión del efecto inercial modela una dinámica similar a la reportada experimentalmente durante el transitorio inicial y, además, es conservativa en función del objetivo de estudio establecido, debería ser considerada en futuros análisis de seguridad.

Análisis de métodos de resolución del sistema de ecuaciones de residuos

A fines de comparar la efectividad de diferentes métodos numéricos se realizaron distintos cálculos utilizando la malla más gruesa. El parámetro de interés aquí no es la cantidad de iteraciones de cada método sino la cantidad de evaluaciones de funciones que cada uno requiere, ya que el tiempo de cálculo está directamente relacionado con ellas. La Figura 3.15 compara la cantidad de evaluación de funciones en función de paso temporal para diferentes métodos de resolución.

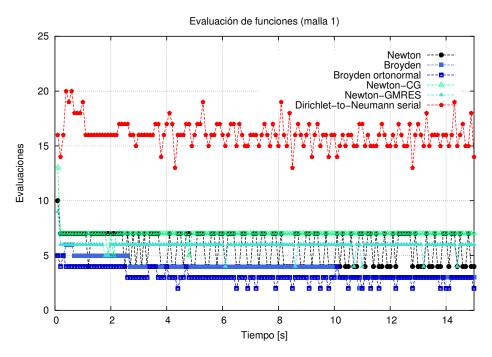


Figura 3.15: Evaluación de diferentes métodos numéricos en la resolución del sistema de ecuaciones de residuos resultante para el problema del vaciado del tanque reflector del mockup del reactor OPAL. El método explícito Dirichlet-to-Neumann requiere excesiva cantidad de evaluaciones en cada paso de tiempo, mientras que los métodos implícitos quasi-Newton son los más eficientes.

El método explícito *Dirichlet-to-Neumann* es el que mayor cantidad de evaluaciones consume, debido a que requiere una excesiva cantidad de iteraciones para converger. Los métodos de tipo *Newton-Krylov: Newton-GMRES* y *Newton-CG* (*Newton-Gradientes*

Conjugados) requieren baja cantidad de iteraciones, pero debido a la forma de resolución toman más evaluaciones que los métodos quasi-Newton: Broyden y Broyden ortonormal, los cuales convergen con baja cantidad de iteraciones y de evaluaciones asociadas. El método de Newton-Raphson toma tantas evaluaciones como los métodos Newton-Krylov, sin embargo, estas evaluaciones están asociadas a muy baja cantidad de iteraciones, ya que consume evaluaciones en la construcción de la matriz jacobiana.

En conclusión, al igual que en los resultados presentados en la sección 3.2, los métodos Broyden y Broyden ortonormal resultaron ser los más eficientes. A fines de acelerar aún más el cálculo, se estudió la forma de optimizarlos. Se ensayaron diferentes métodos para la propuesta de semillas del vector de incógnitas \bar{x}_n y de la matriz \mathbb{B}_n para cada paso temporal de resolución. Hasta ahora las semillas para el primer paso temporal eran el vector de ceros $\bar{x}_1 = \bar{0}$ y la matriz identidad $\mathbb{B}_1 = \mathbb{I}$, y las semillas para cualquier paso temporal próximo eran el vector \bar{x}_{n-1} de la solución convergida en el paso previo, y la matriz \mathbb{B}_{n-1} de la última iteración correspondiente a ese paso. Ahora el objetivo radica en intentar generar semillas que aceleren la convergencia.

Se propone utilizar un método de extrapolación, a partir de la información de los resultados que se van obteniendo en los sucesivos pasos. La semillas para \bar{x}_n y para \mathbb{B}_n podrían tener órdenes de extrapolación $k_{\bar{x}}$ y $k_{\mathbb{B}}$ diferentes. En el paso n, se van a utilizar los valores de los vectores \bar{x}_i , con $i \in \{n-1-k_{\bar{x}}, n-1\}$, y los valores de las matrices \mathbb{B}_j , con $j \in \{n-1-k_{\mathbb{B}}, n-1\}$. Estas extrapolaciones son válidas solo cuándo $n > k_{\bar{x}} + 1$ y $n > k_{\mathbb{B}+1}$ respectivamente.

La Figura 3.16 reporta la cantidad de evaluaciones de funciones requeridas para la convergencia en cada paso temporal, jugando con diferentes órdenes de extrapolación para \bar{x}_n y \mathbb{B}_n . Las evaluaciones de funciones aquí están directamente relacionadas con las iteraciones para la convergencia, ya que el método de Broyden realiza una sola evaluación en cada iteración. Al comienzo del cálculo todos los esquemas numéricos requieren excesivas iteraciones para converger, y luego comienzan a converger con menor cantidad. El cálculo con órden nulo de extrapolación para ambas variables es el que más tarda en bajar la cantidad de iteraciones. Le siguen todos aquellos esquemas sin extrapolación para la matriz \mathbb{B}_n . Los esquemas con $k_{\mathbb{B}} = 3$ y $k_{\mathbb{B}} = 5$ son los que más rápidamente bajan la cantidad de iteraciones, por lo que se deduce que la extrapolación para la generación de semillas para \mathbb{B}_n es altamente útil para arrancar el cálculo. En etapas avanzadas la matriz \mathbb{B}_n se estabiliza y comienza a converger a resultados similares en los sucesivos pasos. Es decir, la tasa de cambio del vector solución \bar{x}_n se vuelve aproximadamente constante (como puede observarse en la Figura 3.10). Ante una pequeño cambio, los esquemas de extrapolación para \mathbb{B}_n amplifican esta perturbación y comienzan a generar malas semillas, por lo que comienzan a requerir mayor cantidad de iteraciones para converger. Este efecto puede observarse a partir de los 10sde cálculo. Por el contrario, los esquemas con bajo órden de extrapolación para \mathbb{B}_n y

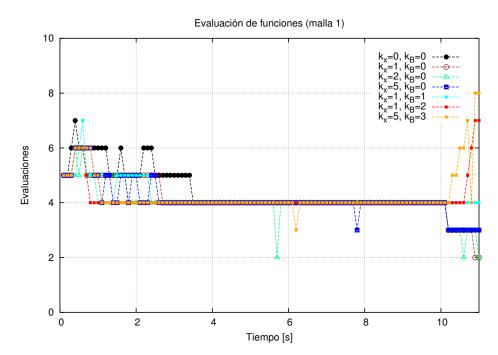


Figura 3.16: Eficiencia para diferentes esquemas de extrapolación en la generación de semillas para \bar{x}_n y \mathbb{B}_n en cada paso temporal. $k_{\bar{x}}$ indica el órden de extrapolación para \bar{x}_n y $k_{\mathbb{B}}$ indica el órden de extrapolación para \mathbb{B}_n utilizado en cada esquema. Los métodos con alto órden de extrapolación para \mathbb{B}_n requieren menor cantidad de iteraciones para converger el cálculo en la primer etapa, pero a su vez requieren excesivas iteraciones ante alguna perturbación en los resultados. Los métodos con algún órden de extrapolación para \bar{x}_n son más eficientes en estas instancias.

algún órden de extrapolación para \bar{x}_n son más eficientes en esta etapa. Aquí podría pensarse que los esquemas de extrapolación son inestables ante perturbaciones en \mathbb{B}_n , pero estables para perturbaciones en \bar{x}_n .

En base a estos resultados, se deduce que el esquema de generación de semillas ideal requeriría órdenes de extrapolación $k_{\bar{x}}$ y $k_{\mathbb{B}}$ dependientes del tiempo, comenzando con alto $k_{\mathbb{B}}$ y bajo $k_{\bar{x}}$, y tendiendo a $k_{\mathbb{B}} = 0$ y alto $k_{\bar{x}}$ a medida que avanza el cálculo.

3.3. Resolución de redes hidráulicas de múltiples componentes

Presentación del problema

Con el interés de conocer el comportamiento de la metodología de resolución para problemas abordados mediante el Método de Descomposición Dijsunta de Dominios en sistemas con grandes cantidades de incógnitas, se propuso analizar redes hidráulicas de múltiples componentes interconectados. La idea es utilizar modelos sencillos para describir el comportamiento de cada componente particular para poder centrar el análisis solo en el estudio de convergencia.

Subsistemas de estudio

Se proponen sistemas de redes hidráulicas ramificadas divergentes. Debido a la metodología de abordaje propuesta en el trabajo, las interfaces deben seleccionarse de forma que cada una de ellas solo conecte dos subdominios contiguos. Por lo tanto, cada porción del sistema que comprende una ramificación es pensada como un subdominio diferente, de modo que cada subdominio contenga tres interfaces de acoplamiento. La Figura 3.17 esquematiza un modelo de estudio con 5 subsistemas acoplados. Cada subdominio es modelado con balances cero-dimensionales de conservación de masa y energía. Las ecuaciones resultantes para un subsistema genérico que no contiene bordes del dominio original son las siguientes:

$$\begin{cases}
\frac{p_1}{\rho} + \frac{v_1^2}{2} &= \frac{p_2}{\rho} + \frac{v_2^2}{2} + gz_2 + \Delta u_{12} \\
\frac{p_1}{\rho} + \frac{v_1^2}{2} &= \frac{p_3}{\rho} + \frac{v_3^2}{2} + gz_3 + \Delta u_{13} \\
A_1 v_1 &= A_2 v_2 + A_3 v_3
\end{cases}$$
(3.14)

donde los subíndices 1, 2 y 3 refieren a diferentes extremos locales del contorno del subdominio, p_i , v_i , z_i , y A_i indican presión, velocidad, altura y área de la sección en el extremo i respectivamente, y Δu_{ij} refiere a la diferencia de energía del flujo entre los exremos i y j. El extremo 1 siempre corresponde al izquierdo de cada subdominio, y las otros se numeran en forma horaria creciente. Deben prestarse algunas consideraciones extras en las ecuaciones para los subsistemas que requieren condiciones $CB_{k,l}$ sobre extremos que pertenecían al borde original del sistema completo, donde k indica el subsistema y l el extremo local.

Los términos de presión estática $\frac{p_i}{\rho}$ y presión dinámica $\frac{v_i^2}{2}$ para el extremo i pueden agruparse en una única incógnita P_i para simplificar el cálculo:

$$P_i = \frac{p_i}{\rho} + \frac{{v_i}^2}{2} \tag{3.15}$$

El término Δu_{ij} puede aproximarse mediante una función de pérdida de carga como [36]:

$$\Delta u_{ij} = \frac{v_i^2}{2} \left(\frac{f_{D_i} L_i}{D_i} + \sum_t K_{i,t} \right) + \frac{v_j^2}{2} \left(\frac{f_{D_j} L_j}{D_j} + \sum_t K_{j,t} \right)$$
(3.16)

En esta ecuación, el primer término está modelando la pérdida de carga total entre el extremo i y el nodo de divergencia, y el segundo extremo modela la pérdida de carga total entre este nodo y el extremo j. Las variables D_i y L_i corresponden al diámetro y a la longitud de la cañería desde el extremo i hasta el nodo de divergencia, f_{D_i} corresponde al factor de Darcy del flujo en esa porción y $K_{i,t}$ corresponde al factor de pérdida de carga concentrada t de cualquier componente hidráulico presente lo largo de algún punto de esa porción de cañería. Bajo algunas modificaciones sería posible

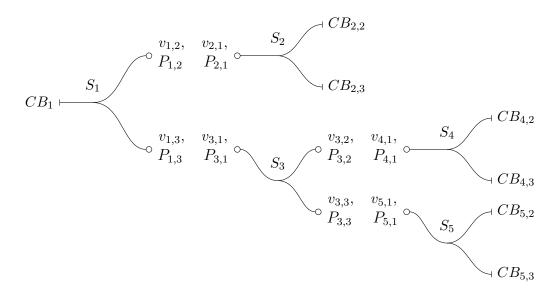


Figura 3.17: Descomposición disjunta de dominios en un modelo de red hidráulica con 16 incógnitas en las interfaces de acoplamiento. La incógnita $v_{i,j}$ refiere a la velocidad en el extremo j del subsistema i. La incógnita $P_{i,j}$ agrupa las presiones estática y dinámica en el extremo j del subsistema i. Las incógnitas pueden reducirse rápidamente a la mitad aplicando las relaciones de continuidad 1.1.

incorporar cambios en las secciones a lo largo de estas porciones, pero no se realizó por simplicidad.

Considerando que el flujo corre por la red hidráulica en régimen laminar, f_{D_i} puede modelarse como [36]:

$$f_{D_{i,lam}} = \frac{64}{Re_{D_i}} \tag{3.17}$$

donde $Re_{D_i} = \frac{\rho v_i D_i}{\mu_i}$, siendo μ la viscocidad dinámica del fluido. Bajo esta aproximación, la ecuación 3.18 queda lineal en v_i y en v_j para aquellos subsistemas en los que pudiera despreciarse la pérdida de carga concentrada:

$$\Delta u_{ij,lam} = \frac{v_i}{2} \left(\frac{64\mu L_i}{\rho D_i^2} \right) + \frac{v_j}{2} \left(\frac{64\mu L_j}{\rho D_j^2} \right)$$
 (3.18)

Conforme al esquema de resolución descripto en la sección 1.2, es necesario definir una estrategia para las condiciones de borde en las interfaces de acoplamiento de cada subsistema. La estrategia propuesta es establecer condiciones de tipo Dirichlet sobre las interfaces ubicadas a la izquierda de cada subdominio (fijando v) y condiciones de tipo Neumann sobre las interfaces ubicadas a la derecha (fijando P).

Cada subdominio es modelado con funciones esclavas sencillas escritas en Octave. Los parámetros geométricos de cada subsistema se sortean aleatoriamente entre valores típicos. El fluido de trabajo es agua a temperatura y presión ambiente. Los códigos esclavos calculan el valor de las incógnitas en cada una de las interfaces de acoplamiento a partir de los datos recibidos como condiciones de borde. El sistema de ecuaciones de

residuos 1.9 resultante tras aplicar las ecuaciones de continuidad 1.1 entre subdominios, es resuelto por una función maestra.

Redes hidráulicas con regímenes de flujo laminar

En la Figura 3.18 (a) se pueden observar la cantidad de iteraciones requeridas por diferentes métodos para la convergencia de resultados en sistemas hidráulicos laminares sin pérdidas de carga concentrada, variando la cantidad de subsistemas acoplados. La cantidad de incógnitas en el eje x corresponde a una simplificación obtenida tras aplicar las ecuaciones de continuidad.

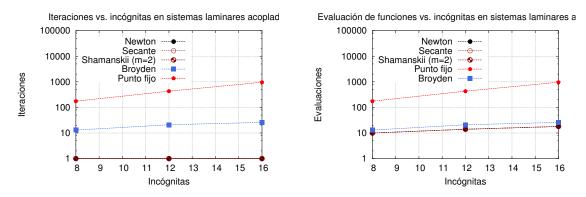


Figura 3.18: Comparación de diferentes métodos numéricos para la resolución de sistemas de redes hidráulicas: (a) iteraciones requeridas y (b) evaluaciones de funciones requeridas.

El método del punto fijo reportado es un método explícito. En este método se genera una semilla inicial \bar{x}_0 para las incógnitas y se las envía a los códigos esclavos. Los resultados que ellos devuelven conforman directamente el vector de iteración \bar{x}_1 . El método del punto fijo podría pensarse como una combinación múltiple de métodos Dirichlet-to-Neumann, en el que los residuos se computan directamente entre vectores de iteración contiguos. En la figura se observa que este método requiere excesiva cantidad de iteraciones. Las mismas ascienden hasta 1000 para sistemas con 16 incógnitas reducidas, pero este valor puede variar dependiendo de las semillas iniciales y de los parámetros del sistema. El método de Broyden requiere decenas de iteraciones para cada sistema. El método de Newton-Raphson, el método de la secante (construye la matriz jacobiana solo en la primera iteración y luego la utiliza sin cambios en las siguientes iteraciones) y el método de Shamanskii (construye la matriz jacobiana cada m iteraciones) requieren solo una iteración, debido a que los sistemas de cálculo son lineales (las tres curvas se encuentran superpuestas). Sin embargo, el parámetro de comparación de interés en estos casos para medir la eficiencia de cada método es la cantidad total de evaluaciones que requiere. En la Figura 3.18 (b) se observa que la ventaja obtenida por los métodos que construyen la matriz jacobiana es despreciable frente al método de Broyden.

Debido a que los métodos *quasi-Newton* han presentado elevada confiabilidad en la resolución de sistemas acoplados a lo largo de todo el trabajo, se investigaron formulaciones alternativas al método de *Broyden*, y en la Figura 3.19 se reportan los resultados.

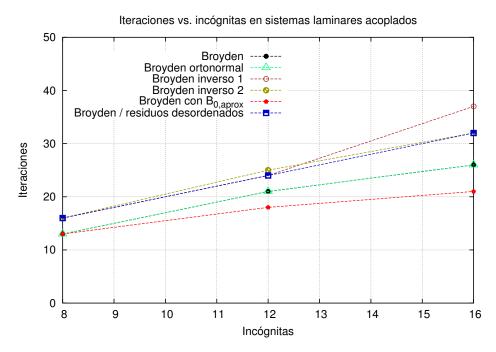


Figura 3.19: Comparación de diferentes esquemas *quasi-Newton* para la resolución de sistemas de redes hidráulicas con regímenes de flujo laminar.

Además del método Broyden ortonormal, que en este estudio se comporta con igual eficiencia que el método de Broyden (ambas curvas se solapan), existen formulaciones que aproximan directamente la inversa de la matriz jacobiana (Broyden inverso 1 y Broyden inverso 2). Estos métodos se conocen en la bibliografía como bad Broyden update (mala actualización de Broyden) [37] y en la figura puede verse que tienen eficiencia inferior.

El método de Broyden se utilizó también mejorando la semilla inicial para la matriz \mathbb{B}_n . En todos los estudios reportados se venía utilizando la matriz identidad, pero aquí se reemplazó por una matriz con unos en los elementos que corresponden a posiciones llenas de la matriz jacobiana original, y ceros en el resto de los elementos. Este llenado es sencillo de implementar ya que simplemente depende de las relaciones de dependecia de las residuos y las incógnitas, que a priori son conocidas. Con esta implementación puede observarse en la curva de Broyden con $B_{0,aprox}$ que la convergencia mejora a medida que la cantidad de incógnitas aumenta.

La curva Broyden / residuos desordenados corresponde a un esquema en el que el residuo i se corresponde con alguna incógnita j distinta de i. Utilizar la matriz identidad como semilla para \mathbb{B}_n es una mala propuesta en este caso, ya que para cada fila i, el uno debería ubicarse en la posición j. Esto genera mayor dificultad para la

convergencia. Por lo tanto puede comprenderse que la diferencia entre las curvas azul y roja (que representan los resultados para el mismo método de Broyden) depende exclusivamente de una elección inteligente en la forma de proponer la semilla para la matriz \mathbb{B}_n . Esta diferencia asciende a 10 iteraciones en un sistema con 16 incógnitas reducidas.

Redes hidráulicas con regímenes de flujo turbulento

Habiendo investigado sistemas de redes hidráulicas con regímenes de flujo laminar, el siguiente paso de estudio consiste en analizar sistemas de redes hidráulicas con regímenes de flujo turbulento. En estos modelos se utiliza directamente la ecuación 3.18 para representar la pérdida de carga entre dos extremos de un dado subdominio, por lo que el sistema de ecuaciones global ahora es un sistema de ecuaciones no lineales. Aquí los métodos estudiados en el apartado anterior se comportan de forma diferente. El método de Newton-Raphson ya no converge en una única iteración como lo hace en sistemas lineales. La Figura 3.20 detalla la cantidad de evaluaciones de funciones requerida por distintos métodos para la convergencia de los resultados en sistemas con diferente cantidad de incógnitas reducidas.

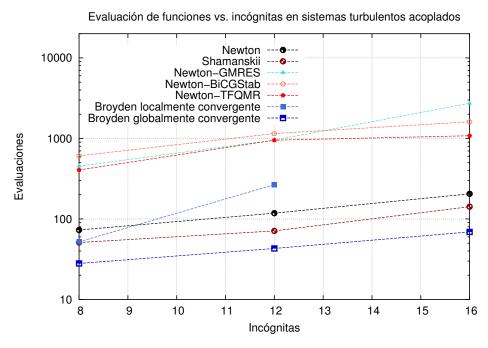


Figura 3.20: Comparación de diferentes métodos numéricos para la resolución de sistemas de redes hidráulicas con regímenes de flujo turbulento.

Los métodos Newton-Krylov toman demasiadas evaluaciones para converger. El método de Broyden localemente convergente, que no es otro sino el método de Broyden que hasta ahora se venía utilizando, solo se comporta bien a baja cantidad de incógnitas, y cuando la cantidad de incógnitas es elevada diverge. Los métodos de Newton-Raphson

y Shamanskii tienen buena convergencia. De estos dos el último presenta mayor ventaja ya que elude el cálculo de la matriz jacobiana en iteraciones contiguas. El método que mejor se comporta es el método de Broyden globalmente convergente, que realiza búsquedas del mínimo a lo largo de la dirección de cambio en cada iteración (empleando evaluaciones de funciones extras). Estas búsquedas son conocidas en la bibliografía como line searching [9].

3.4. Extensión a problemas acoplados en modelos de núcleo

Estrategia de acoplamiento extendida

Si bien la estrategia de acoplamiento presentada en el Capítulo 2 corresponde a un equema para resolver problemas que han sido formulados mediante el Método de Descomposición Disjunta de Dominios, el sistema de ecuaciones acoplado a resolver podría provenir de otras formulaciones, y también ser abordados mediante la misma estrategia. Es decir, la herramienta de acoplamiento puede ser utilizada para resolver cualquier tipo de sistemas de ecuaciones acopladas, siempre que existan diferentes códigos que se encarguen de resolver parcialmente algunas de ellas.

A continuación se propone un modelo simplificado para el análisis de la dinámica de núcleo de un reactor nuclear. En los dos últimos apartados se presentan dos ejemplos de acoplamiento neutrónico-termohidráulico utilizando este modelo.

Presentación del problema

La distribución espacial de la potencia generada en el núcleo de un reactor nuclear depende de diversos factores, como la posición de barras de control, combustibles y demás materiales, y de parámetros físicos como la temperatura del combustible, la temperatura del refrigerante o la fracción de vacío. Los modelos neutrónicos que se utilizan para capturar esta dependencia modelan todos estos factores simplemente a través de una disposición espacial de secciones eficaces. La distribución espacial de potencia, a su vez, genera modificaciones sobre las secciones eficaces, ya sea debido a que está actuando como una fuente de energía, modificando temperaturas y densidades de combustibles, refrigerantes y demás materiales, o debido al movimiento futuro requerido de materiales, como por ejemplo, movimiento de barras de control necesarios para buscar perfiles de potencia planos, o recambio de combustibles por pérdida de criticidad. Además, en la evolución temporal, el quemado de combustible genera alteraciones en la concentración de elementos existentes y aparición de nuevos elementos, que también modifican las secciones eficaces.

La dinámica del núcleo de un reactor nuclear acopla fuertemente múltiples fenómenos, y cualquier modelo que se utilice para estudiarla debe abordar el acoplamiento mediante alguna estrategia. En general, los códigos de cálculo utilizados en el área nuclear están validados para resolver solo alguno de estos fenómenos, por lo que suele requerirse un acoplamiento entre ellos para resolver la dinámica completa. Comúnmente este acoplamiento se resuelve mediante iteraciones explícitas de tipo *Picard* dentro de cada paso de tiempo.

En esta sección se propone un modelo simplificado para el análisis de la dinámica de núcleo de un reactor nuclear considerando solo los fenómenos neutrónicos y termohidráulicos.

Subsistemas de estudio

El cálculo de núcleo se efectúa mediante un modelo de difusión estacionario ⁴ [38]:

$$\Delta \bar{\phi} = \frac{1}{k_{eff}} \Sigma \bar{\phi} \tag{3.19}$$

donde $\bar{\phi}$ es una función vectorial con el valor del flujo neutrónico en cada punto del espacio para diferentes grupos de energía, un vector con el valor del flujo neutrónico a diferentes grupos de energía en cada punto⁵ de cálculo del reactor, Σ es la matriz de secciones eficaces asociada a diferentes reacciones para diferentes grupos de energía, y k_{eff} es el factor de criticidad del reactor. En el modelo propuesto las secciones eficaces dependen de la densidad del refrigerante N_{ref} , de la temperatura del refrigerante T_{ref} y de la temperatura del combustible T_{comb} , para cada punto espacial y cada grupo de energía, de modo que:

$$\Sigma = \Sigma \left(N_{ref}, T_{ref}, T_{comb} \right) \tag{3.20}$$

y esto de donde sale?

La ecuación 3.19 requiere condiciones de borde en el contorno del dominio de cálculo. En el primer ejemplo analizado se utilizan condiciones de borde homogéneas sobre ϕ . En el segundo ejemplo analizado se imponen condiciones de flujo entrante nulo. Éstas se modelan mediante un artificio de absorción total de los neutrones salientes, extendiendo

⁴Al modelar un flujo neutrónico estacionario en realidad se está calculando el flujo en un reactor crítico asociado, por lo que la distribución de potencia hallada solo es válida si el k_{eff} calculado es igual a 1. En caso contrario, debe repetirse el cálculo considerando otra distribución de secciones eficaces (por ejemplo, moviendo barras de control).

⁵ Los puntos de cálculo pueden corresponder a nodos en formulaciones de diferencias finitas o de elementos finitos, o a celdas integrales en formulaciones de volúmenes finitos.

⁶ Imponer un flujo nulo en el contorno del dominio implica utilizar la hipótesis de que el flujo se hace nulo a alguna distancia del borde (en la *distancia extrapolada*??), y asumir al mismo tiempo que esta distancia es despreciable, para de esta forma no extender el dominio de cálculo.

la malla del cálculo.

Una vez obtenido el flujo neutrónico ϕ , la distribución de potencia P puede calcularse a partir del ritmo de reacciones de fisión [39]:

$$P = \int_{vol} E_{fis,i} \Sigma_{fis,i} \phi_i \tag{3.21}$$

donde $E_{fis,i}$ es la energía liberada por fisiones ocurridas en el rango de energía i, $\Sigma_{fis,i}$ es la sección eficaz de fisión condensada en el grupo de energía i y ϕ_i es la componente del flujo neutrónico también dondensada en el grupo de energía i. La distribución de potencia \bar{P} hallada es utilizada como fuente de energía en los cálculos acoplados de transferencia de energía.

Los fenómenos hidrodinámicos y de transferencia de calor se modelan con ecuaciones uni-dimensionales y transitorias. La transferencia de calor a través de las estructuras de combustibles se modela con la siguiente ecuación diferencial:

$$\rho \frac{\partial T_{comb}}{\partial t} = \nabla \left(k \nabla T \right) + S \tag{3.22}$$

donde ρ es la densidad del medio difusivo, T_{comb} es la temperatura del combustible, k es el coeficiente de conductividad térmica y S es la fuente interna de energía. Éste último término es el que tiene la información de la distribución de potencia generada en el núcleo del reactor. El modelo se completa con condiciones de borde adecuadas. El refrigerante fluye alrededor de las estructuras con temperatura media T_{sk} y la energía transferida entre ambos se da por convección:

$$-k\frac{\partial T_{comb}}{\partial n} = h\left(T - T_{sk}\right) \tag{3.23}$$

donde h es el coeficiente de transferencia de calor que debe obtenerse a partir de algún modelo adecuado para el régimen de flujo, y n es la dirección normal al borde del dominio de cálculo de T_{comb} .

El modelo hidrodinámico del comportamiento del refrigerante considera una mezcla del fluido en fases líquida y gaseosa. Las ecuaciones básicas diferenciales de este modelo son seis [40]. Las primeras dos son las ecuaciones de continuidad en cada fase:

$$\begin{cases}
\frac{\partial}{\partial t}\alpha_g \rho_g + \frac{1}{A}\frac{\partial}{\partial x}\left(\alpha_g \rho_g v_g A\right) = \Gamma_g \\
\frac{\partial}{\partial t}\alpha_f \rho_f + \frac{1}{A}\frac{\partial}{\partial x}\left(\alpha_f \rho_f v_f A\right) = \Gamma_f
\end{cases}$$
(3.24)

donde los subíndices g y f refieren a las fases gaseosa y líquida respectivamente, x es la dirección del flujo, normal a la sección de área A, α_i refiere a la fracción parcial de área que la fase i ocupa en A, ρ_i es la densidad del fluido en la fase i, v_i es la velocidad en la dirección x del fluido en la fase i, promediada en la sección y Γ_i es un término de producción fluídica en la fase i. Notar que este por continuidad, $\Gamma_g = -\Gamma_f$.

Las siguientes dos ecuaciones son las ecuaciones de momento de cada fase:

$$\begin{cases}
\alpha_{g}\rho_{g}A\frac{\partial v_{g}}{\partial t} + \frac{1}{2}\alpha_{g}\rho_{g}A\frac{\partial v_{g}^{2}}{\partial x} = -\alpha_{g}A\frac{\partial P}{\partial x} + \alpha_{g}\rho_{g}B_{x}A - (\alpha_{g}\rho_{g}A)FWG(v_{g}) \\
+\Gamma_{g}A(v_{gI} - v_{g}) - (\alpha_{g}\rho_{g}A)FIG(v_{g} - v_{f}) \\
-C\alpha_{g}\alpha_{f}\rho_{m}A\left[\frac{\partial(v_{g} - v_{f})}{\partial t} + v_{f}\frac{\partial v_{g}}{\partial x} - v_{g}\frac{\partial v_{f}}{\partial x}\right]
\end{cases}$$

$$\alpha_{f}\rho_{f}A\frac{\partial v_{f}}{\partial t} + \frac{1}{2}\alpha_{f}\rho_{f}A\frac{\partial v_{f}^{2}}{\partial x} = -\alpha_{f}A\frac{\partial P}{\partial x} + \alpha_{f}\rho_{f}B_{x}A - (\alpha_{f}\rho_{f}A)FWF(v_{f}) \\
-\Gamma_{g}A(v_{fI} - v_{f}) - (\alpha_{f}\rho_{f}A)FIF(v_{f} - v_{g}) \\
-C\alpha_{f}\alpha_{g}\rho_{m}A\left[\frac{\partial(v_{f} - v_{g})}{\partial t} + v_{g}\frac{\partial v_{f}}{\partial x} - v_{f}\frac{\partial v_{g}}{\partial x}\right]
\end{cases}$$
(3.25)

La primera ecuación corresponde a la fase gaseosa y la segunda corresponde a la fase líquida. Las ecuaciones son complejas y pueden analizarse separando los términos. En cualquiera de ambas, los términos del lado izquierdo representan el transporte de momento. Los términos de la derecha representan los agentes que generan el cambio de momento. El primer término representa el cambio debido al gradiente de presión P. El segundo término, debido a las fuerzas de volúmen B_x . El tercero, debido a la fuerza de fricción en la pared con coeficientes FWG en la fase gaseosa y FWF en la fase líquida. El cuarto término representa el momento transferido por intercambio de masa en la interfaz con velocidad v_{gI} o v_{fI} . El quinto término representa el cambio de momento debido a la fricción drag interfacial, cuyos coeficientes FIG y FIF dependen del modelo que se use, conforme al régimen de flujo. El último término representa una fuerza dada por una masa virtual, debido a la aceleración relativa entre las fases. El coeficiente C dependen del modelo que se utilice según el régimen de flujo.

Las últimas dos ecuaciones hidrodinámicas son las ecuaciones de conservación de energía U_i para cada fase. Considerando algunas simplificaciones[40], las ecuaciones son las siguientes:

$$\begin{cases}
\frac{\partial}{\partial t} \left(\alpha_g \rho_g U_g \right) + \frac{1}{A} \frac{\partial}{\partial x} \left(\alpha_g \rho_g U_g v_g A \right) = -P \frac{\partial \alpha_g}{\partial t} - \frac{P}{A} \frac{\partial}{\partial x} \left(\alpha_g v_g A \right) \\
+ Q_{wg} + Q_{ig} + \Gamma_{ig} h_g^* + \Gamma_w h_g' + DISS_g \\
\frac{\partial}{\partial t} \left(\alpha_f \rho_f U_f \right) + \frac{1}{A} \frac{\partial}{\partial x} \left(\alpha_f \rho_f U_f v_f A \right) = -P \frac{\partial \alpha_f}{\partial t} - \frac{P}{A} \frac{\partial}{\partial x} \left(\alpha_f v_f A \right) \\
+ Q_{wf} + Q_{if} - \Gamma_{ig} h_f^* + \Gamma_w h_f' + DISS_f
\end{cases} (3.26)$$

La primera ecuación corresponde a la fase gaseosa y la segunda corresponde a la fase líquida. Los términos de la izquierda representan el transporte de energía en cada fase. Los dos primeros términos de la derecha representan trabajo por cambio de fase. El tercer término de la derecha en cada ecuación representa la transferencia de calor con las paredes de las estructuras, y son los términos que acoplan la dinámica fluídica a la distribución de temperatura en los combustibles, (ver ecuación 3.23. El cuarto término en cada ecuación representa la transferencia de calor en la interfaz entre las fases. El

quinto término en cada ecuación representa la transferencia de calor debido al cambio de fase en la interfaz. El cambio de masa Γ_{ij} en la interfaz i y la fase j tiene asociado una entalpía de fase h_j^* . Los anteúltimos términos representan la transferencia de calor debido al cambio de fase por contacto con la pared. El cambio de masa Γ_w en la pared w y la fase j tiene asociado una entalpía de fase h_j' . Finalmente, los últimos términos $DISS_i$ representan disipación viscosa en la fase i por fricción en la pared.

En las ecuaciones 3.25 y 3.26 quedan sin definir una serie de coeficientes. Todos estos coeficientes se modelan a partir de ecuaciones de cierre extras [40]. Estas ecuaciones dependen fuertemente de los regímenes de flujo, y básicamente modelan el cálculo de transferencia de masa en la interfaz de fases, de transferencia de calor en la interfaz y con estructuras, de fricción en la interfaz y con estructuras, y de disipación viscosa.

Acoplamiento neutrónico-termohidráulico utilizando RELAP5 y Fermi

En el primer ejemplo analizado, se estudia el acoplamiento neutrónico-termohidráulico durante un ciclo de quemado de 400 días. El dominio de cálculo neutrónico consiste en un modelo de núcleo sencillo propuesto para evaluar la estrategia de acoplamiento, con dimensiones y parámetros arbitrarios. Nueve elementos combustibles son dispuestos en un arreglo de 3x3 dentro de un núcleo cúbico de un metro de lado con generación de 100MW térmicos. En la Figura 3.23 puede observarse la geometría utilizada.

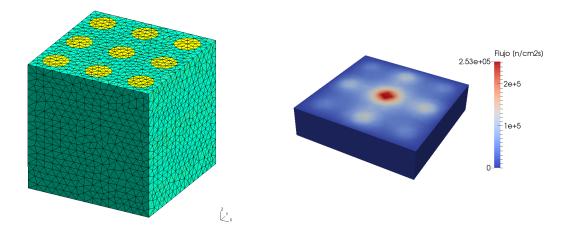


Figura 3.21: (a) Esquema de núcleo simple en análisis de acoplamiento neutrónico-termohidráulico utilizando **RELAP5** y **Fermi**. (b) Distribución del flujo neutrónico obtenido en un corte axial a 0.25 cm desde la base del núcleo.

El dominio de cálculo termohidráulico consiste en una simplificación de la geometría del núcleo, considerando un único canal de refrigeración con longitud extendida que recibe una potencia igual a la potencia total generada por el reactor. Este tipo de modelos es comúnmente utilizado en análsis de acoplamiento neutrónico-termohidráulico

[42]. Si bien la geometría de análisis es artificial, es importante contar con modelos de secciones eficaces que representen fielmente la dependencia con las variables de estado termohidráulicas. Por este motivo se construyeron funciones de Σ dependientes en T_{comb} , T_{ref} , N_{ref} y el valor del quemado B a partir de tablas de secciones eficaces proporcionadas por DIFRA (departamento de DIvisión de Física de Reactores Avanzados de CNEA).

La evolución temporal se discretiza en intervalos de 10 días. En el primer paso de cálculo se supone que el valor B del quemado es nulo para todas las zonas físicas definidias, y a partir del segundo paso el valor del quemado se actualiza localmente suponiendo que el último ritmo de fisiones calculado en esa zona se mantiene constante. En cada paso de quemado, la estrategia de acoplamiento implementada es considerar a las variables termohidráulicas como dato en el cálculo neutrónico, y la distribución de potencia como dato en el cálculo termohidráulico⁷. El cálculo termohidráulico arroja variables promediadas en cinco zonas axiales diferentes del canal. En el cálculo neutrónico, también se definen cinco zonas axiales, en cada una de las cuales las secciones eficaces son calculadas a partir de las variables termohidráulicas de la zona correspondiente, y del valor histórico del quemado que se va almacenando en diferentes regiones físicas predefinidas. La potencia calculada se integra en cada una de las cinco zonas axiales. Con este modelo, quedan definidas cuatro variables de acoplamiento en cada posición axial i: $T_{comb,i}$, $T_{ref,i}$ y $N_{ref,i}$ y P_i , es decir, en total, veinte incógnitas de acoplamiento. En la Figura 3.22 se esquematiza esta estrategia para un paso de quemado genérico. Los mapeos entre las variables termohidráulicas y las secciones eficaces fueron implementados en la función th2xs en el código maestro Newton. Las potencias P_i calculadas por el código neutrónico son escaleadas mediante la función P2p a valores p_i en el cálculo de residuos. Estos valores escaleados se definieron de tal forma que todas las variables de acoplamiento tuvieran magnitudes similares, para evitar la construcción de matrices mal condicionadas en los métodos de resolución implícitos. La distribución de potencias que efectivamente Newton envía a al código termohidráulico se define a partir de un nuevo mapeo p2fp en el que se calculan las fracciones de potencia correspondientes a cada zona axial.

El modelo neutrónico es resuelto con **Fermi** [41]. **Fermi** es un código de núcleo que calcula el flujo neutrónico a un grupo de energía a partir de un esquema de elementos finitos de la ecuación 3.19. Las ecuaciones modelos presentadas en 3.22, 3.24, 3.25 y 3.26

⁷ Notar que otra formulación del problema no hubiera sido posible, porque el programa de cálculo neutrónico no está capacitado para calcular las variables termohidráulicas en función de una distribución de potencias, ni el programa de cálculo termohidráulico está capacitado para calcular la distribución de potencias en función de las temperaturas y densidades de los materiales. A veces, la estrategia de formulación del problema acoplado queda definida por las capacidades de los programas esclavos. En este caso, además, una formulación diferente hubiera resultado en un problema mal planteado.